

Metody numeryczne

EiT 2011/2012

Sprawy organizacyjne

- dr Wojciech Tylman, Katedra Mikroelektroniki i Technik Informatycznych PŁ
- B 18, Ip., p. 56
- www.dmcs.p.lodz.pl
- tyl@dmcs.p.lodz.pl
- godziny przyjęć: WWW

Tematyka

- Metody rozwiązywania równań przeznaczone do implementacji komputerowej
- Zagadnienia związane z obliczeniami numerycznymi przeprowadzanymi na współczesnych komputerach

Literatura

- Leon O. Chua , Pen-Min Lin “Komputerowa analiza układów elektronicznych : algorytmy i metody obliczeniowe”, Wydawnictwa Naukowo-Techniczne, Warszawa 1981
- Zenon Fortuna, Bohdan Macukow, Janusz Wąsowski “Metody numeryczne”, Wydawnictwa Naukowo-Techniczne, Warszawa 2006

Organizacja zajęć

- Wykład: 15h (2h co tydzień, pół semestru)
- Ćwiczenia: 15h (1h co tydzień)
- Laboratorium: 15h (2h co drugi tydzień)

- Zaliczenie przedmiotu: zaliczenie wykładu, ćwiczeń i laboratorium, oceny brane z tą samą wagą

Plan

- Metody numeryczne rozwiązywania liniowych układów równań (2h)
- Metody numeryczne rozwiązywania równań nieliniowych i nieliniowych układów równań (2h)
- Komputerowe opracowywanie wyników pomiarów (interpolacja, aproksymacja) (1h)
- Algorytmy przetwarzania sygnałów (1h)
- Ograniczenia i korzyści symulacji komputerowej (1/2h)
- Symulacja i eksperyment komputerowy (1/2h)
- Oprogramowanie do obliczeń i symulacji inżynierskich (4h)
- Zasady tworzenia skryptów do narzędzi programowych (2h)
- Dokumentacja inżynierska (1h)
- Zaliczenie (1h)

Metody numeryczne rozwiązywania liniowych układów równań

- Metoda eliminacji Gaussa
- Metoda rozkładu LU
 - algorytm Crouta
 - algorytm Doolittlea

Metoda eliminacji Gaussa

- Efektywna metoda rozwiązywania układów równań liniowych
- Wymaga w przybliżeniu $n^3/3$ mnożeń. Np. dla $n=10$ daje to 333 mnożeń
- Dla porównania, metoda Cramera wymaga w przybliżeniu $2(n + 1)!$ mnożeń. Dla $n=10$ daje to 79 833 600 mnożeń

Metoda eliminacji Gaussa

$$\mathbf{Ax} = \boldsymbol{\mu}$$

$$a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \cdots + a_{1n}x_n = \mu_1$$

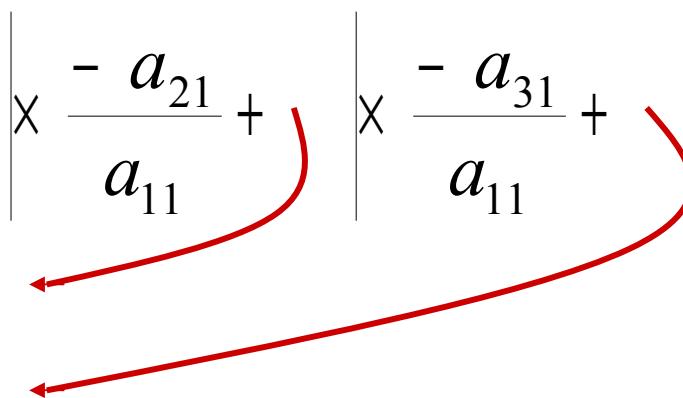
$$a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \cdots + a_{2n}x_n = \mu_2$$

⋮

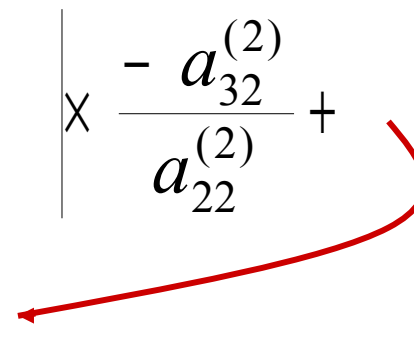
$$a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + \cdots + a_{nn}x_n = \mu_n$$

- 1. Eliminacja w przód**
- 2. Podstawienie wstecz**

Etap I: eliminacja w przód

$$\begin{aligned} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + a_{13}x_3 &= \mu_1 & \left| \times \frac{-a_{21}}{a_{11}} + \right. & \left| \times \frac{-a_{31}}{a_{11}} + \right. \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + a_{23}x_3 &= \mu_2 \\ a_{31}x_1 + a_{32}x_2 + a_{33}x_3 &= \mu_3 \end{aligned}$$


$$a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + a_{13}x_3 = \mu_1$$

$$\begin{aligned} a_{22}^{(2)}x_2 + a_{23}^{(2)}x_3 &= \mu_2^{(2)} & \left| \times \frac{-a_{32}^{(2)}}{a_{22}^{(2)}} + \right. \\ a_{32}^{(2)}x_2 + a_{33}^{(2)}x_3 &= \mu_3^{(2)} \end{aligned}$$


$$a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + a_{13}x_3 = \mu_1$$

$$a_{22}^{(2)}x_2 + a_{23}^{(2)}x_3 = \mu_2^{(2)}$$

$$a_{33}^{(3)}x_3 = \mu_3^{(3)}$$

$$\begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} \\ 0 & a_{22}^{(2)} & a_{23}^{(2)} \\ 0 & 0 & a_{33}^{(3)} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \mu_1 \\ \mu_2^{(2)} \\ \mu_3^{(3)} \end{bmatrix}$$

Etap II: podstawienie wstecz

$$x_3 = \frac{\mu_3^{(3)}}{a_{33}}$$

⋮

$$\begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \mu_1^{(6)} \\ \mu_2^{(5)} \\ \mu_3^{(4)} \end{bmatrix}$$

$$\mathbf{A}_r = [\mathbf{A} \mid \boldsymbol{\mu}] \Rightarrow \begin{bmatrix} \mathbf{1} & \hat{\boldsymbol{\mu}} \end{bmatrix}$$

Metoda eliminacji Gaussa - przykład (1)

$$\begin{bmatrix} 2 & 6 & 1 \\ 1 & 2 & 2 \\ 4 & 6 & 8 \end{bmatrix} \cdot x = \begin{bmatrix} 13 \\ 3 \\ 8 \end{bmatrix}$$

Metoda eliminacji Gaussa - przykład (2)

$$\begin{bmatrix} 2 & 6 & 1 & 13 \\ 1 & 2 & 2 & 3 \\ 4 & 6 & 8 & 8 \end{bmatrix}$$

Metoda eliminacji Gaussa - przykład (3)

$$\begin{bmatrix} 2 & 6 & 1 & 13 \\ 0 & -1 & 3/2 & -7/2 \\ 0 & -6 & 6 & -18 \end{bmatrix}$$

Metoda eliminacji Gaussa - przykład (4)

$$\begin{bmatrix} 2 & 6 & 1 & 13 \\ 0 & -1 & 3/2 & -7/2 \\ 0 & 0 & -3 & 3 \end{bmatrix}$$

Metoda eliminacji Gaussa - przykład (5)

$$\begin{bmatrix} 2 & 6 & 1 & 13 \\ 0 & -1 & 3/2 & -7/2 \\ 0 & 0 & 1 & -1 \end{bmatrix}$$

Metoda eliminacji Gaussa - przykład (6)

$$\begin{bmatrix} 2 & 6 & 1 & 13 \\ 0 & -1 & 0 & -2 \\ 0 & 0 & 1 & -1 \end{bmatrix}$$

Metoda eliminacji Gaussa - przykład (7)

$$\begin{bmatrix} 2 & 6 & 1 & 13 \\ 0 & 1 & 0 & 2 \\ 0 & 0 & 1 & -1 \end{bmatrix}$$

Metoda eliminacji Gaussa - przykład (8)

$$\begin{bmatrix} 2 & 0 & 0 & 2 \\ 0 & 1 & 0 & 2 \\ 0 & 0 & 1 & -1 \end{bmatrix}$$

Metoda eliminacji Gaussa - przykład (9)

$$\begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 2 \\ 0 & 0 & 1 & -1 \end{bmatrix}$$

Metoda eliminacji Gaussa - przykład (10)

$$x = \begin{bmatrix} 1 \\ 2 \\ -1 \end{bmatrix}$$

Metoda eliminacji Gaussa

- Podczas wyznaczania rozwiązania nie jest wyznaczana macierz odwrotna
- Jeśli zachodzi potrzeba wyznaczenia macierzy odwrotnej, można to zrobić za pomocą eliminacji Gaussa poprzez dopisanie do macierzy A macierzy jednostkowej i wykonanie algorytmu jak poprzednio.
- Wymaga to n^3 mnożeń

Metoda eliminacji Gaussa

- Jeśli podczas wykonywania algorytmu okaże się, że element przez którego odwrotność należy mnożyć (czyli dzielić przez) ma wartość 0 (lub nawet wartość bezwzględną bardzo małą w porównaniu z pozostałymi) należy przeprowadzić zamianę wierszy tak, aby uzyskać element o dużej wartości. Aby zapewnić dużą dokładność, należy zawsze zamieniać wiersze (można również kolumny) przed każdym mnożeniem.

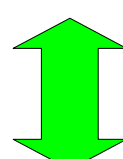
Metoda eliminacji Gaussa - przykład (1)

$$\begin{bmatrix} 2 & 6 & 1 \\ 1 & 3 & 2 \\ 4 & 6 & 8 \end{bmatrix} \cdot x = \begin{bmatrix} 11 \\ -2 \\ -14 \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} 2 & 6 & 1 & 11 \\ 1 & 3 & 2 & -2 \\ 4 & 6 & 8 & -14 \end{bmatrix}$$

Metoda eliminacji Gaussa - przykład (2)

$$\begin{bmatrix} 2 & 6 & 1 & 11 \\ 0 & 0 & 1.5 & -7.5 \\ 0 & -6 & 6 & -36 \end{bmatrix}$$


$$\begin{bmatrix} 2 & 6 & 1 & 11 \\ 0 & -6 & 6 & -36 \\ 0 & 0 & 1.5 & -7.5 \end{bmatrix}$$

Rozkład LU

$$\mathbf{A} = \mathbf{L}\mathbf{U}$$

$$\mathbf{U} = \begin{bmatrix} 1 & & & \\ & 1 & & \\ & & \ddots & \\ & \mathbf{0} & & 1 \end{bmatrix}$$

Macierz trójkątna górna

$$\mathbf{L} = \begin{bmatrix} & & & \\ & \ddots & & \\ & & \mathbf{0} & \\ & & & \ddots & \\ & & & & \ddots & \\ & & & & & \ddots & \\ & & & & & & \ddots & \\ & & & & & & & \ddots & \\ & & & & & & & & \ddots & \\ & & & & & & & & & \mathbf{l}_{ij} \end{bmatrix}$$

Macierz trójkątna dolna

Zastosowanie rozkładu LU

$$\begin{array}{l} \mathbf{Ax} = \mathbf{LUx} = \boldsymbol{\mu} \\ \Downarrow \\ \mathbf{Ux} = \mathbf{y} \end{array} \left. \vphantom{\begin{array}{l} \mathbf{Ax} = \mathbf{LUx} = \boldsymbol{\mu} \\ \Downarrow \\ \mathbf{Ux} = \mathbf{y} \end{array}} \right\} \Rightarrow \begin{array}{l} \mathbf{Ly} = \boldsymbol{\mu} \quad \text{(a)} \\ \mathbf{Ux} = \mathbf{y} \quad \text{(b)} \end{array}$$

Algoritm Crouta

$$\begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} l_{11} & 0 & 0 \\ l_{21} & l_{22} & 0 \\ l_{31} & l_{32} & l_{33} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & u_{12} & u_{13} \\ 0 & 1 & u_{23} \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

$$\mathbf{Q} = \mathbf{L} + \mathbf{U} - \mathbf{1}$$

$$\mathbf{Q} = \begin{bmatrix} l_{11} & u_{12} & u_{13} \\ l_{21} & l_{22} & u_{23} \\ l_{31} & l_{32} & l_{33} \end{bmatrix}$$

Algorytm Crouta

$$\mathbf{Q} = \begin{bmatrix} \downarrow 1 & \xrightarrow{2} & & & \\ & \downarrow 3 & \xrightarrow{4} & & \\ & & \downarrow 5 & & \\ & & & \dots & \end{bmatrix}$$

$$u_{ij} = \left(a_{ij} - \sum_{k=1}^{i-1} l_{ik} u_{kj} \right) / l_{ii} \quad \text{dla } i < j$$

$$l_{ij} = a_{ij} - \sum_{k=1}^{j-1} l_{ik} u_{kj} \quad \text{dla } i \geq j$$

Rozkład LU - przykład

$$A = \begin{bmatrix} 2 & 6 & 1 \\ 1 & 2 & 2 \\ 4 & 6 & 8 \end{bmatrix}$$

$$Q = \begin{bmatrix} 2 & 6 & 1 \\ 1 & 2 & 2 \\ 4 & 6 & 8 \end{bmatrix}$$

Rozkład LU - przykład

$$Q = \begin{bmatrix} 2 & 3 & 1/2 \\ 1 & 2 & 2 \\ 4 & 6 & 8 \end{bmatrix}$$

Rozkład LU - przykład

$$Q = \begin{bmatrix} 2 & 3 & 1/2 \\ 1 & -1 & 2 \\ 4 & -6 & 8 \end{bmatrix}$$

Rozkład LU - przykład

$$Q = \begin{bmatrix} 2 & 3 & 1/2 \\ 1 & -1 & -3/2 \\ 4 & -6 & 8 \end{bmatrix}$$

Rozkład LU - przykład

$$Q = \begin{bmatrix} 2 & 3 & 1/2 \\ 1 & -1 & -3/2 \\ 4 & -6 & -3 \end{bmatrix}$$

Rozkład LU - przykład

$$L = \begin{bmatrix} 2 & 0 & 0 \\ 1 & -1 & 0 \\ 4 & -6 & -3 \end{bmatrix}$$

Rozkład LU - przykład

$$U = \begin{bmatrix} 1 & 3 & 1/2 \\ 0 & 1 & -3/2 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

Rozkład LU - przykład

$$\begin{bmatrix} 2 & 0 & 0 \\ 1 & -1 & 0 \\ 4 & -6 & -3 \end{bmatrix} \cdot y = \begin{bmatrix} 13 \\ 3 \\ 8 \end{bmatrix}$$

Rozkład LU - przykład

$$\begin{bmatrix} 2 & 0 & 0 \\ 1 & -1 & 0 \\ 4 & -6 & -3 \end{bmatrix} \cdot y = \begin{bmatrix} 13 \\ 3 \\ 8 \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} 2 & 0 & 0 & 13 \\ 1 & -1 & 0 & 3 \\ 4 & -6 & -3 & 8 \end{bmatrix}$$

Rozkład LU - przykład

$$\begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 13/2 \\ 1 & -1 & 0 & 3 \\ 4 & -6 & -3 & 8 \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 13/2 \\ 0 & -1 & 0 & -7/2 \\ 0 & -6 & -3 & -18 \end{bmatrix}$$

Rozkład LU - przykład

$$\begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 13/2 \\ 0 & 1 & 0 & 7/2 \\ 0 & -6 & -3 & -18 \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 13/2 \\ 0 & 1 & 0 & 7/2 \\ 0 & 0 & -3 & 3 \end{bmatrix}$$

Rozkład LU - przykład

$$\begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 13/2 \\ 0 & 1 & 0 & 7/2 \\ 0 & 0 & 1 & -1 \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} 1 & 3 & 1/2 \\ 0 & 1 & -3/2 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \cdot x = \begin{bmatrix} 13/2 \\ 7/2 \\ -1 \end{bmatrix}$$

Rozkład LU - przykład

$$\begin{bmatrix} 1 & 3 & 1/2 & 13/2 \\ 0 & 1 & -3/2 & 7/2 \\ 0 & 0 & 1 & -1 \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} 1 & 3 & 0 & 7 \\ 0 & 1 & 0 & 2 \\ 0 & 0 & 1 & -1 \end{bmatrix}$$

Rozkład LU - przykład

$$\begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 2 \\ 0 & 0 & 1 & -1 \end{bmatrix}$$

$$x = \begin{bmatrix} 1 \\ 2 \\ -1 \end{bmatrix}$$

Algorytm Doolittle'a rozkładu LU

Dana jest macierz A . Wyznaczamy Q :

1. Przepisz do Q pierwszą kolumnę z A
2. W 1-szym wierszu dziel el. niediagonalne przez diag.
3. Od elementu o wsk. (i,j) {dla $i>1, j>1$ } odejmij iloczyn elementów o wsk. $(i,1)$ i $(1,j)$
7. Jeżeli *liczba_kolumn(wierszy)* ≥ 2 oznacz tę podmacierz jako A , idź do 1
8. STOP

Algorytm Doolittle'a rozkładu LU - przykład

$$\mathbf{A} = \begin{bmatrix} 2 & 2 & -4 \\ 4 & 6 & -12 \\ 4 & 3 & 2 \end{bmatrix} \xrightarrow{kr.1i2} \begin{bmatrix} 2 & 1 & -2 \\ 4 & 6 & -12 \\ 4 & 3 & 2 \end{bmatrix} \xrightarrow{kr.3} \begin{bmatrix} 2 & 1 & -2 \\ 4 & 6-4\cdot 1 & -12+4\cdot 2 \\ 4 & 3-4\cdot 1 & 2+4\cdot 2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 2 & 1 & -2 \\ 4 & 2 & -4 \\ 4 & -1 & 10 \end{bmatrix}$$

$$\xrightarrow{kr.1i2} \begin{bmatrix} 2 & 1 & -2 \\ 4 & 2 & -2 \\ 4 & -1 & 10 \end{bmatrix} \xrightarrow{kr.3} \begin{bmatrix} 2 & 1 & -2 \\ 4 & 2 & -2 \\ 4 & -1 & 10-2\cdot 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 2 & 1 & -2 \\ 4 & 2 & -2 \\ 4 & -1 & 8 \end{bmatrix} = \mathbf{Q}$$

Metoda iteracji prostej (metoda punktu stałego)

Dla równania $x = 4 - 2x^{\frac{1}{3}} = F(x)$ szukamy $x = x^*$ spełniającego to równanie ($x^* = 1,641$)

Ogólna postać: $F(x) = x$

Przyjmując np. $x_0 = 10$ mamy $F(x_0) = -0,3089 \neq x_0$, ale jest to

bliżej szukanego rozwiązania. Przyjmując $x_1 = F(x_0)$ mamy

$F(x_1) = 5,3519 = x_2$. Dalej $F(x_2) = 0,5016 = x_3$ itd.:

$$x_4 = 2,4109$$

$$x_8 = 1,6785$$

$$x_{12} = 1,6430$$

$$x_{16} = 1,6411$$

$$x_5 = 1,3182$$

$$x_9 = 1,6231$$

$$x_{13} = 1,6400$$

$$x_{17} = 1,6409$$

$$x_6 = 1,8071$$

$$x_{10} = 1,6496$$

$$x_{14} = 1,6414$$

$$x_{18} = 1,6410$$

$$x_7 = 1,5639$$

$$x_{11} = 1,6369$$

$$x_{15} = 1,6408$$

$$x_{19} = 1,6410$$

Metoda iteracji prostej (metoda punktu stałego)

Algorytm:

Wybierz wartość początkową x_0

$$x_1 = F(x_0)$$

$$x_2 = F(x_1)$$

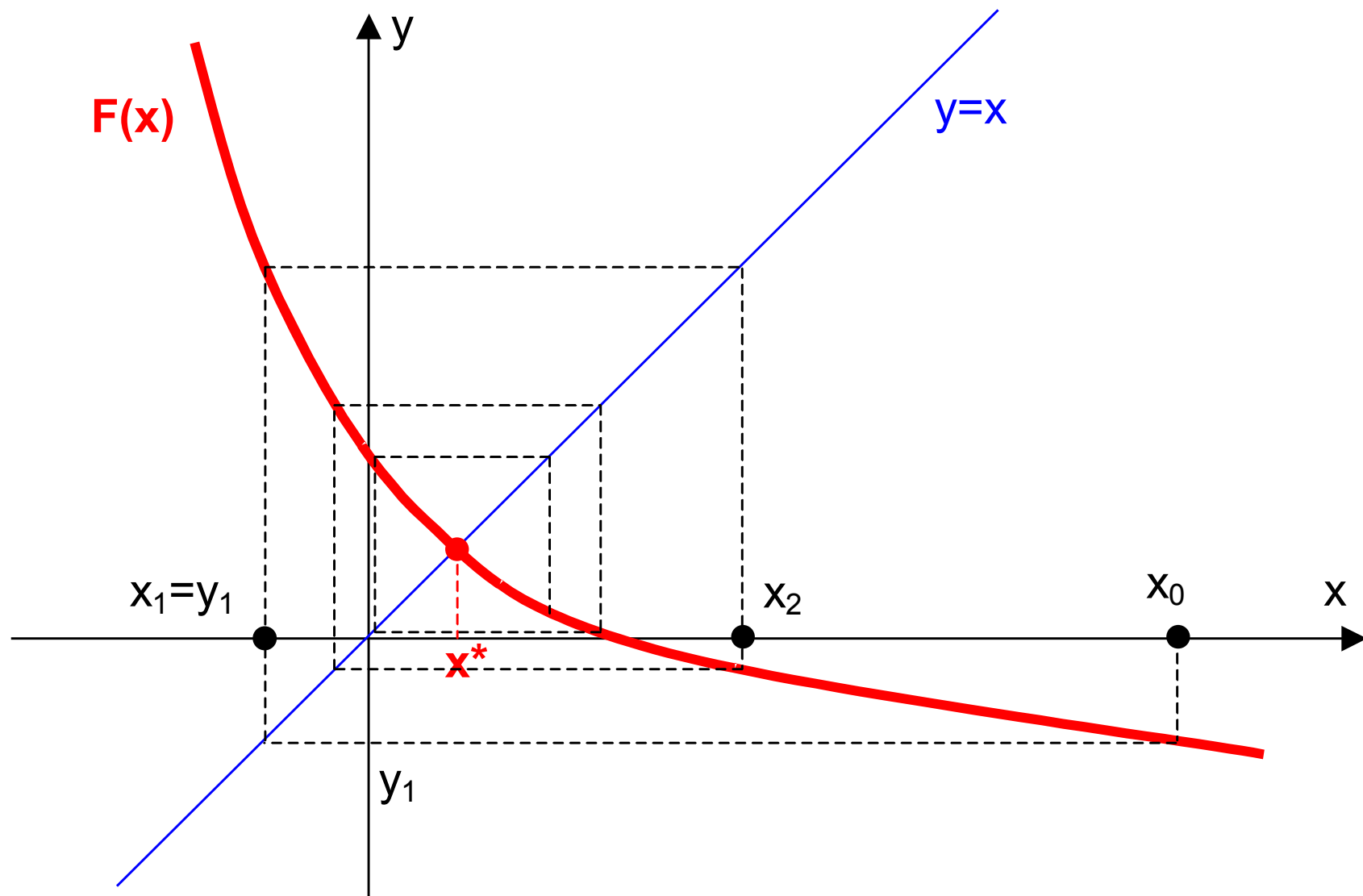
$$x_3 = F(x_2)$$

⋮

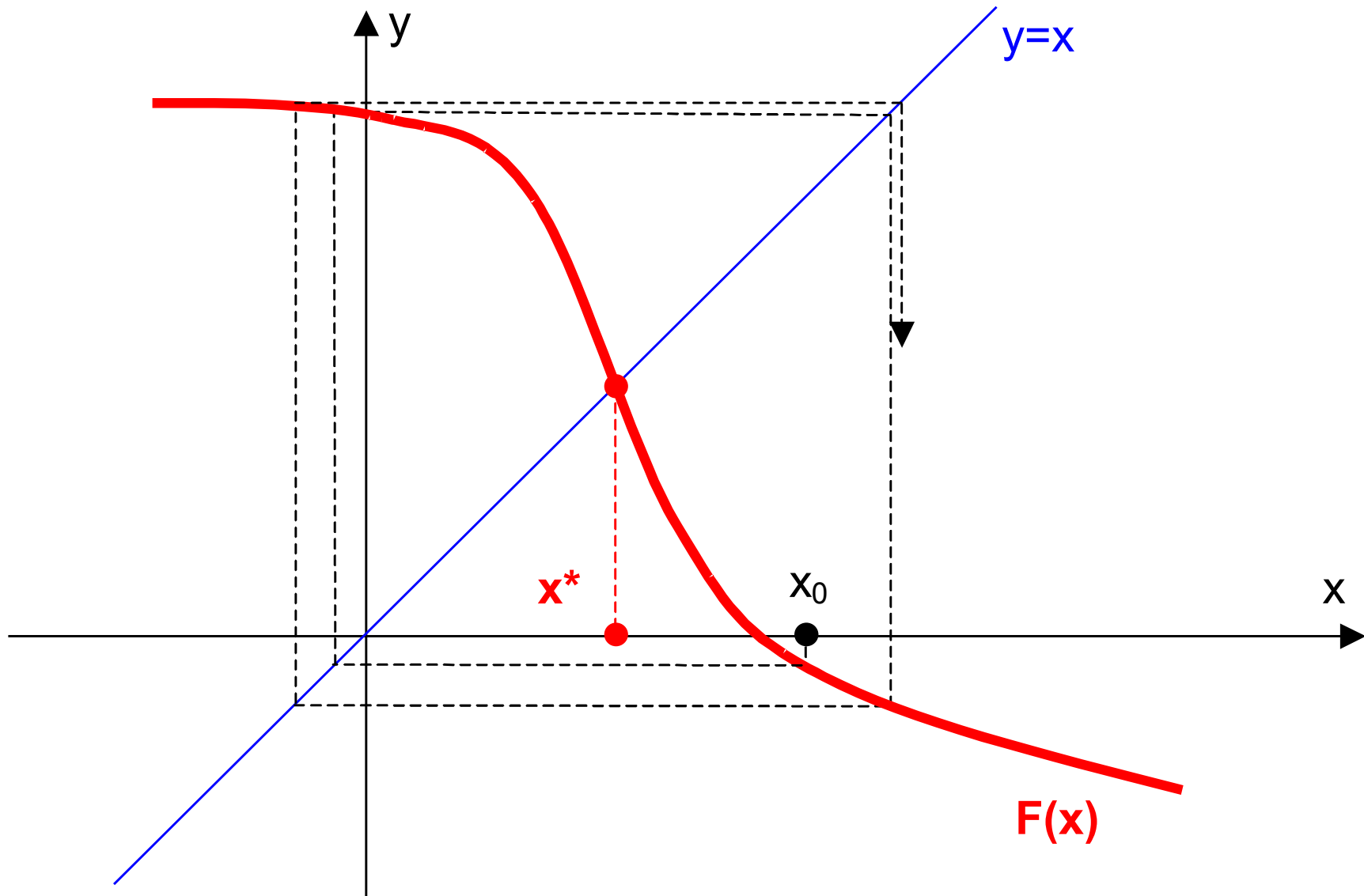
$$x_{n+1} = F(x_n)$$

Jeżeli $|x_{n+1} - x_n| \leq \varepsilon$ **STOP**

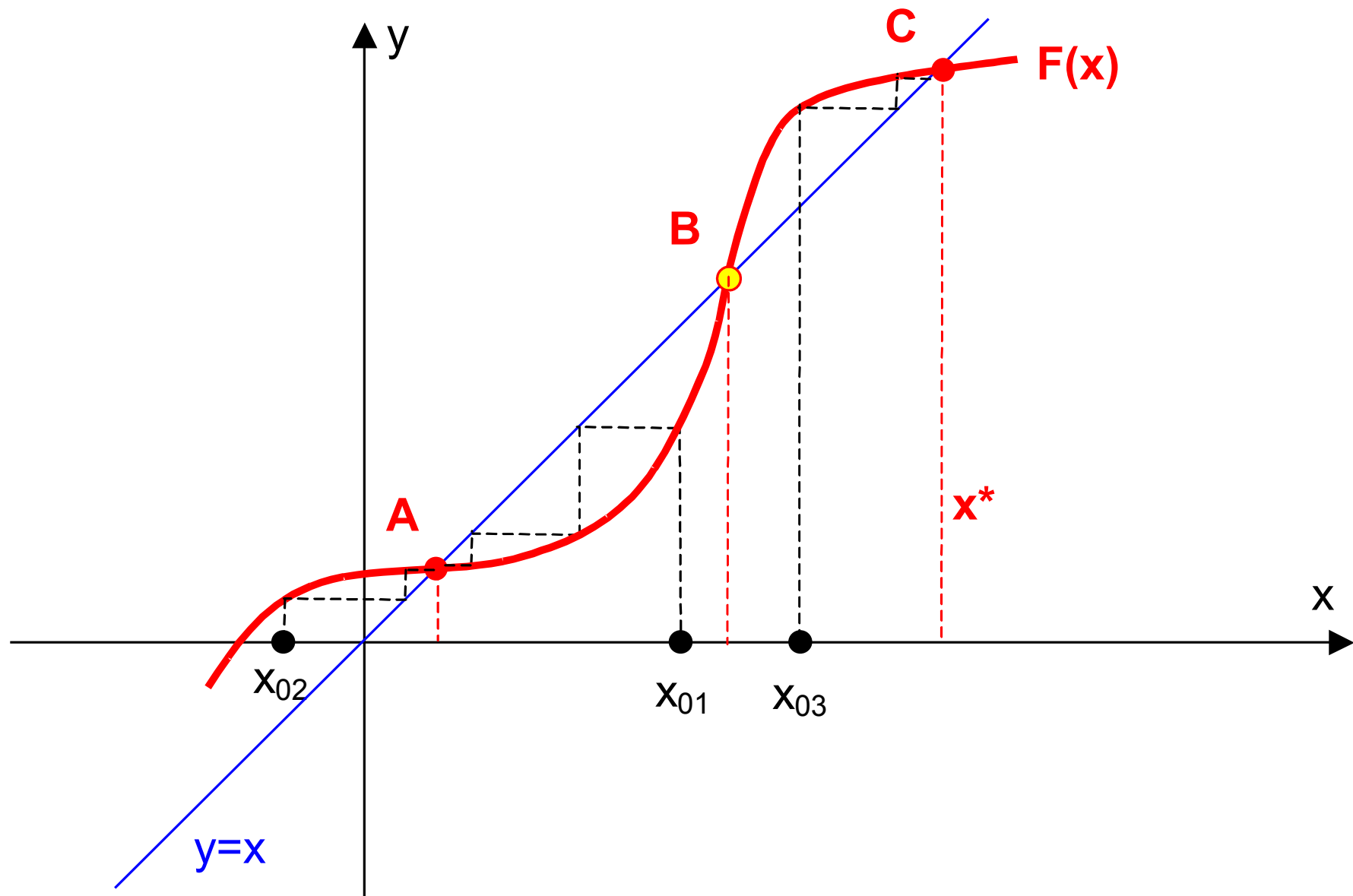
Metoda iteracji prostej - interpretacja geometryczna



Metoda iteracji prostej - brak zbieżności



Metoda iteracji prostej - punkt nieosiągalny



Metoda iteracji prostej dla układu równań

$$\mathbf{x} = \mathbf{F}(\mathbf{x})$$

$$\mathbf{x}_{k+1} = \mathbf{F}(\mathbf{x}_k), \quad k = 0, 1, 2, \dots$$

$$\lim_{k \rightarrow \infty} \mathbf{x} = \mathbf{x}^*$$

Metoda Newtona-Raphsona

Chcemy rozwiązać równanie:

$$\mathbf{f}(\mathbf{x}) = \mathbf{0} \quad (\mathbf{a})$$

Potrzebujemy takiego $\mathbf{F}(\mathbf{x})$, dla którego rozwiązanie \mathbf{x}^* równania $\mathbf{F}(\mathbf{x}) = \mathbf{x}$ jest jednocześnie rozwiązaniem (a)

Metoda Newtona-Raphsona

Można np. przyjąć:

$$\mathbf{F}(\mathbf{x}) = \mathbf{x} - \mathbf{K}(\mathbf{x}) \mathbf{f}(\mathbf{x}) \quad (\mathbf{b})$$

gdzie $\mathbf{K}(\mathbf{x})$ jest dowolną macierzą $n \times n$

Wtedy równanie ma postać:

$$\mathbf{x} - \mathbf{K}(\mathbf{x})\mathbf{f}(\mathbf{x}) = \mathbf{x}$$

Każde \mathbf{x}^* , które jest rozwiązaniem równania (a), jest punktem stałym $\mathbf{F}(\mathbf{x})$, ponieważ:

$$\mathbf{L} = \mathbf{F}(\mathbf{x}^*) = \mathbf{x}^* - \mathbf{K}(\mathbf{x}^*) \mathbf{0} = \mathbf{x}^* \quad \mathbf{P} = \mathbf{x}^* \quad \mathbf{L} = \mathbf{P}$$

Metoda Newtona-Raphsona

Jednocześnie, jeżeli $\mathbf{x} = \mathbf{x}^*$ jest punktem stałym dla $\mathbf{F}(\mathbf{x})$ i jeżeli $\mathbf{K}(\mathbf{x})$ jest macierzą nieosobliwą dla dowolnego punktu stałego $\mathbf{F}(\mathbf{x})$, to \mathbf{x}^* jest rozwiązaniem równania $\mathbf{f}(\mathbf{x}) = \mathbf{0}$

$$\mathbf{x}^* = \mathbf{x}^* - \mathbf{K}(\mathbf{x}^*) \mathbf{f}(\mathbf{x}^*)$$

$$\mathbf{K}(\mathbf{x}^*) \mathbf{f}(\mathbf{x}^*) = \mathbf{0} \quad \left| * \mathbf{K}^{-1}(\mathbf{x}^*) \right. \Rightarrow \mathbf{f}(\mathbf{x}^*) = \mathbf{0}$$

Metoda Newtona-Raphsona

Proces zbieżności zależy będzie od przyjętej macierzy \mathbf{K} .
Można np. przyjąć:

$$\mathbf{K}(\mathbf{x}) = \mathbf{J}^{-1}(\mathbf{x})$$

$$\mathbf{J}(\mathbf{x}) = \begin{bmatrix} \frac{\partial f_1(\mathbf{x})}{\partial x_1} & \frac{\partial f_1(\mathbf{x})}{\partial x_2} & \dots & \frac{\partial f_1(\mathbf{x})}{\partial x_n} \\ \frac{\partial f_2(\mathbf{x})}{\partial x_1} & \frac{\partial f_2(\mathbf{x})}{\partial x_2} & \dots & \frac{\partial f_2(\mathbf{x})}{\partial x_n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ \frac{\partial f_n(\mathbf{x})}{\partial x_1} & \frac{\partial f_n(\mathbf{x})}{\partial x_2} & \dots & \frac{\partial f_n(\mathbf{x})}{\partial x_n} \end{bmatrix}$$

Metoda Newtona-Raphsona

Równanie (b) w postaci iteracyjnej:

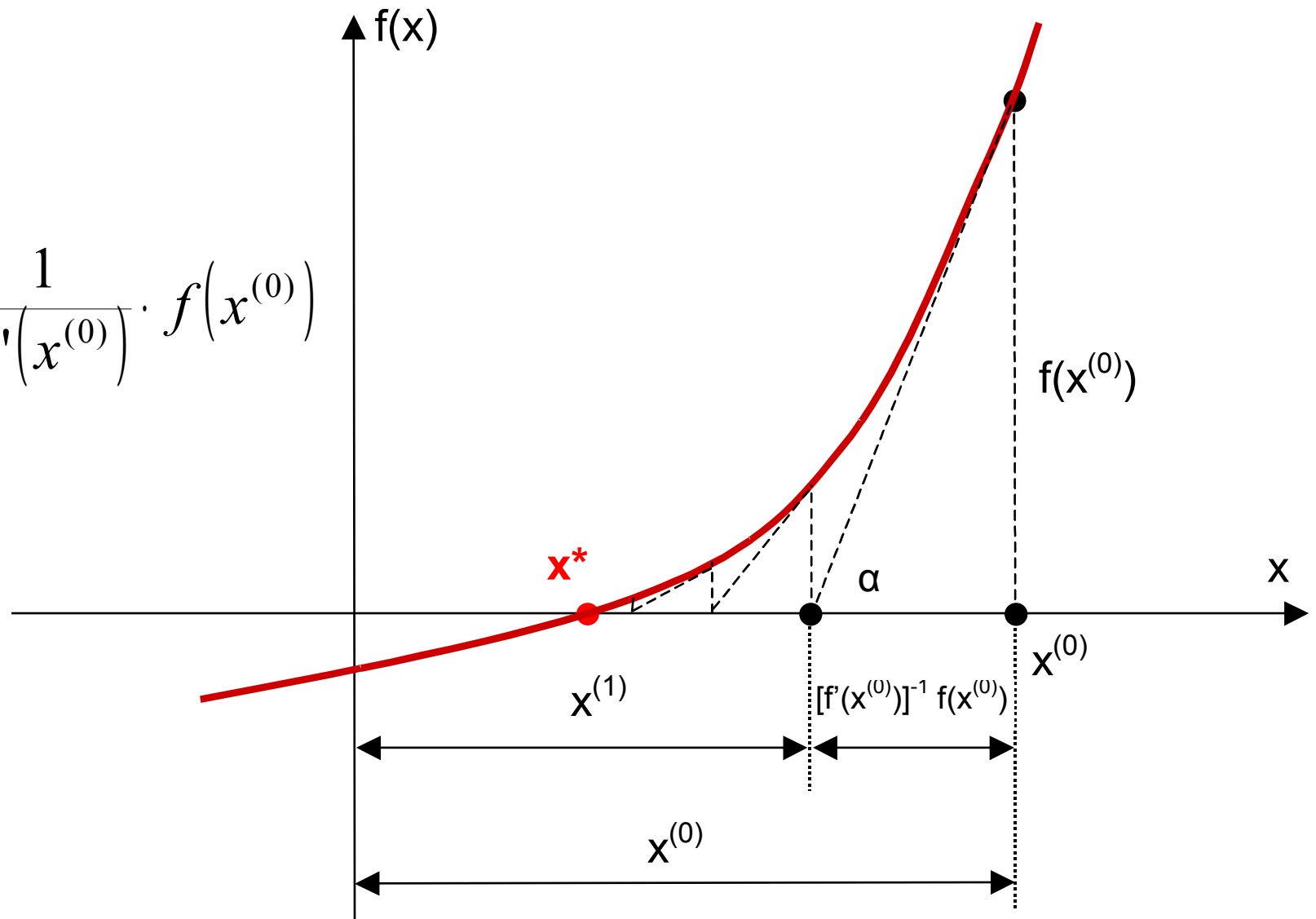
$$\mathbf{F}(\mathbf{x}_j) = \mathbf{x}_j - \mathbf{K}(\mathbf{x}_j) \mathbf{f}(\mathbf{x}_j) = \mathbf{x}_{j+1}$$

$$\mathbf{x}_{j+1} = \mathbf{x}_j - [\mathbf{J}(\mathbf{x}_j)]^{-1} \mathbf{f}(\mathbf{x}_j)$$

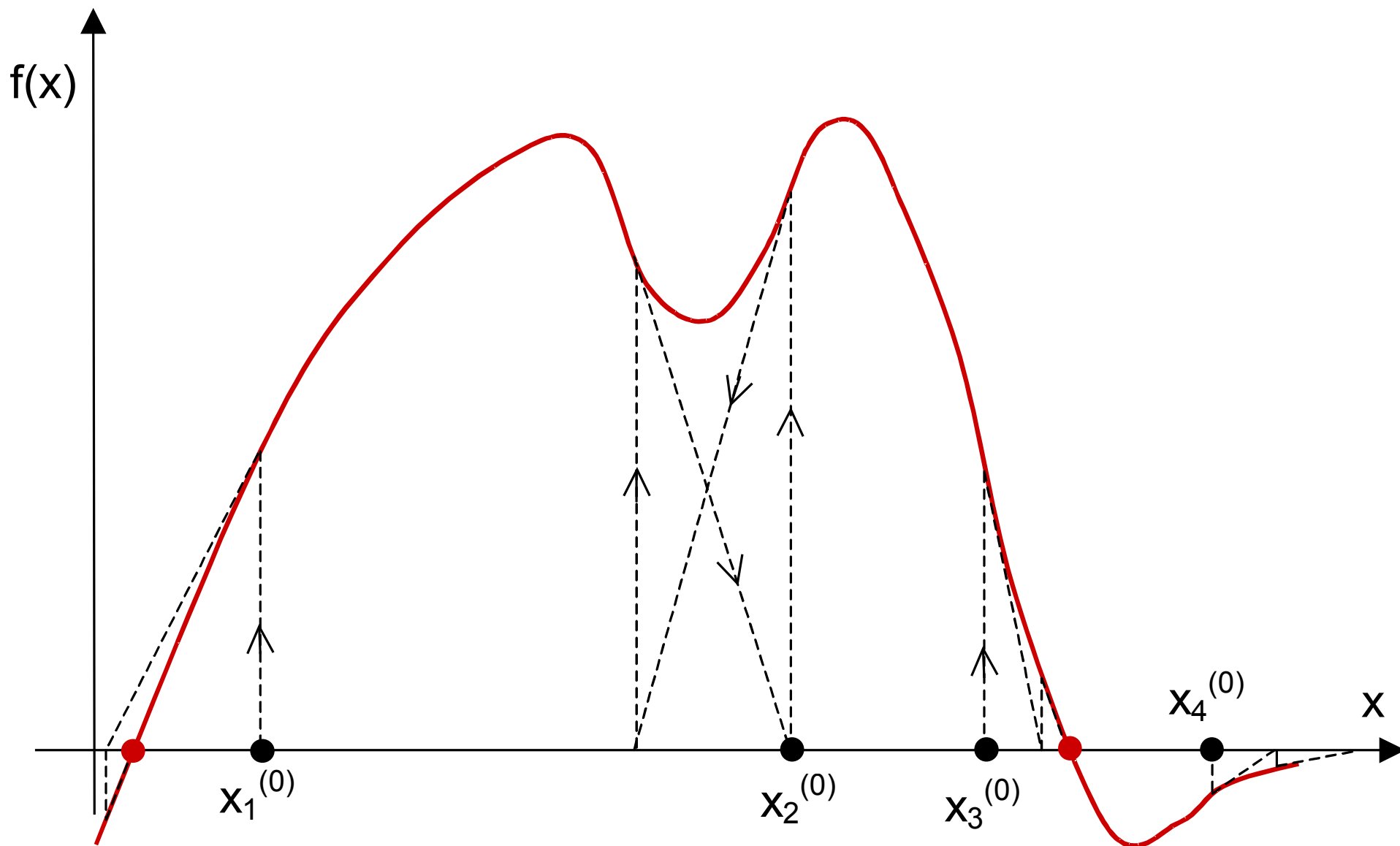
Jest to równanie metody **Newtona-Raphsona**

Metoda Newtona-Raphsona

$$x^{(1)} = x^{(0)} - \frac{1}{f'(x^{(0)})} \cdot f(x^{(0)})$$



Metoda Newtona-Raphsona



Metoda Newtona-Raphsona - przykład

$$\mathbf{F}(\mathbf{x}) = \begin{bmatrix} 2x_1^2 + x_2 \\ x_1 + 3x_2^2 \end{bmatrix} \quad \mathbf{F}(\mathbf{x}) = \mathbf{0}$$

$$\begin{bmatrix} a & b \\ c & d \end{bmatrix}^{-1} = \frac{1}{ad - bc} \begin{bmatrix} d & -b \\ -c & a \end{bmatrix}$$

Metoda Newtona-Raphsona - przykład

$$\mathbf{F}(\mathbf{x}) = \begin{bmatrix} 2x_1^2 + x_2 \\ x_1 + 3x_2^2 \end{bmatrix} \quad \mathbf{F}(\mathbf{x}) = \mathbf{0}$$

$$\mathbf{J}(\mathbf{x}) = \begin{bmatrix} 4x_1 & 1 \\ 1 & 6x_2 \end{bmatrix} \quad \mathbf{J}(\mathbf{x})^{-1} = \frac{1}{24x_1x_2 - 1} \begin{bmatrix} 6x_2 & -1 \\ -1 & 4x_1 \end{bmatrix}$$

$$\mathbf{x}_{nast} = \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \end{bmatrix} - \frac{1}{24x_1x_2 - 1} \begin{bmatrix} 6x_2 & -1 \\ -1 & 4x_1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2x_1^2 + x_2 \\ x_1 + 3x_2^2 \end{bmatrix}$$

Metoda Newtona-Raphsona - przykład

$$\mathbf{x}_{nast} = \frac{1}{24 x_1 x_2 - 1} \begin{bmatrix} x_2 (12 x_1^2 - 3 x_2) \\ x_1 (12 x_2^2 - 2 x_1) \end{bmatrix}$$

$$\mathbf{x}_0 = \begin{bmatrix} -10 \\ -10 \end{bmatrix}$$

$$\mathbf{x}_1 = \begin{bmatrix} -5.12714 \\ -5.08545 \end{bmatrix}$$

$$\mathbf{x}_2 = \begin{bmatrix} -2.69185 \\ -2.63095 \end{bmatrix}$$

$$\mathbf{x}_3 = \begin{bmatrix} -1.47679 \\ -1.40903 \end{bmatrix}$$

$$\mathbf{x}_4 = \begin{bmatrix} -0.87518 \\ -0.80803 \end{bmatrix}$$

$$\mathbf{x}_5 = \begin{bmatrix} -0.58762 \\ -0.52522 \end{bmatrix}$$

$$\mathbf{x}_6 = \begin{bmatrix} -0.46883 \\ -0.41138 \end{bmatrix}$$

$$\mathbf{x}_7 = \begin{bmatrix} -0.43892 \\ -0.38352 \end{bmatrix}$$

$$\mathbf{x}_8 = \begin{bmatrix} -0.43680 \\ -0.38158 \end{bmatrix}$$

$$\mathbf{x}_9 = \begin{bmatrix} -0.43679 \\ -0.38157 \end{bmatrix}$$

$$\mathbf{x}_{10} = \begin{bmatrix} -0.43679 \\ -0.38157 \end{bmatrix}$$

$$\mathbf{F}(\mathbf{x}_{10}) = \begin{bmatrix} -5.5511e-17 \\ 0 \end{bmatrix}$$

Algorytm Newtona-Raphsona dla układu n równań

$$f_i(x_1, x_2, \dots, x_n) = 0 \quad i = 1, 2, \dots, n$$

$$\mathbf{x}^{(j)} = \left[x_1^{(j)} \quad x_2^{(j)} \quad x_n^{(j)} \right]^T \quad \text{punkt w } j\text{-tej iteracji}$$

Algorytm Newtona-Raphsona dla układu n równań

Rozwijamy funkcję wielu zmiennych w szereg Taylora wokół punktu $\mathbf{x}^{(j)}$:

$$f_i(x_1, x_2, \dots, x_n) = f_i(x_1^{(j)}, x_2^{(j)}, \dots, x_n^{(j)}) + \frac{\partial f_i(\mathbf{x})}{\partial x_1} \Big|_{\mathbf{x}=\mathbf{x}^{(j)}} (x_1 - x_1^{(j)}) +$$

$$+ \frac{\partial f_i(\mathbf{x})}{\partial x_2} \Big|_{\mathbf{x}=\mathbf{x}^{(j)}} (x_2 - x_2^{(j)}) + \dots + \frac{\partial f_i(\mathbf{x})}{\partial x_n} \Big|_{\mathbf{x}=\mathbf{x}^{(j)}} (x_n - x_n^{(j)}) +$$

$$+ \frac{1}{2!} \frac{\partial^2 f_i(\mathbf{x})}{\partial x_1^2} \Big|_{\mathbf{x}=\mathbf{x}^{(j)}} (x_1 - x_1^{(j)})^2 \dots \quad \text{dla } i = 1, 2, \dots, n$$

Algorytm Newtona-Raphsona dla układu n równań

Podstawiamy $\mathbf{x} = \mathbf{x}^{(j+1)}$:

$$f_i(x_1^{(j+1)}, x_2^{(j+1)}, \dots, x_n^{(j+1)}) = f_i(x_1^{(j)}, x_2^{(j)}, \dots, x_n^{(j)}) + \frac{\partial f_i(\mathbf{x})}{\partial x_1} \Big|_{\mathbf{x}=\mathbf{x}^{(j)}} (x_1^{(j+1)} - x_1^{(j)}) +$$

$$+ \frac{\partial f_i(\mathbf{x})}{\partial x_2} \Big|_{\mathbf{x}=\mathbf{x}^{(j)}} (x_2^{(j+1)} - x_2^{(j)}) + \dots + \frac{\partial f_i(\mathbf{x})}{\partial x_n} \Big|_{\mathbf{x}=\mathbf{x}^{(j)}} (x_n^{(j+1)} - x_n^{(j)}) +$$

$$+ \frac{1}{2!} \frac{\partial^2 f_i(\mathbf{x})}{\partial x_1^2} \Big|_{\mathbf{x}=\mathbf{x}^{(j)}} (x_1^{(j+1)} - x_1^{(j)})^2 \dots \quad \text{dla } i = 1, 2, \dots, n$$

Algorytm Newtona-Raphsona dla układu n równań

Jeżeli jesteśmy „blisko” rozwiązania, pomijamy wyrazy wyższych rzędów:

$$f_i(\mathbf{x}^{(j+1)}) \approx f_i(\mathbf{x}^{(j)}) + \frac{\partial f_i(\mathbf{x})}{\partial x_1} \Big|_{\mathbf{x}=\mathbf{x}^{(j)}} (x_1^{(j+1)} - x_1^{(j)}) +$$

$$+ \frac{\partial f_i(\mathbf{x})}{\partial x_2} \Big|_{\mathbf{x}=\mathbf{x}^{(j)}} (x_2^{(j+1)} - x_2^{(j)}) + \dots + \frac{\partial f_i(\mathbf{x})}{\partial x_n} \Big|_{\mathbf{x}=\mathbf{x}^{(j)}} (x_n^{(j+1)} - x_n^{(j)})$$

dla $i = 1, 2, \dots, n$

Algorytm Newtona-Raphsona dla układu n równań

Jeżeli $\mathbf{x}^{(j+1)}$ jest już rozwiązaniem naszego równania,
czyli $\mathbf{f}(\mathbf{x}^{(j+1)}) = \mathbf{0}$, to:

$$\mathbf{J}(\mathbf{x}^{(j)}) \left(\mathbf{x}^{(j+1)} - \mathbf{x}^{(j)} \right) = -\mathbf{f}(\mathbf{x}^{(j)})$$

Symulacja i eksperyment komputerowy

- Symulacja komputerowa - metoda odtwarzania zjawisk zachodzących w świecie rzeczywistym (lub ich niektórych właściwości i parametrów) za pomocą ich zmatematyzowanych modeli, definiowanych i obsługiwanych przy użyciu programów komputerowych; wykorzystywana do wnioskowania o przebiegu tych zjawisk i procesów, których bezpośrednia obserwacja jest niemożliwa lub zbyt kosztowna. - Encyklopedia PWN

Zalety symulacji komputerowej

- Koszt - nie ma potrzeby budowy rzeczywistego układu, nic nie może ulec zniszczeniu
- Czas - symulacja jest metodą szybszą niż konstrukcja układu (choć sam proces symulacji może być długotrwały)
- Modyfikowalność - zasymulowany układ łatwo jest zmienić
- Łatwość i różnorodność analiz - niektórych analiz wręcz nie da się sensownie zrealizować w układzie rzeczywistym

Zalety symulacji komputerowej

- Wiedza - możliwość wszechstronnego zbadania układu w różnych warunkach pracy, zrozumienia jego działania, możliwość śledzenia zmian normalnie zbyt szybkich do uchwycenia, łatwiejsze znajdowanie błędów
- Alternatywa dla rozwiązań analitycznych - w dużych systemach mogą być one nieosiągalne
- Postprocessing - wygodna prezentacja wyników, np. w postaci graficznej

Wady symulacji komputerowej

- Poprawność wyników ściśle zależy od poprawności modelu
 - modele o małej złożoności (np. aproksymujące działanie przyrządu parametryzowanymi równaniami) mogą:
 - nie uwzględniać pewnych zjawisk, a w rezultacie dawać duże błędy w nietypowych sytuacjach
 - być nieprawdziwe poza założonym obszarem pracy
 - być trudne w modyfikacji przy modyfikacji przyrządu (postępie technologicznym itp.)
 - bezpodstawnie zakładać że wystarczająca jest symulacja jednodomenowa
 - mieć problemy ze stabilnością

Wady symulacji komputerowej

- modele o dużej złożoności (np. wielodomenowe modele wykorzystujące metodę elementów skończonych) mogą:
 - być zbyt skomplikowane aby umożliwić symulację układów w rozsądnym czasie
 - mieć ogromne wymagania pamięciowe
 - być bardzo pracochłonne i czasochłonne w przygotowaniu
 - mieć problemy ze stabilnością
- Prawidłowe zaprojektowanie symulacji może być trudne
- Rozrzut parametrów może podważyć wyniki symulacji

Wady symulacji komputerowej

- Interpretacja wyników ostatecznie jest pozostawiona czynnikowi ludzkiemu
- Ograniczenia systemów komputerowych (np. ograniczona precyzja liczb) mogą przekładać się na ograniczenia symulacji

Eksperyment komputerowy

- Eksperyment komputerowy - eksperyment przeprowadzany w całości przy użyciu symulacji komputerowej
- Może służyć np.:
 - testowaniu hipotez
 - przygotowywaniu bądź analizie rzeczywistych eksperymentów
 - weryfikowaniu rozwiązań uproszczonych
 - projektowaniu bądź przeprojektowywaniu urządzeń i układów

Podział modeli

- Modele można dzielić np. na:
 - liniowe i nieliniowe
 - deterministyczne i probabilistyczne
 - statyczne i dynamiczne
 - ciągłe i dyskretne
 - o parametrach skupionych bądź rozłożonych
 - jedno i wielodomenowe

Oprogramowanie

- Modele tworzy się i symuluje z wykorzystaniem oprogramowania
- Oprogramowanie może być:
 - językiem programowania (np. Simula)
 - ogólnego przeznaczenia z elementami specjalizowanymi (np. Matlab)
 - opracowane pod kątem konkretnej dziedziny, np. symulacji układów elektronicznych:
 - Spice
 - Eldo
 - Saber

Komputerowe opracowywanie wyników pomiarów

- Oprócz sytuacji gdy symulacje są przeprowadzane całkowicie przy użyciu komputera, często zachodzi potrzeba wprowadzenia rzeczywistych danych pomiarowych
- Aby maksymalnie wykorzystać zawarte w nich informacje, praktycznie zawsze konieczna jest jakaś forma wstępnego przetworzenia

Komputerowe opracowywanie wyników pomiarów

- Może ono zawierać np.:
 - usuwanie wartości błędnych
 - uzupełnianie wartości brakujących
 - filtrowanie (np. górno/dolno/pasmowowprzepustowe)
 - wygładzanie
 - przewidywanie wartości przyszłych, odtwarzanie historycznych
 - decymację
 - dyskretyzację

Aproksymacja i interpolacja

- Są metodami przy użyciu których znajduje się krzywą $f(x)$, opisaną równaniem (równaniami) analitycznym, na podstawie zbioru punktów
- Punkty mogą pochodzić np. z pomiaru rzeczywistego procesu
- Celem może być np. łatwość dalszej analizy/przetwarzania, weryfikacja hipotez dotyczących charakteru zjawiska, wygładzanie, przewidywanie, uzupełnianie wartości brakujących itd.

Aproksymacja i interpolacja

- Aby przeprowadzić aproksymację bądź interpolację, należy przyjąć jakąś postać funkcji, możliwą do parametryzacji (np. wielomian, wielomian uogólniony)
- Różnica między aproksymacją a interpolacją polega na wymaganiu dotyczącym przechodzenia krzywej przez dane punkty:
 - aproksymacja nie wymaga przejścia przez dane punkty
 - interpolacja wymaga przejścia przez dane punkty

Aproksymacja

- Zadanie:
 - mając n punktów (par wartości) (x_i, y_i) dla $i = 1, \dots, n$
 - znaleźć funkcję postaci $f(x, \beta)$, gdzie β jest wektorem m parametrów, $m < n$
 - tak aby zminimalizować błąd $S = \sum_{i=1}^n r_i^2$, gdzie $r_i = y_i - f(x_i, \hat{\beta})$ jest błędem aproksymacji dla pojedynczego punktu

Aproksymacja

- Zadanie to można rozumieć jako próbę przybliżonego rozwiązania równania o postaci

$$X \beta = y$$

przy czym liczba wierszy X jest większa niż liczba kolumn

- każdy wiersz X odpowiada jednemu narzuconemu punktowi
- kolejne wartości w wierszu to wartości kolejnych składowych wielomianu

Aproksymacja

- Jest to metoda najmniejszych kwadratów (LSQ)
- Zadania aproksymacyjne można podzielić na dwie kategorie:
 - liniowe
 - nieliniowe
- Zadanie liniowe ma rozwiązanie analityczne, zadanie nieliniowe rozwiązuje się numerycznie, metodami iteracyjnymi

Liniowa metoda najmniejszych kwadratów (LLSQ)

- Liniowość nie oznacza, że metoda nadaje się jedynie do liniowych funkcji, a tylko że funkcja jest liniowa względem parametrów β

- Funkcja ma więc postać: $f(x, \beta) = \sum_{j=1}^m X_j \beta_j$,

gdzie X_j jest funkcją x (w tym funkcją nieliniową, stałą itd.)

Liniowa metoda najmniejszych kwadratów (LLSQ)

- Aby znaleźć minimum funkcji błędów, należy znaleźć punkt dla którego pochodne cząstkowe po wszystkich parametrach mają wartość 0
- Pochodne cząstkowe wyrażają się wzorem

$$\frac{\delta S}{\delta \beta_j} = 2 \sum_{i=1}^n r_i \frac{\delta r_i}{\delta \beta_j}$$

- Ponieważ $r_i = y_i - \sum_{j=1}^m X_{ij} \beta_j$ pochodna we wzorze powyżej ma postać $\frac{\delta r_i}{\delta \beta_j} = -X_{ij}$

Liniowa metoda najmniejszych kwadratów (LLSQ)

- Podstawiając do wzoru na pochodną cząstkową funkcji błędu i przyrównując do 0 mamy

$$\frac{\delta S}{\delta \beta_j} = 2 \sum_{i=1}^n r_i \frac{\delta r_i}{\delta \beta_j} = -2 \sum_{i=1}^n \left(y_i - \sum_{k=1}^m X_{ik} \beta_k \right) X_{ij} = 0$$

- Po uporządkowaniu otrzymujemy

$$\sum_{i=1}^n \sum_{k=1}^m X_{ij} X_{ik} \beta_k = \sum_{i=1}^n X_{ij} y_i$$

Liniowa metoda najmniejszych kwadratów (LLSQ)

- W postaci macierzowej:

$$(X^T X) \beta = X^T y$$

- Rozwiązanie względem β daje poszukiwane współczynniki

Liniowa metoda najmniejszych kwadratów (LLSQ) - przykład

- Znaleźć współczynniki funkcji aproksymującej następujące punkty:
1,2; 2, 4; 3, 8; 4, 18; 5, 27
- Przyjąć funkcję postaci $f(x)=\beta_3x^2+\beta_2x+\beta_1$

Liniowa metoda najmniejszych kwadratów (LLSQ) - przykład

- Układ równań:

$$\beta_3 1^2 + \beta_2 1 + \beta_1 = 2$$

$$\beta_3 2^2 + \beta_2 2 + \beta_1 = 4$$

$$\beta_3 3^2 + \beta_2 3 + \beta_1 = 8$$

$$\beta_3 4^2 + \beta_2 4 + \beta_1 = 18$$

$$\beta_3 5^2 + \beta_2 5 + \beta_1 = 27$$

- Odpowiadająca mu macierz X :

$$1 \quad 1 \quad 1$$

$$4 \quad 2 \quad 1$$

$$9 \quad 3 \quad 1$$

$$16 \quad 4 \quad 1$$

$$25 \quad 5 \quad 1$$

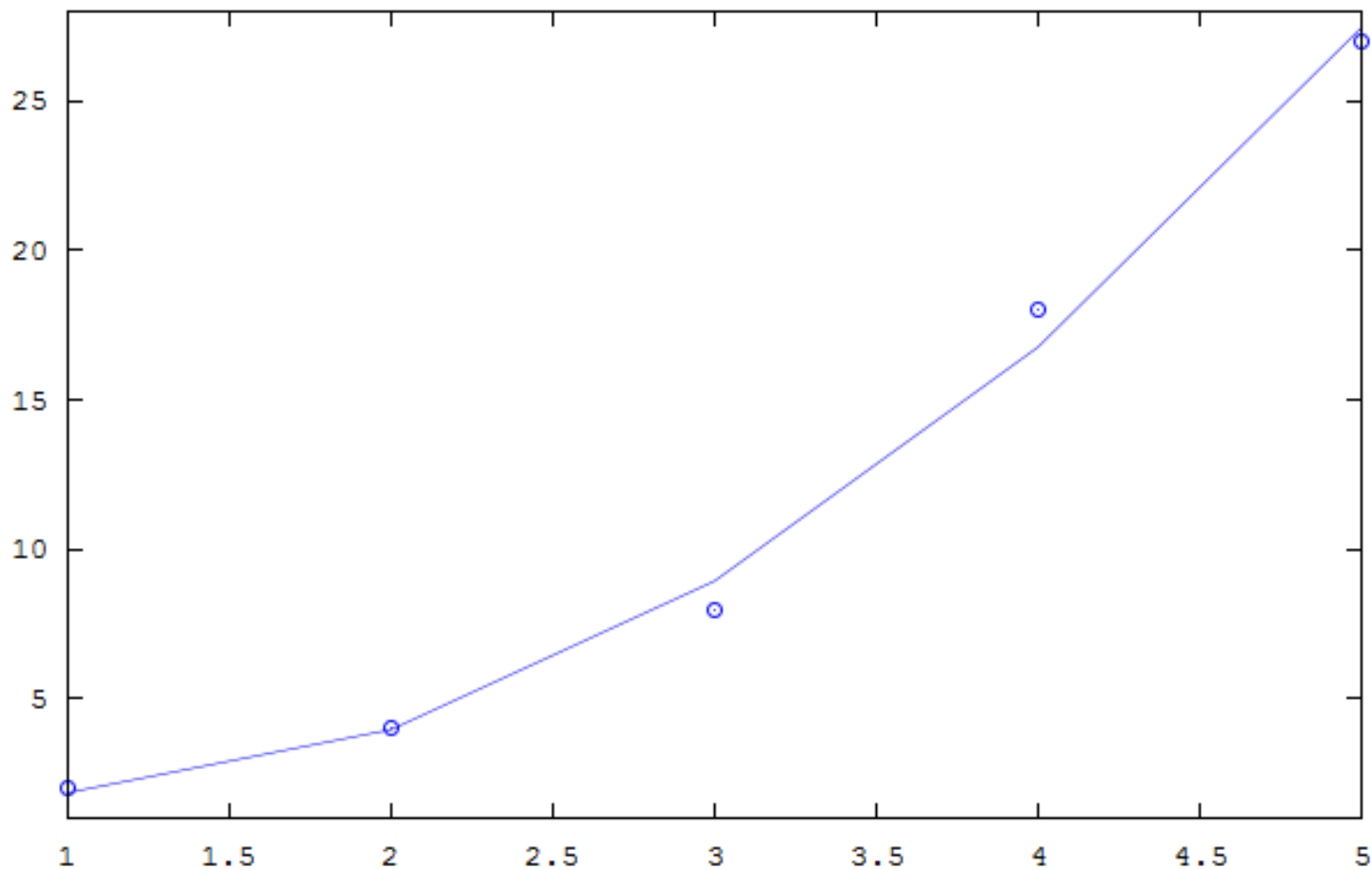
Liniowa metoda najmniejszych kwadratów (LLSQ) - przykład

- Lewa strona: $X^T X =$
979 225 55
225 55 15
55 15 5
- Prawa strona: $X^T y =$
1053
241
59
- Rozwiązując otrzymujemy $\beta =$
1.4286
-2.1714
2.6

Liniowa metoda najmniejszych kwadratów (LLSQ) - przykład

- Poszukiwane równanie ma więc postać

$$f(x) = 1.4286x^2 - 2.1714x + 2.6$$



Liniowa metoda najmniejszych kwadratów (LLSQ) - przykład

- W Matlabie aproksymację wielomianem dowolnego stopnia można przeprowadzić przy pomocy funkcji `polyfit`
- Argumentami są współrzędne x punktów, współrzędne y punktów, stopień wielomianu

```
octave-3.0.0.exe:7> x=[1 2 3 4 5];  
octave-3.0.0.exe:8> y=[2 4 8 18 27];  
octave-3.0.0.exe:9> p=polyfit(x, y, 2)  
p =
```

```
1.4286 -2.1714 2.6000
```

Liniowa metoda najmniejszych kwadratów (LLSQ)

- Przy stosowaniu aproksymacji należy dobrać stopień złożoności funkcji aproksymującej (np. stopień wielomianu):
 - skomplikowana funkcja może zapewnić mniejszy błąd aproksymacji (będzie przebiegać bliżej punktów), ale
 - może mieć dużo zafalowań i ma mniejszą zdolność “uogólniania” (np. ignorowania błędnych pomiarów)

Interpolacja

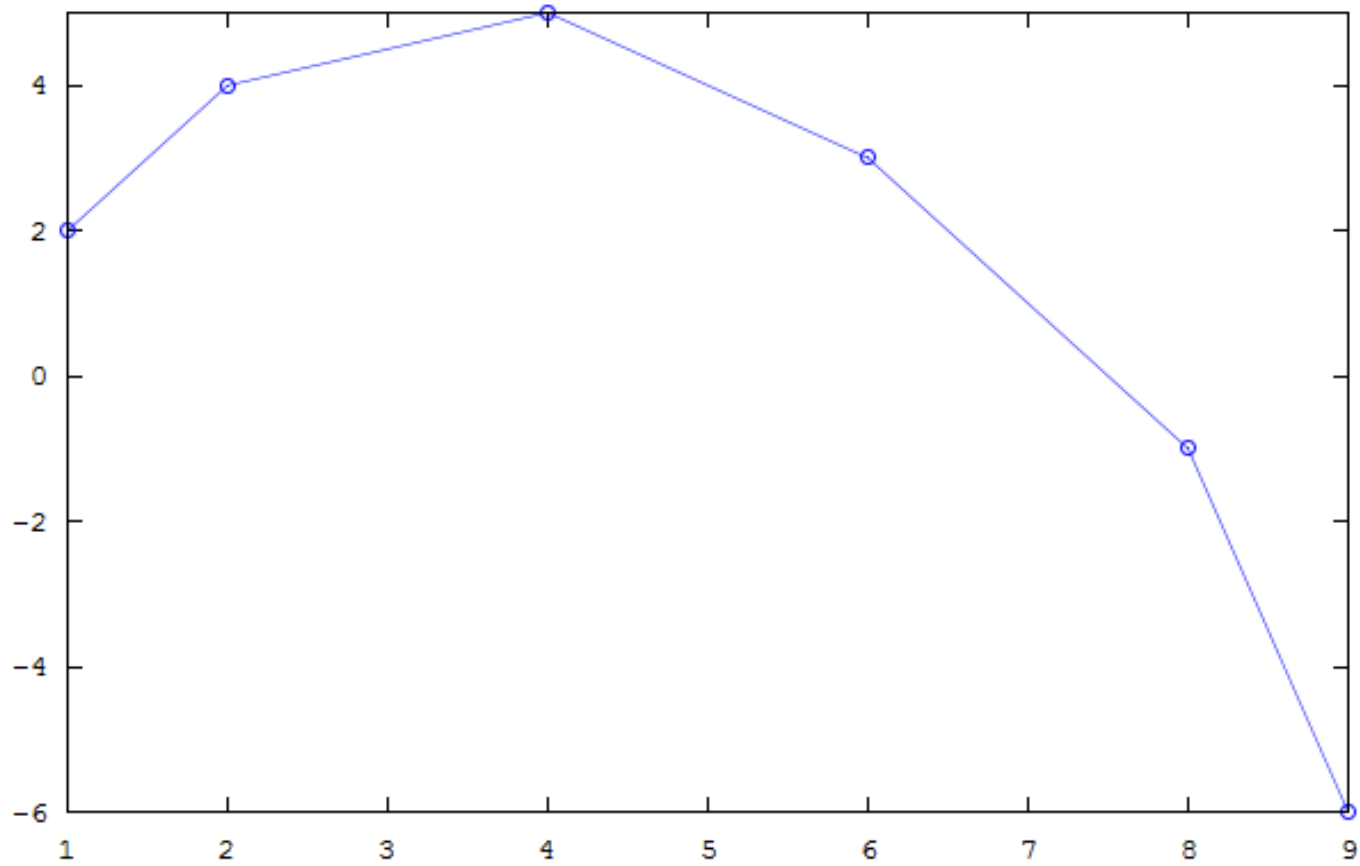
- Interpolacja może zostać użyta do znalezienia wartości (funkcji, hipotetycznego pomiaru) dla argumentu dla którego nie posiadamy tej wartości
- Interpolacja dotyczy znajdowania wartości dla argumentu znajdującego się pomiędzy argumentami dla których wartości są znane
- Jeśli szukamy wartości dla argumentu poza tym przedziałem, jest to ekstrapolacja
- Często interesujący nas obszar dzieli się na mniejsze i interpoluje osobno

Interpolacja liniowa

- Najprostsza (nie licząc interpolacji odcinkami stałej) metoda
- Polega na przeprowadzeniu prostej przez dwa najbliższe znane punkty
- Wartości dla dowolnego argumentu odczytuje się jako wartość funkcji liniowej

```
octave-3.0.0.exe:12> x=[1 2 4 6 8 9];  
octave-3.0.0.exe:13> y=[2 4 5 3 -1 -6];  
octave-3.0.0.exe:14> plot(x, y)  
octave-3.0.0.exe:15> plot(x, y, '-o')
```

Interpolacja liniowa



Interpolacja wielomianowa

- Koncepcja bardzo podobna do aproksymacji, tyle, że liczba punktów jest równa stopniowi wielomianu pomniejszonemu o 1:
 - liniowa: 2 punkty - 2 równania, wielomian 1 stopnia, 2 niewiadome
 - kwadratowa: 3 punkty - 3 równania, wielomian 2 stopnia, 3 niewiadome
 - sześcienna: 4 punkty - 4 równania, wielomian 3 stopnia, 4 niewiadome
 - itd.

Interpolacja wielomianowa

- Liczba równań odpowiada liczbie niewiadomych, jeśli wśród przyjętych punktów nie ma punktów o identycznych odciętych, układ równań jest oznaczony i można otrzymać współczynniki wielomianu interpolującego

Interpolacja wielomianowa - przykład

- Znaleźć wielomian interpolujący dla zbioru punktów:

1, 2; 2, -3; 3, -5; 4, 9

- 4 punkty, czyli wielomian 3 stopnia:

$$f(x) = \beta_4 x^3 + \beta_3 x^2 + \beta_2 x + \beta_1$$

- Równania:

$$\beta_4 1^3 + \beta_3 1^2 + \beta_2 1 + \beta_1 = 2$$

$$\beta_4 2^3 + \beta_3 2^2 + \beta_2 2 + \beta_1 = -3$$

$$\beta_4 3^3 + \beta_3 3^2 + \beta_2 3 + \beta_1 = -5$$

$$\beta_4 4^3 + \beta_3 4^2 + \beta_2 4 + \beta_1 = 9$$

Interpolacja wielomianowa - przykład

- Macierzowo:

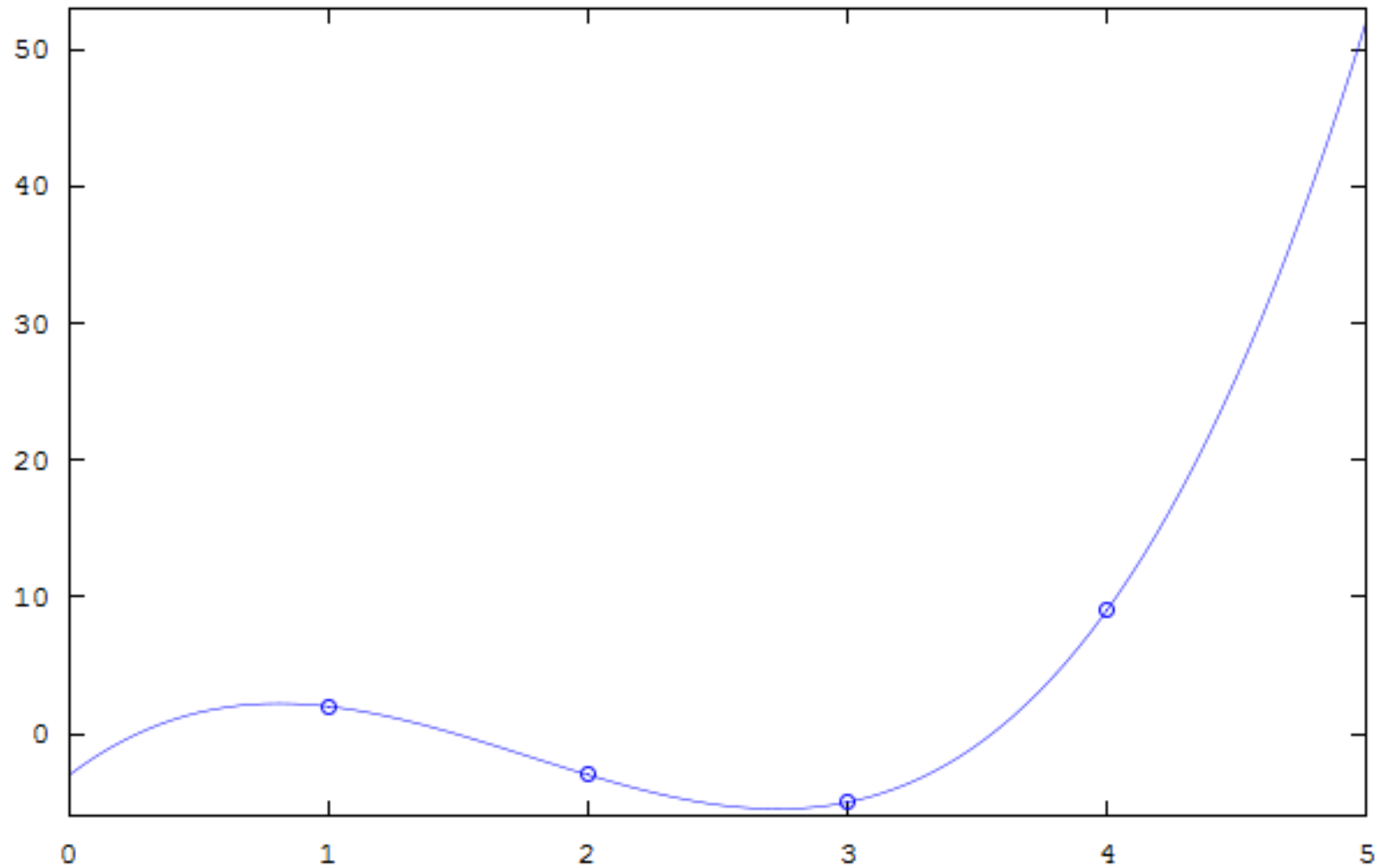
$$X\beta=y$$

- $X=$

1	1	1	1
8	4	2	1
27	9	3	1
64	16	4	1

- Rozwiązując względem β otrzymujemy:
 $\beta_1=-3, \beta_2=14.3333, \beta_3=-11.5, \beta_4=2.1667$

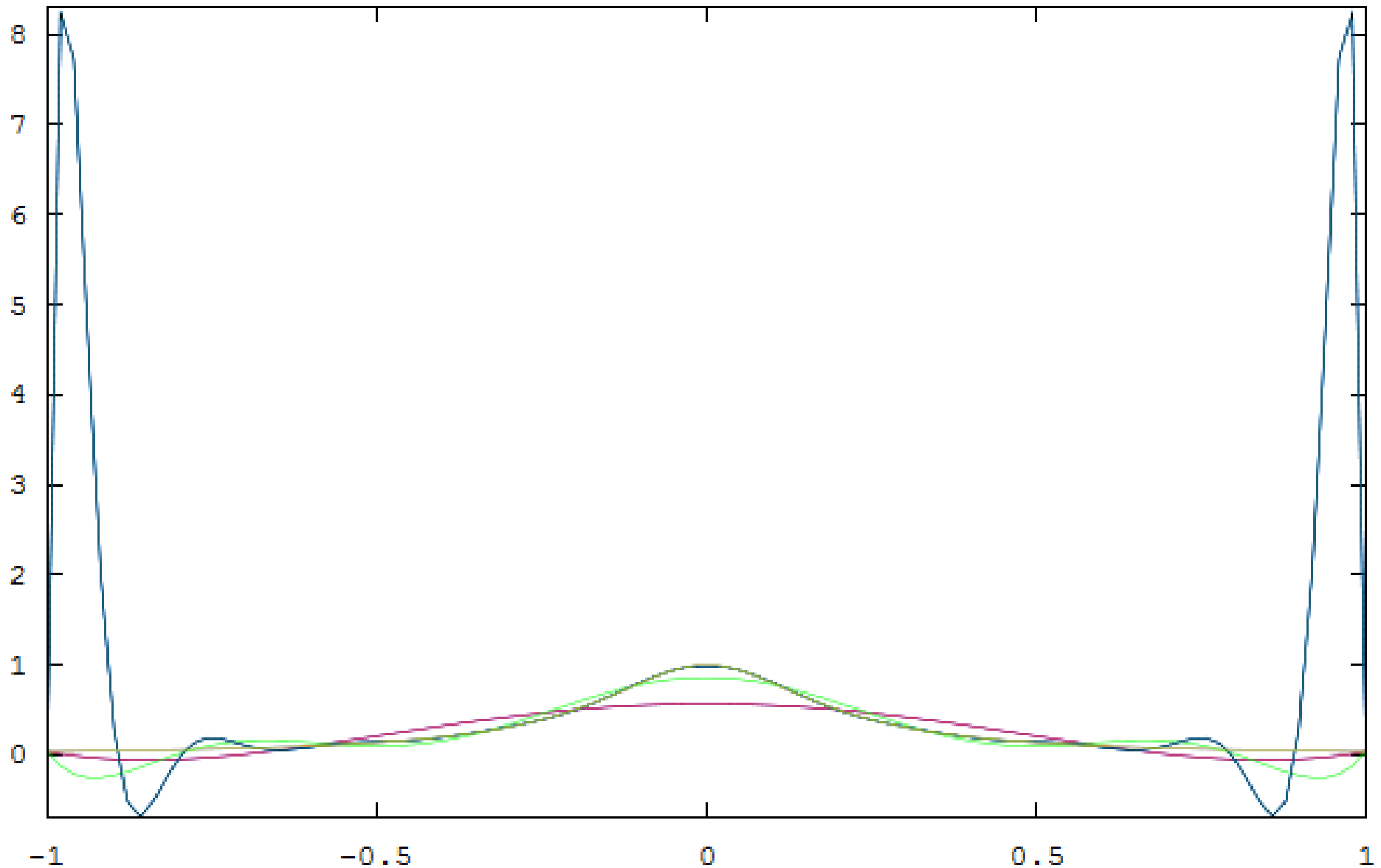
Interpolacja wielomianowa - przykład



Interpolacja wielomianowa - problemy (efekt Rungego)

- Zadanie:
 - przeprowadzić interpolację wielomianową funkcji $1/(1+25x^2)$ w przedziale $\langle -1; 1 \rangle$
 - jako punkty interpolacyjne przyjąć kolejno 6, 10 i 20 równomiernie rozłożonych punktów
- W efekcie przeprowadzona zostanie interpolacja wielomianami 5, 9 i 19 stopnia

Interpolacja wielomianowa - problemy (efekt Rungego)



Interpolacja funkcjami sklejanymi (spline)

- Funkcja sklejana: $S : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$
składa się z wielomianów $P_i : [t_i, t_{i+1}) \rightarrow \mathbb{R}$
gdzie $a = t_0 < t_1 < \dots < t_{k-2} < t_{k-1} = b$
- Punkty t nazywane są węzłami
- Inaczej: $S(t) = P_0(t), t_0 \leq t < t_1$
 $S(t) = P_1(t), t_1 \leq t < t_2$
 \vdots
 $S(t) = P_{k-2}(t), t_{k-2} \leq t < t_{k-1}$

Interpolacja funkcjami sklejanymi (spline)

- Jeśli wszystkie wielomiany są stopnia co najwyżej n , funkcja sklejana jest stopnia co najwyżej n
- W węzłach wartości funkcji “wcześniejszej” i “późniejszej” są sobie równe
- Zwykle wymaga się też równych wartości pochodnych

Interpolacja sześciennymi funkcjami sklejanymi

- Funkcje są funkcjami sześciennymi
- W węzłach wymagana jest równość funkcji oraz pierwszej i drugiej pochodnej
- Jeśli mamy $n+1$ punktów (n wielomianów) to:
 - potrzebujemy $4n$ parametrów (po 4 dla każdego sześciennego wielomianu)
 - mamy $n+1$ warunków z własności interpolacyjnej (przechodzenie funkcji przez dane punkty)
 - mamy $3(n-1)$ warunków z równości funkcji i pochodnych dla punktów “wewnętrznych” (bez punktów skrajnych)

Interpolacja sześciennymi funkcjami sklejanymi

- W sumie mamy $n+1 + 3(n-1) = 4n-2$ warunków i $4n$ parametrów - brakuje 2 warunków
- Można przyjąć np. $S''(x_0) = S''(x_n) = 0$ - jest to tzw. naturalna sześcienna funkcja sklejana

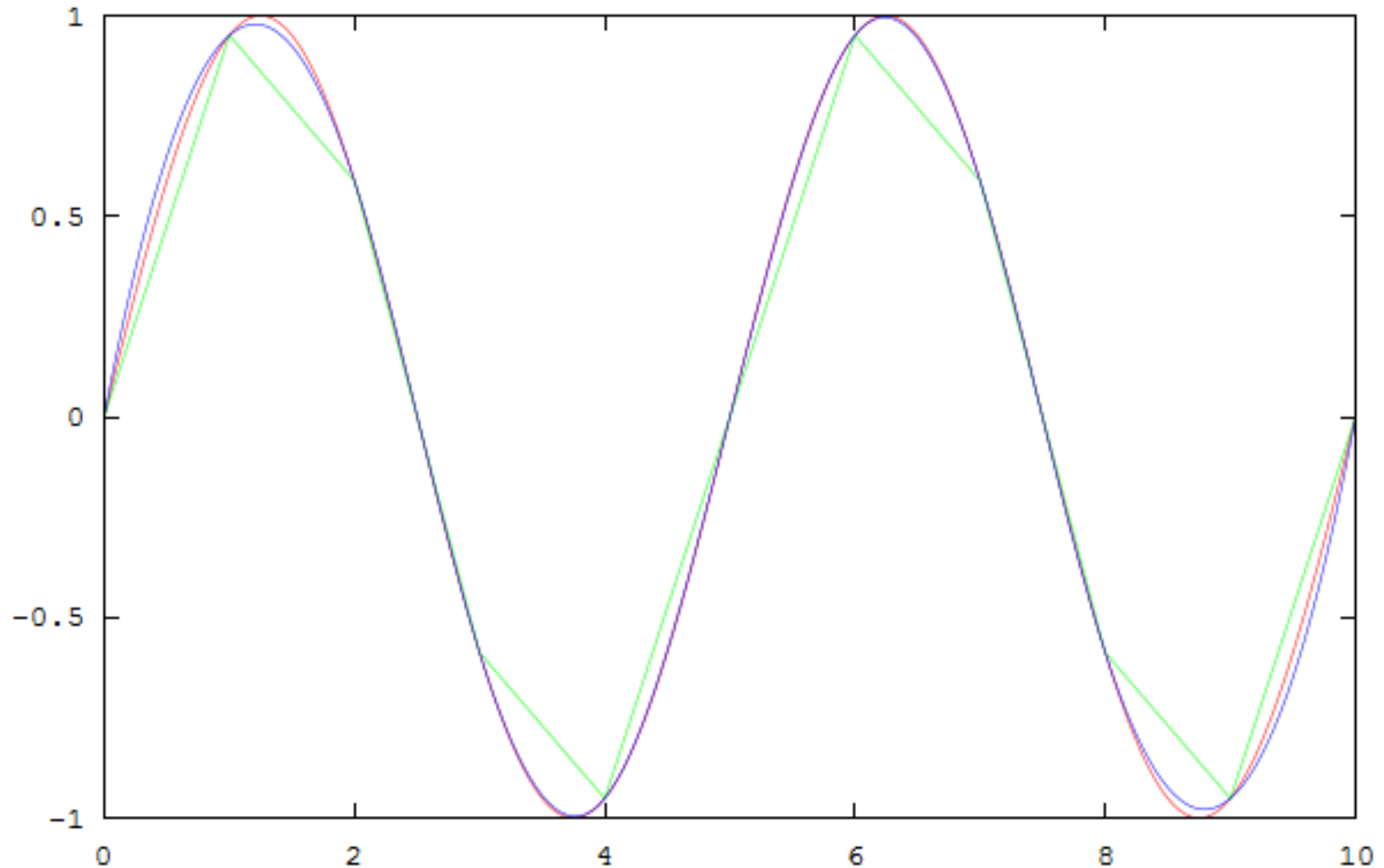
Interpolacja sześciennymi funkcjami sklejanymi - Matlab

- W Matlabie interpolację można uzyskać funkcją `interp1(X, Y, XI, METHOD)`
- Argumentami są:
 - X: dane argumenty
 - Y: wartości funkcji dla danych argumentów
 - XI: argumenty w których ma być wyznaczona funkcja
 - METHOD: sposób interpolacji, np. linear, spline

Interpolacja sześciennymi funkcjami sklejanymi - Matlab

```
xf=[0:0.05:10]; %gdzie okreslic funkcje
xp=[0:10];      %gdzie znamy wartosci funkcji
yp = sin(2*pi*xp/5); %znane wartosci
lin=interp1(xp,yp,xf); %interpolacja liniowa
spl=interp1(xp,yp,xf,'spline'); %sklejana
yf = sin(2*pi*xf/5); %dla porownania
plot(xf,yf,"r",xf,lin,"g",xf,spl,"b");
```

Interpolacja sześciennymi funkcjami sklejanymi - Matlab



Sygnały

- Sygnał - dowolna wielkość zmieniająca się w czasie lub przestrzeni
- W praktyce wszystko co jest mierzalne może być potraktowane jako sygnał
- W celu przetwarzania sygnały są zwykle konwertowane na inne sygnały, łatwo poddające się obróbce, np. sygnały elektryczne
- Ostatecznie często sygnał przybiera formę reprezentacji matematycznej

Podział sygnałów

- Z czasem ciągłym bądź dyskretnym
- Z wielkościami ciągłymi bądź skwantowanymi
- Analogowe, cyfrowe

Kwantyzacja

- Proces przybliżenia wartości ciągłych poprzez skończoną liczbę wartości
- Może również służyć do przybliżania wartości reprezentowanych przez skończoną, ale dużą, liczbę wartości poprzez mniejszą liczbę wartości
- Zawsze prowadzi do straty informacji
- Pojawia się błąd, zwany błędem kwantyzacji

Dyskretyzacja (próbkiowanie)

- Próbkowanie jest przeprowadzane poprzez pomiar sygnału ciągłego w równomiernych odstępach czasu - co T
- T jest okresem próbkowania
- $f=1/T$ to częstotliwość próbkowania
- Musi być spełnione twierdzenie Nyquista-Shannona

Twierdzenie Nyquista-Shannona

- Sygnał analogowy może być idealnie odtworzony z próbek (sygnału spróbkowanego) jeśli częstotliwość próbkowania przekraczała dwukrotną maksymalną częstotliwość sygnału wejściowego
- Sygnał może być odtworzony przy pomocy wzoru interpolacyjnego Whittakera-Shanona:

$$x(t) = \sum_{n=-\infty}^{\infty} x[n] \cdot \text{sinc}\left(\frac{t-nT}{T}\right)$$

gdzie

$$\text{sinc}(x) = \frac{\sin(\pi x)}{\pi x}$$

Próbkowanie

- Twierdzenie to oznacza, że tylko sygnały o ograniczonej częstotliwości mogą być idealnie spróbkowane
- Żaden sygnał o ograniczonym czasie trwania nie ma ograniczonej częstotliwości
- Jeśli twierdzenie Nyquista-Shannona nie jest spełnione, mamy do czynienia z aliasingiem
- W praktyce stosuje się filtry dolnoprzepustowe przed próbkowaniem sygnału

Kwantyzacja

- Dopuszczalny zakres wartości wejściowych dzieli się na skończoną liczbę przedziałów N
- Granice między przedziałami to poziomy decyzyjne, jest ich $N-1$
- Wartość wejściowa należąca do danego przedziału jest zastępowana przez tzw. poziom reprezentacji - może być to np.:
 - górna wartość przedziału
 - dolna wartość przedziału
 - wartość środka przedziału

Kwantyzacja

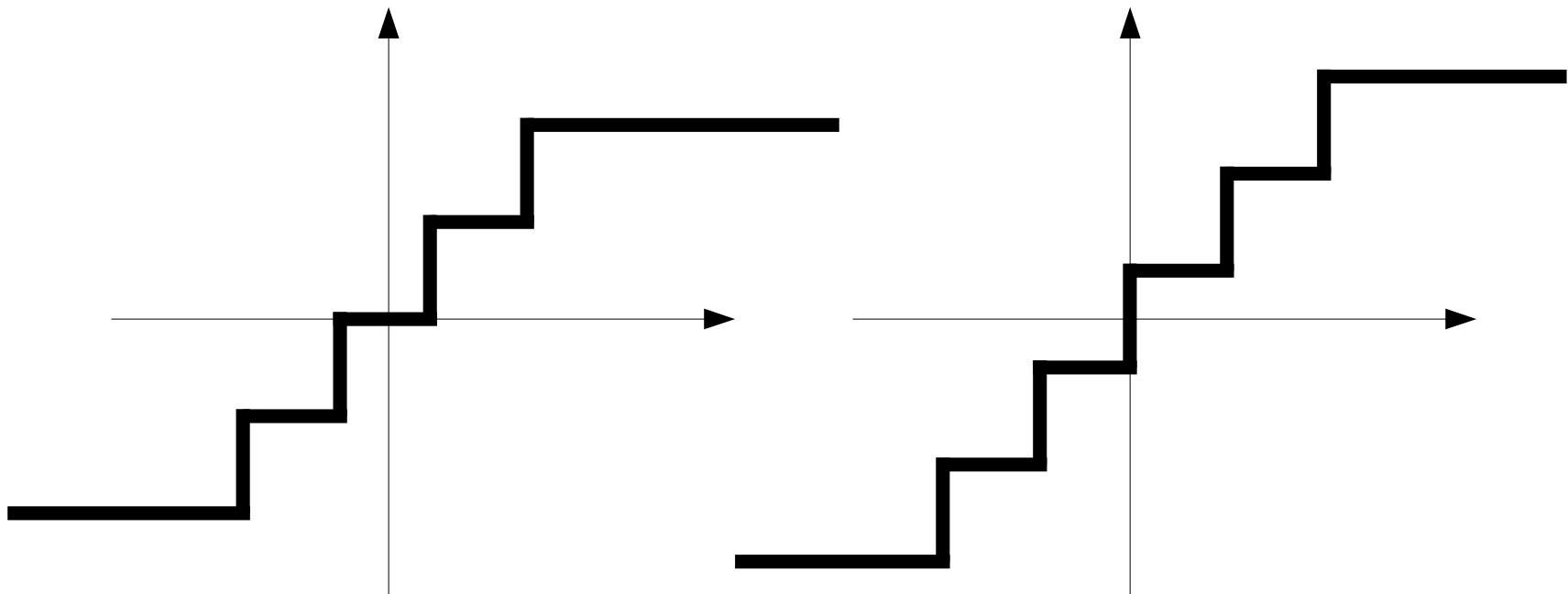
- Typowym przykładem jest kwantyzacja liniowa
- Może być opisana równaniem

$$Q(x) = g(\text{floor}(f(x)))$$

- Wartość $i = \text{floor}(f(x))$ jest nazywana indeksem kwantyzacji i to właśnie ona jest zwykle wynikiem procesu kwantyzacji

Kwantyzacja

- Typowymi przykładami kwantyzacji liniowej jest:
 - kwantyzacja stała w zerze
 - kwantyzacja ze skokiem w zerze



Kwantyzacja

- Przyjmując reprezentację na M bitach wartości wejściowej z przedziału od -1 do 1 otrzymujemy wzory na kwantyzację:

– stałą w zerze $Q(x) = \frac{\text{floor}(2^{M-1}x + 0.5)}{2^{M-1}}$

– ze skokiem w zerze $Q(x) = \frac{\text{floor}(2^{M-1}x) + 0.5}{2^{M-1}}$

Próbkowanie i kwantyzacja w praktyce

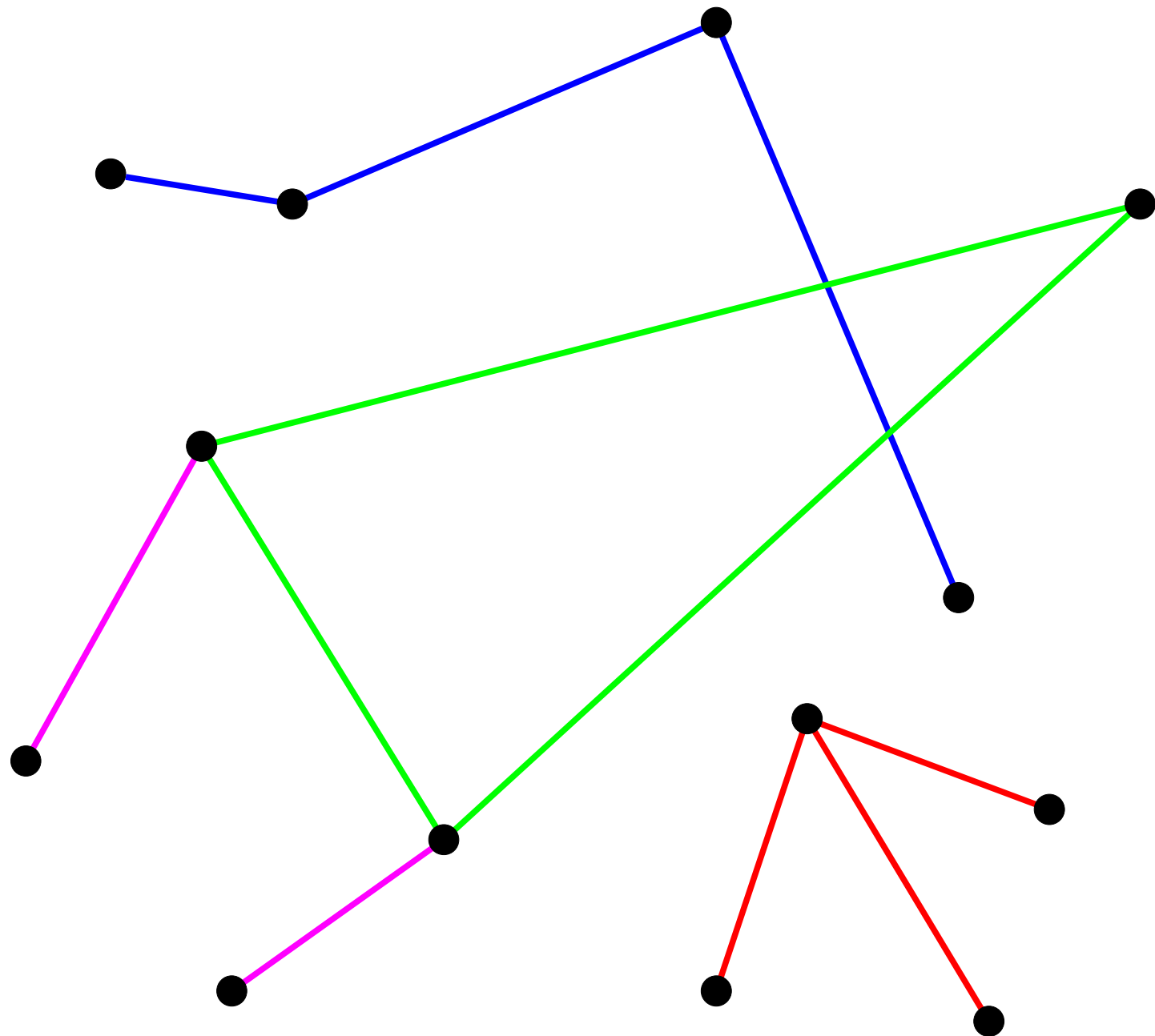
- W praktyce stosuje się przetworniki analogowo-cyfrowe
- Realizacje praktyczne odbiegają od założeń teoretycznych:
 - brak idealnych filtrów antyaliasingowych
 - niezerowy czas próbkowania
 - niestałość okresu (częstotliwości) próbkowania
 - ograniczone szybkości narastania
 - nieliniowości układów

Droga

Definicja 1: Droga

Zbiór krawędzi b_1, b_2, \dots, b_n w grafie niezorientowanym G_n jest nazywany **drogą** między wierzchołkami V_j i V_k jeżeli krawędzie te mogą być uporządkowane w ten sposób, że:

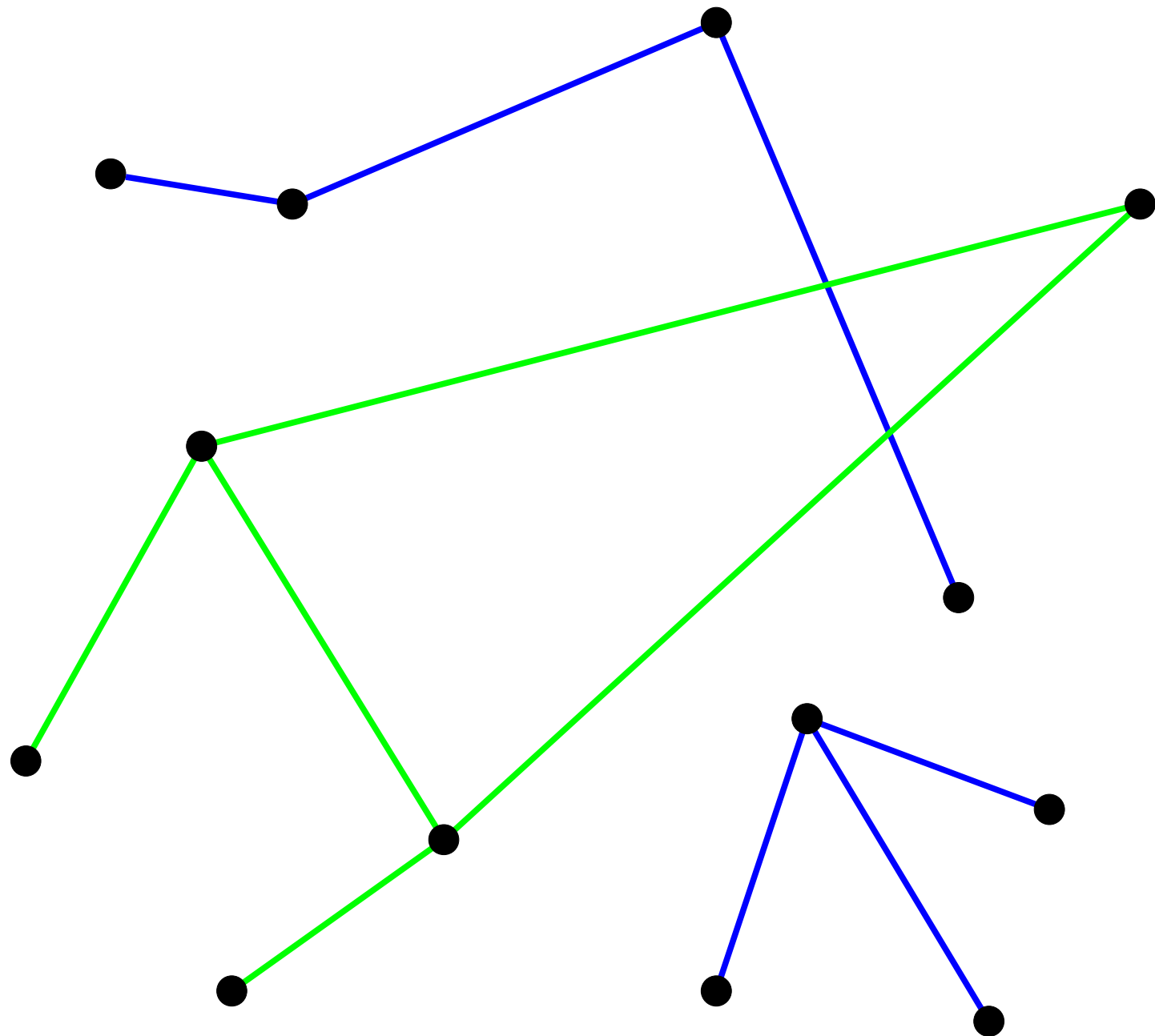
- krawędzie kolejne b_i i b_{i+1} mają zawsze wspólny wierzchołek
- żaden wierzchołek w G_n nie jest wierzchołkiem więcej niż 2 krawędzi zbioru
- V_j jest wierzchołkiem dokładnie jednej krawędzi zbioru oraz V_k jest również wierzchołkiem dokładnie jednej krawędzi zbioru.



Graf spójny

Definicja 2: Graf spójny

Niezorientowany graf G_n jest **grafem spójnym**, jeżeli istnieje droga między dowolnymi dwoma wierzchołkami grafu. Sieć N lub graf zorientowany G_d są spójne, jeżeli związany z nimi graf G_n jest spójny.

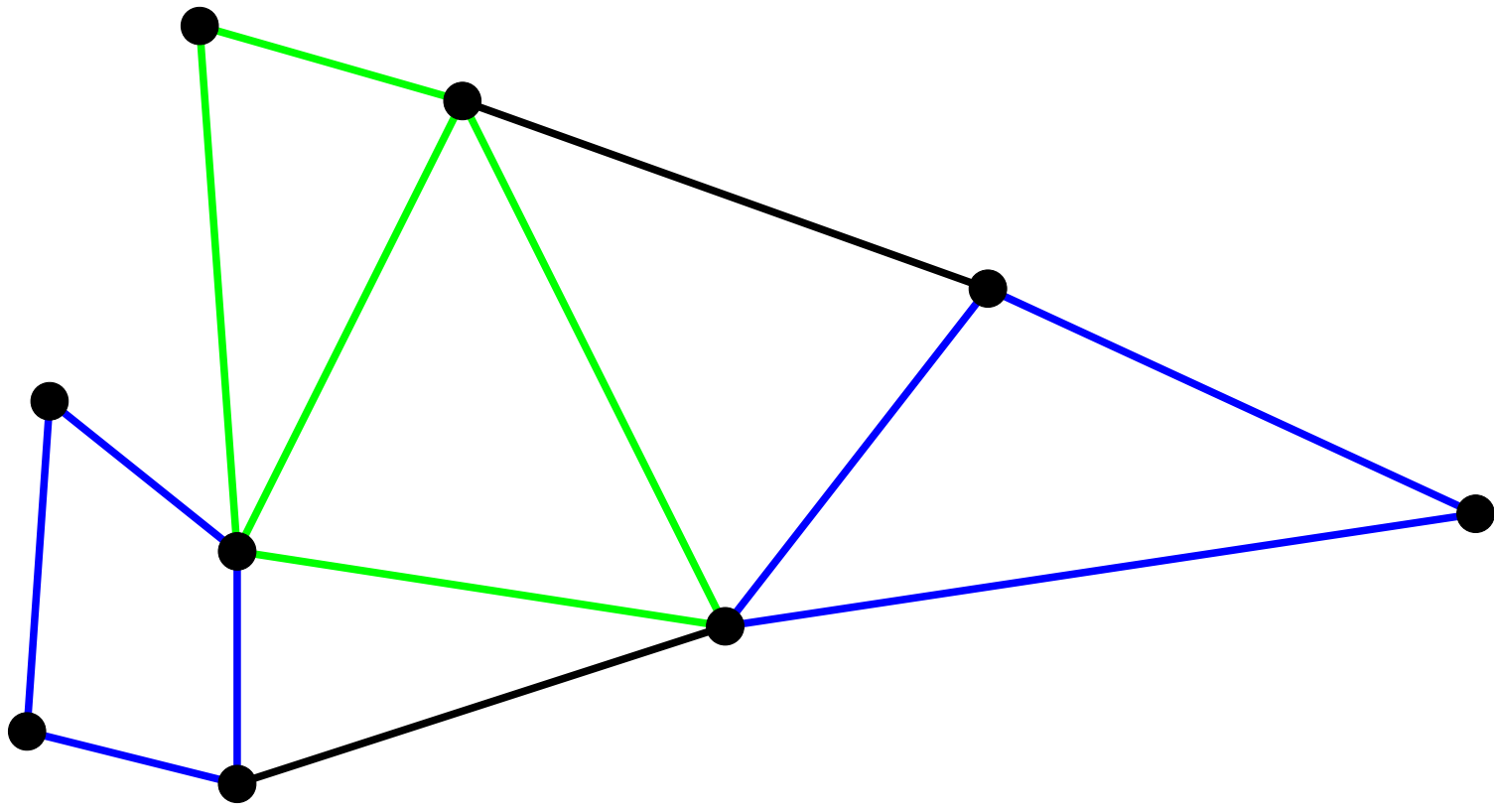


Cykl

Definicja 3: Cykl (obwód)

Podgraf G_S grafu G_n jest nazywany **cyklem**, jeżeli:

- G_S jest spójny
- każdy wierzchołek w G_S ma dokładnie dwie powiązane z nim krawędzie



Drzewo

Definicja 4: Drzewo

Podgraf G_S grafu spójnego G_n jest nazywany **drzewem** T , jeżeli:

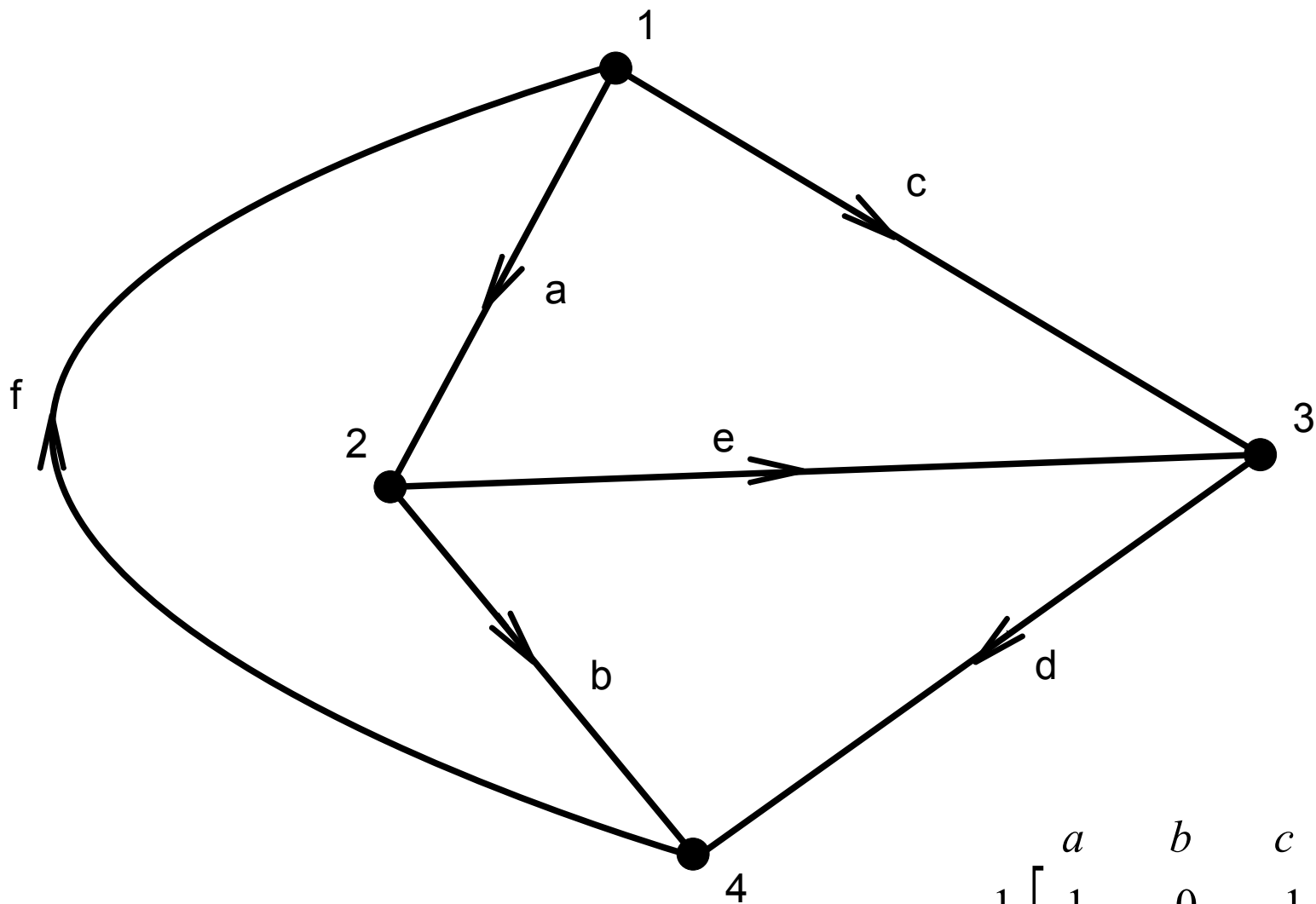
- G_S jest spójny
- G_S zawiera wszystkie wierzchołki G_n
- G_S nie zawiera cykli
- Krawędzie które należą do drzew T nazywane są krawędziami drzewa, pozostałe - krawędziami przeciwdrzewa (cięciwami)
- Wniosek: jeśli G_n zawiera n wierzchołków, to drzewo zawiera dokładnie $n-1$ krawędzi.

Macierz incydencji

Definicja 5: Macierz incydencji A_a

Dla grafu zorientowanego G_D zawierającego n wierzchołków i b krawędzi definiujemy **macierz incydencji** jako macierz o wymiarze $n \times b$ $A_a = [a_{ij}]$, przy czym:

- $a_{ij} = 1$ jeżeli krawędź j jest połączona (incydentna) z i -tym wierzchołkiem i skierowana od wierzchołka
- $a_{ij} = -1$ jeżeli krawędź j jest połączona (incydentna) z i -tym wierzchołkiem i skierowana do wierzchołka
- $a_{ij} = 0$ jeżeli krawędź j nie jest połączona (incydentna) z i -tym wierzchołkiem.



$$A \mathbf{a} = \begin{matrix} & a & b & c & d & e & f \\ \begin{matrix} 1 \\ 2 \\ 3 \\ 4 \end{matrix} & \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & -1 \\ -1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & -1 & 1 & -1 & 0 \\ 0 & -1 & 0 & -1 & 0 & 1 \end{bmatrix} \end{matrix}$$

I prawo Kirchhoffa

- i - wektor prądów o wymiarze $b \times 1$, kolejność prądów w tym wektorze odpowiada kolejności kolumn w macierzy A_a
- I prawo Kirchhoffa w odniesieniu do wszystkich węzłów ma postać $A_a \cdot i = 0$.
- Ten układ równań jest liniowo zależny, każde równanie wynika z $n-1$ pozostałych równań.

Twierdzenie 1

- Maksymalny układ niezależnych równań wynikających z I prawa Kirchhoffa dla węzłów spójnej sieci N może być przedstawiony w postaci $A \cdot i = 0$, gdzie A to **zredukowana** macierz incydencji

$$\begin{array}{cccccc}
 & a & b & c & d & e & f \\
 1 & \left[\begin{array}{cccccc} 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & -1 \end{array} \right. & \left. \begin{array}{c} i_a \\ i_b \\ i_c \\ i_d \\ i_e \\ i_f \end{array} \right] & = 0 \\
 2 & \left[\begin{array}{cccccc} -1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 \end{array} \right. & & \\
 3 & \left[\begin{array}{cccccc} 0 & 0 & -1 & 1 & -1 & 0 \end{array} \right. & & \\
 4 & \left[\begin{array}{cccccc} 0 & -1 & 0 & -1 & 0 & 1 \end{array} \right. & &
 \end{array}$$

Transformacja węzłowa

Wybierając n -ty wierzchołek grafu jako wierzchołek odniesienia, można zapisać wektor **potencjałów węzłowych** jako:

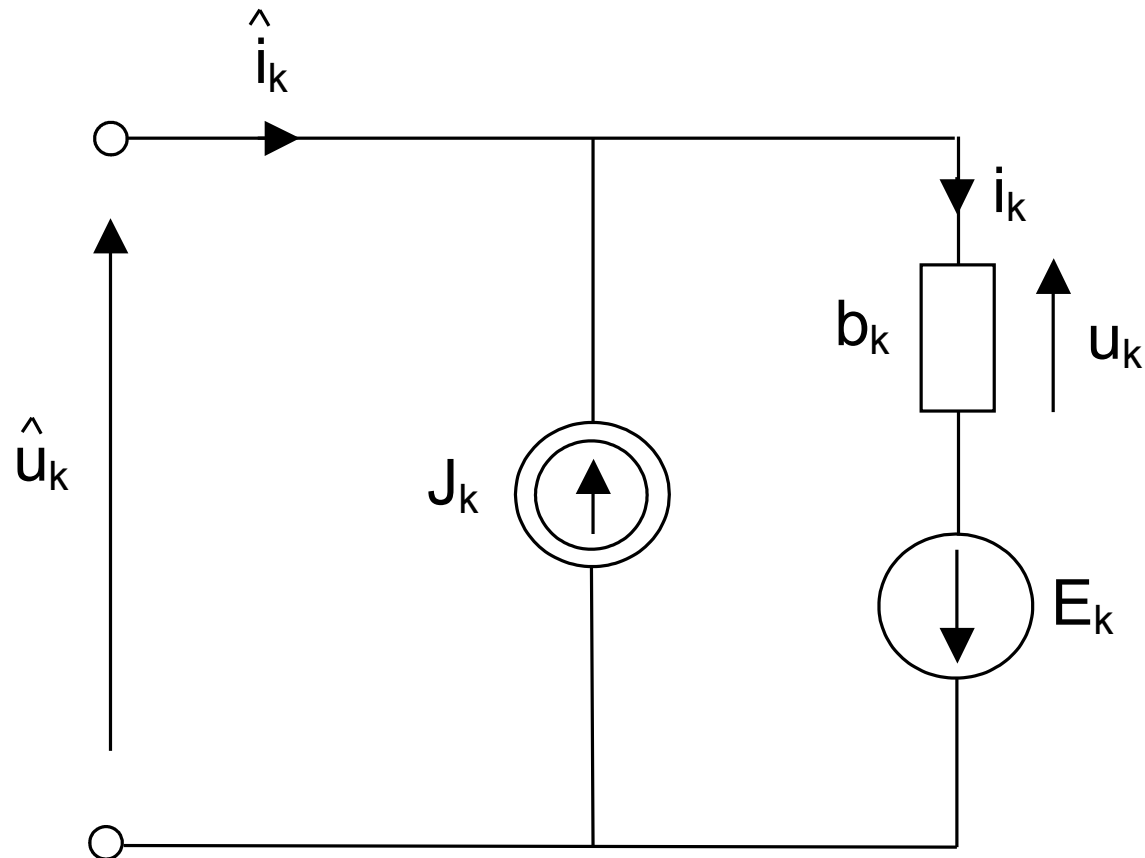
$$u_n = [u_{1n} \ u_{2n} \ \dots \ u_{(n-1)n}]^T$$

wówczas $u = A^T u_n$ - zależność łącząca napięcia gałęziowe i potencjały węzłowe.

Transformacja węzłowa

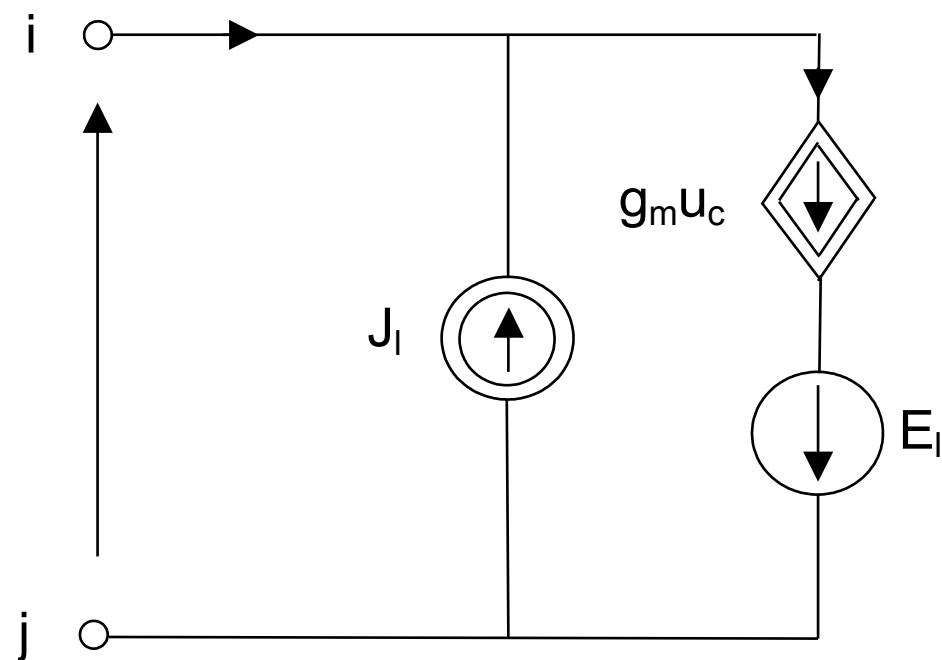
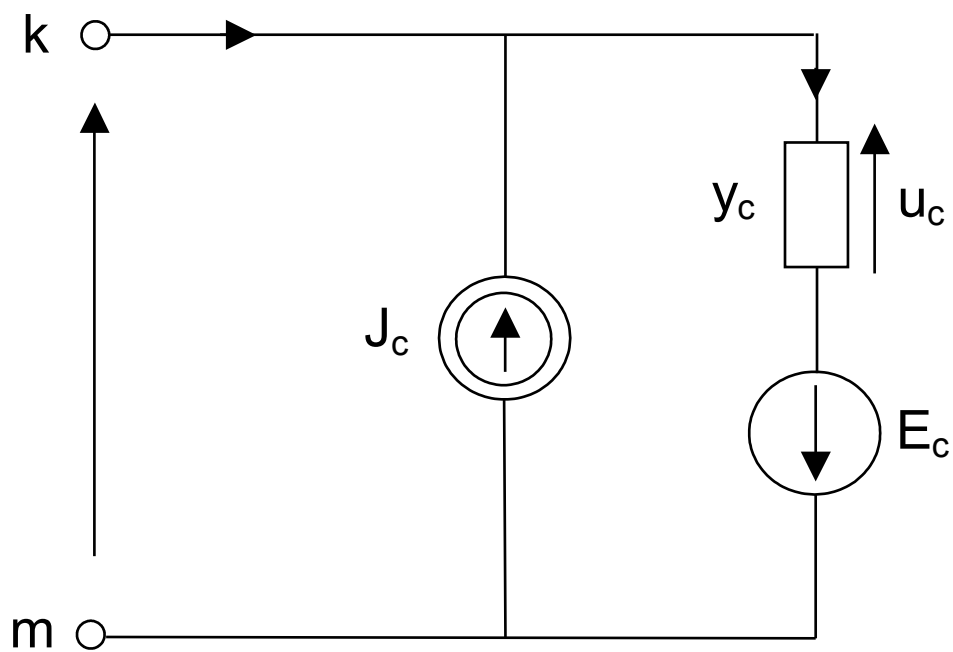
$$A^T \cdot u_n = \begin{bmatrix} 1 & -1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & -1 \\ 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & -1 \\ -1 & 0 & 0 \end{bmatrix} \cdot \begin{bmatrix} u_{1n} \\ u_{2n} \\ u_{3n} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} u_{1n} - u_{2n} \\ u_{2n} \\ u_{1n} - u_{3n} \\ u_{3n} \\ u_{2n} - u_{3n} \\ -u_{1n} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} u_a \\ u_b \\ u_c \\ u_d \\ u_e \\ u_f \end{bmatrix}$$

Metoda potencjałów węzłowych



***k*-ta gałąź**

Metoda potencjałów węzłowych



Metoda potencjałów węzłowych

$$\hat{\mathbf{u}} = \begin{bmatrix} \hat{u}_1 & \hat{u}_2 & \cdots & \hat{u}_b \end{bmatrix}^T$$

$$\hat{\mathbf{i}} = \begin{bmatrix} \hat{i}_1 & \hat{i}_2 & \cdots & \hat{i}_b \end{bmatrix}^T$$

$$\mathbf{E} = \begin{bmatrix} E_1 & E_2 & \cdots & E_b \end{bmatrix}^T$$

$$\mathbf{J} = \begin{bmatrix} J_1 & J_2 & \cdots & J_b \end{bmatrix}^T$$

$$\mathbf{u} = \begin{bmatrix} u_1 & u_2 & \cdots & u_b \end{bmatrix}^T$$

$$\mathbf{i} = \begin{bmatrix} i_1 & i_2 & \cdots & i_b \end{bmatrix}^T$$

Metoda potencjałów węzłowych

$$\hat{\mathbf{u}} = \mathbf{u} - \mathbf{E} \quad (1)$$

$$\hat{\mathbf{i}} = \mathbf{i} - \mathbf{J} \quad (2)$$

$$\mathbf{A}\hat{\mathbf{i}} = \mathbf{0} \quad (3)$$

$$\left(\mathbf{A} = [a_{ij}]_{n \times b} \right)$$

$$\mathbf{A}(\mathbf{i} - \mathbf{J}) = \mathbf{0}$$

$$\mathbf{A}\mathbf{i} = \mathbf{A}\mathbf{J} \quad (4)$$

Metoda potencjałów węzłowych - opis elementów

$$i_k = \frac{1}{R_k} u_j \quad R_k \neq 0$$

$$i_k = g_{kj} u_j$$

Metoda potencjałów węzłowych - opis elementów

$$\begin{bmatrix} i_1 \\ i_2 \\ \vdots \\ i_b \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} y_{11} & y_{12} & \cdots & y_{1b} \\ y_{21} & y_{22} & \cdots & y_{2b} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ y_{b1} & y_{b2} & \cdots & y_{bb} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} u_1 \\ u_2 \\ \vdots \\ u_b \end{bmatrix}$$

Rezystancje:

$$y_{k\alpha} = \begin{cases} 0 & \text{dla } \alpha \neq k \\ \frac{1}{R_k} & \text{dla } \alpha = k \end{cases}$$

Źródła sterowane:

$$y_{k\alpha} = \begin{cases} 0 & \text{dla } \alpha \neq j \\ g_{kj} & \text{dla } \alpha = j \end{cases}$$

Metoda potencjałów węzłowych - równanie

$$\mathbf{i} = \mathbf{Y}_b \mathbf{u} \quad (5)$$

$$\mathbf{A} \mathbf{Y}_b \mathbf{u} = \mathbf{A} \mathbf{J}$$

ponieważ $\hat{\mathbf{u}} = \mathbf{u} - \mathbf{E}$

$$\mathbf{A} \mathbf{Y}_b \left(\hat{\mathbf{u}} + \mathbf{E} \right) = \mathbf{A} \mathbf{J}$$

czyli $\mathbf{A} \mathbf{Y}_b \hat{\mathbf{u}} = \mathbf{A} (\mathbf{J} - \mathbf{Y}_b \mathbf{E}) \quad (6)$

Metoda potencjałów węzłowych - równanie

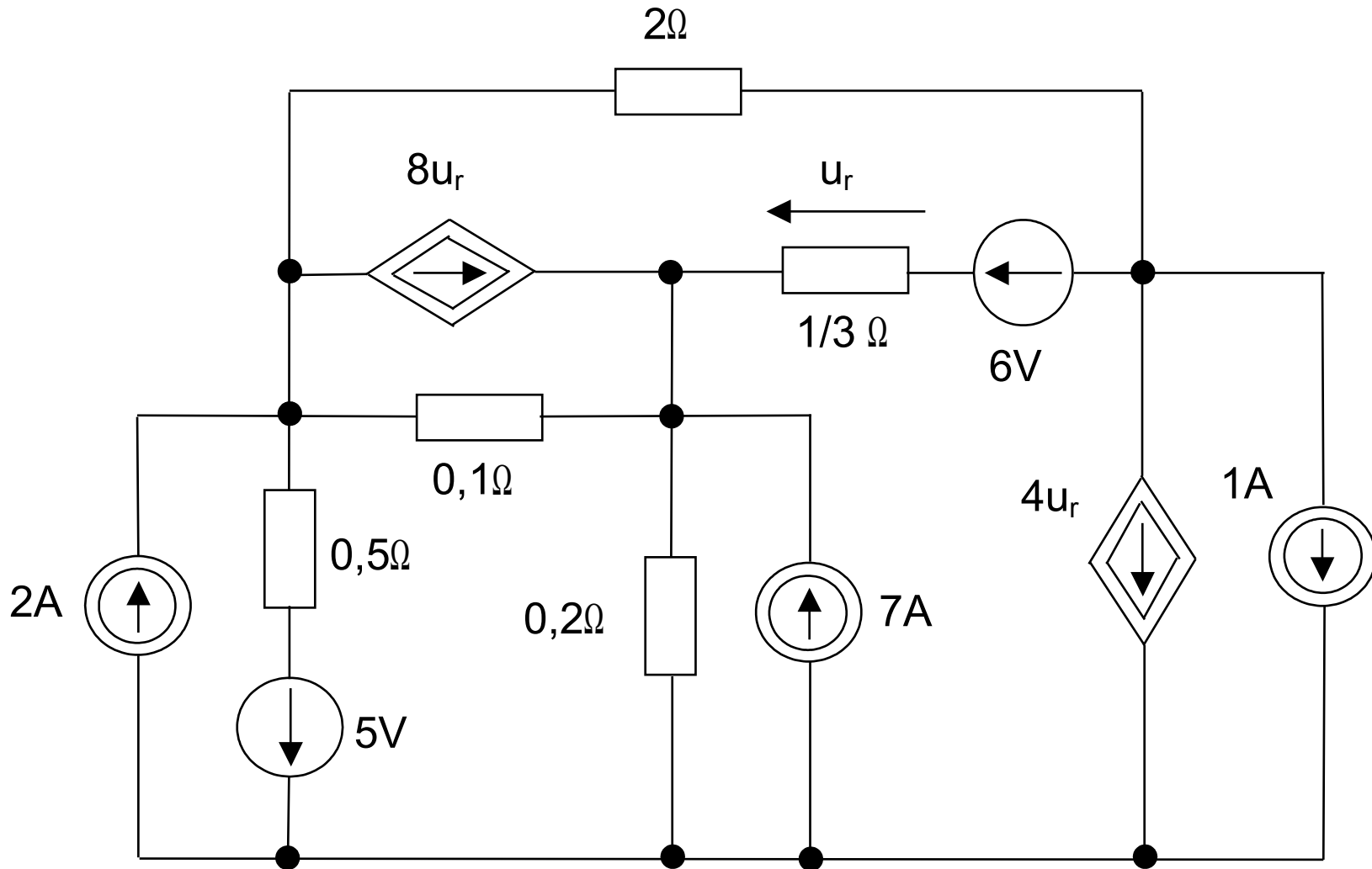
Transformacja węzłowa:

$$\hat{\mathbf{u}} = \mathbf{A}^T \mathbf{u}_n$$

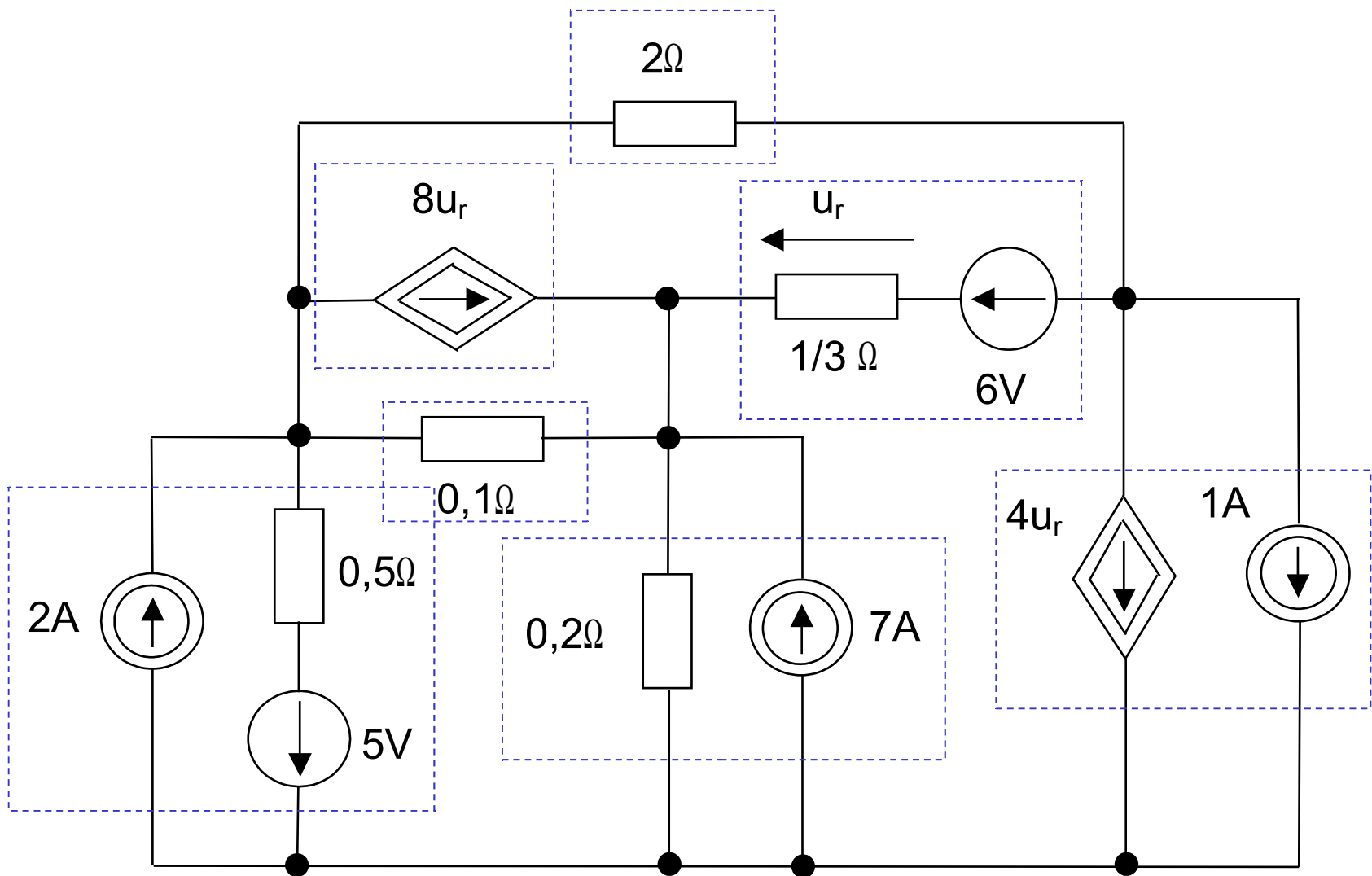
$$\left(\mathbf{A} \mathbf{Y}_b \mathbf{A}^T \right) \mathbf{u}_n = \mathbf{A} \left(\mathbf{J} - \mathbf{Y}_b \mathbf{E} \right) \quad (7)$$

$$\mathbf{Y}_n \mathbf{u}_n = \mathbf{J}_n \quad (8)$$

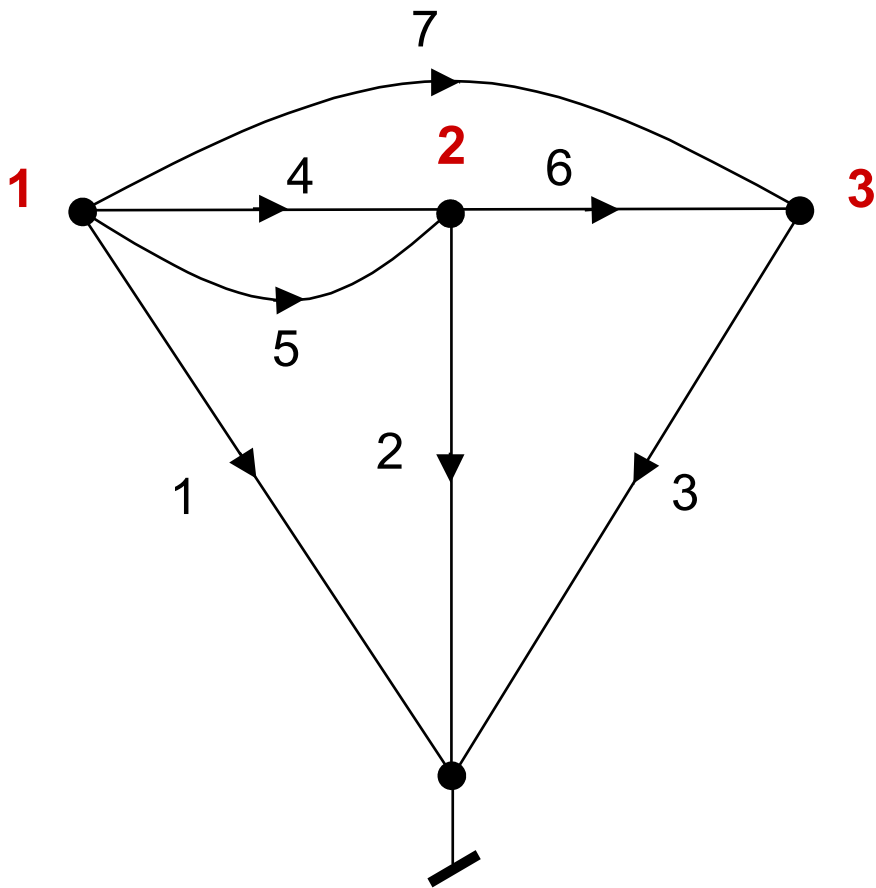
Metoda potencjałów węzłowych - przykład



Metoda potencjałów węzłowych - przykład



Metoda potencjałów węzłowych - przykład



$$\mathbf{A} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & -1 & -1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & -1 & -1 \end{bmatrix}$$

Metoda potencjałów węzłowych - przykład

$$\mathbf{Y}_b = \begin{bmatrix} 2 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 5 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 4 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 8 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 10 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 3 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0,5 \end{bmatrix}$$

Metoda potencjałów węzłowych - przykład

$$\mathbf{J} = \begin{bmatrix} 2 \\ 7 \\ -1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix}$$

$$\mathbf{E} = \begin{bmatrix} 5 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ -6 \\ 0 \end{bmatrix}$$

Metoda potencjałów węzłowych - przykład

$$\mathbf{Y}_n = \mathbf{A}\mathbf{Y}_b\mathbf{A}^T = \begin{bmatrix} 12,5 & -2 & -8,5 \\ -10 & 10 & 5 \\ -0,5 & 1 & -0,5 \end{bmatrix}$$

$$\mathbf{J}_n = \mathbf{A}(\mathbf{J} - \mathbf{Y}_b\mathbf{E}) = \begin{bmatrix} 40 \\ -23 \\ 5 \end{bmatrix}$$

Metoda potencjałów węzłowych: sieci liniowe, wymuszenia sinusoidalne

Rezystor R	Impedancja Z
Konduktancja G	Admitancja Y
	Cewka: $Z_L = j\omega L$ Kondensator: $Z_C = 1/j\omega C$
Funkcja czasu $u(t)$	Wskaz $U(\omega)$
Funkcja czasu $i(t)$	Wskaz $I(\omega)$
R, G, u, i są liczbami rzeczywistymi	Z, Y, V, I są liczbami zespolonymi

MPW: sieci liniowe, wymuszenia sinusoidalne

$$\left(\mathbf{A}\mathbf{Y}_b\mathbf{A}^T\right)\mathbf{U}_n = \mathbf{A}\left(\mathbf{J} - \mathbf{Y}_b\mathbf{E}\right)$$

$$\mathbf{Y}_n\mathbf{U}_n = \mathbf{J}_n$$

Indukcyjności sprzężone

$$\mathbf{U}_L = j\omega \mathbf{L} \mathbf{I}_L$$

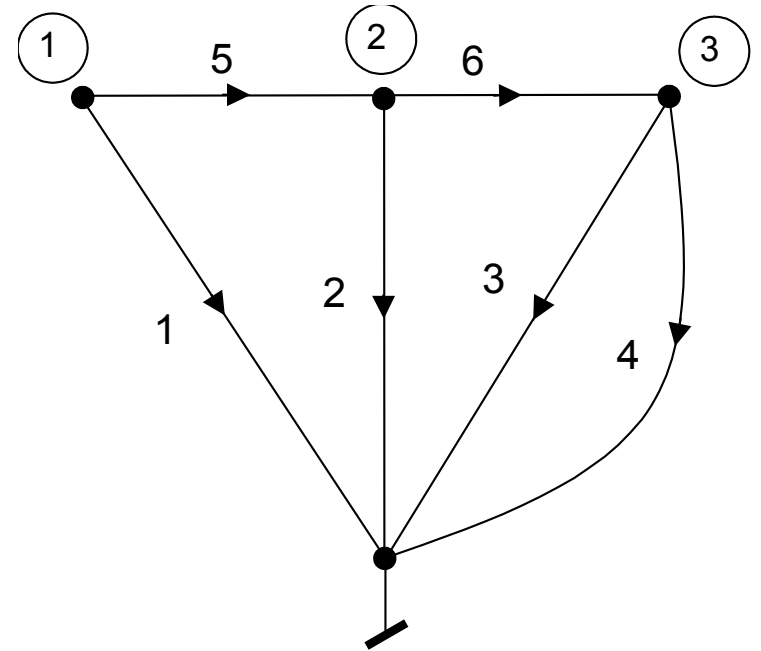
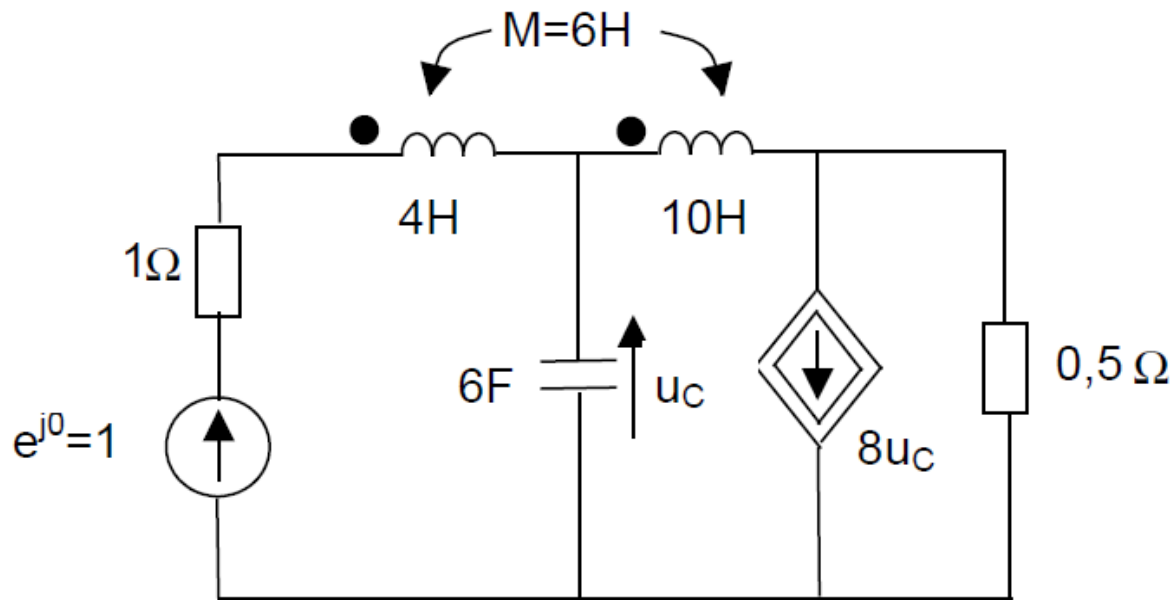
$$k = \frac{|M|}{\sqrt{L_1 L_2}} \leq 1$$

$$u_{L1} = L_1 \frac{di_1}{dt}, \quad u_{L2} = L_2 \frac{di_2}{dt}, \quad u_{M1} = M \frac{di_2}{dt}, \quad u_{M2} = M \frac{di_1}{dt}$$

$$\mathbf{I}_L = \frac{1}{j\omega} \mathbf{\Gamma} \mathbf{U}_L$$

$$\mathbf{\Gamma} = \mathbf{L}^{-1}$$

MPW: wymuszenia sinusoidalne - przykład



$$Y_C = j\omega C, \quad Y_L = \frac{1}{j\omega L}$$

MPW: wymuszenia sinusoidalne - przykład

$$\mathbf{A} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & -1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & -1 \end{bmatrix}$$

$$\mathbf{\Gamma} = \mathbf{L}^{-1} = \begin{matrix} \mathbf{5} & \mathbf{6} \\ \mathbf{6} & \mathbf{10} \end{matrix}^{-1} = \begin{matrix} \mathbf{5} & \mathbf{6} \\ \mathbf{6} & \mathbf{10} \end{matrix} \begin{bmatrix} 2,5 & -1,5 \\ -1,5 & 1 \end{bmatrix}$$

$$\omega = 0,5 \text{ rad/s}$$

$$\frac{1}{j\omega \mathbf{L}} = -2j\mathbf{\Gamma}$$

MPW: wymuszenia sinusoidalne - przykład

$$\mathbf{Y}_b = \begin{matrix} & \begin{matrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \end{matrix} \\ \begin{matrix} 1 \\ 2 \\ 3 \\ 4 \\ 5 \\ 6 \end{matrix} & \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & j3 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 8 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 2 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & -j5 & j3 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & j3 & -j2 \end{bmatrix} \end{matrix} \quad \mathbf{J} = \mathbf{0} \quad \mathbf{E} = \begin{bmatrix} -1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix}$$

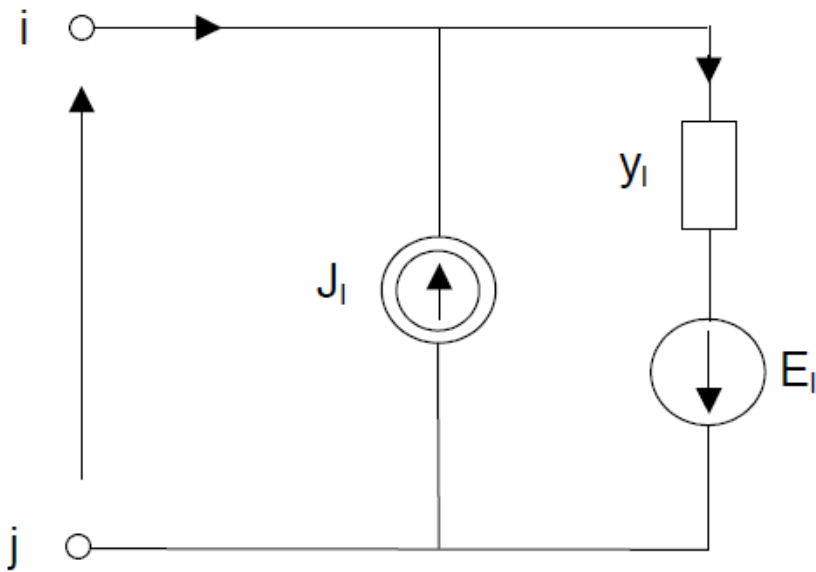
$$\mathbf{Y}_n = \begin{bmatrix} 1-j5 & j8 & -j3 \\ j8 & -j10 & j5 \\ -j3 & 8+j5 & 2-j2 \end{bmatrix} \quad \mathbf{J}_n = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix}$$

Bezpośrednie wyznaczanie równania węzłowego

$$\mathbf{Y}_n = \mathbf{A}\mathbf{Y}_b\mathbf{A}^T$$

$$\mathbf{J}_n = \mathbf{A}(\mathbf{J} - \mathbf{Y}_b\mathbf{E})$$

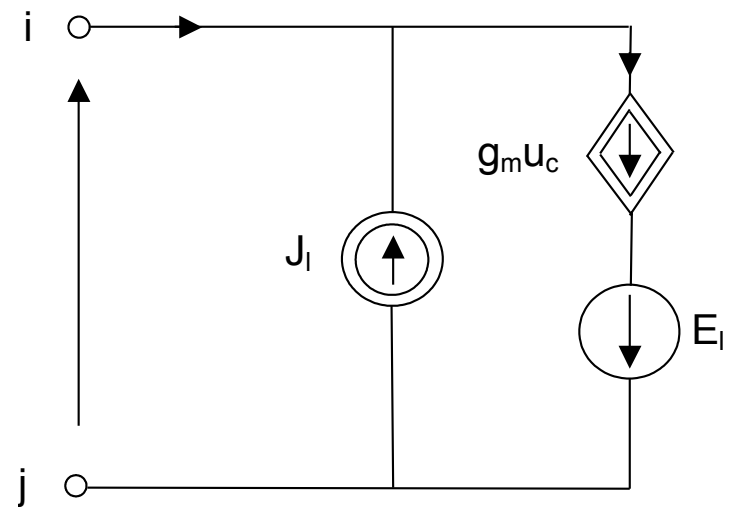
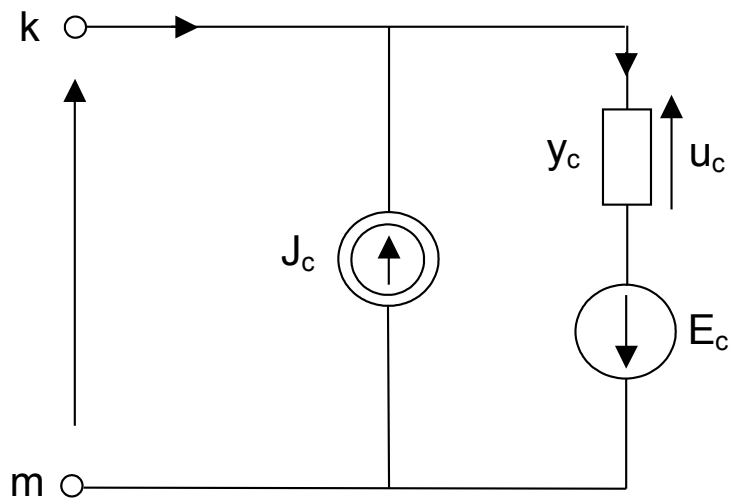
Bezpośrednio wyznaczanie równania węzłowego



$$\mathbf{Y}_n = \begin{matrix} & i & j \\ \begin{matrix} i \\ j \end{matrix} & \begin{bmatrix} y_l & -y_l \\ -y_l & y_l \end{bmatrix} \end{matrix}$$

$$\mathbf{J}_n = \begin{matrix} & i & j \\ \begin{matrix} i \\ j \end{matrix} & \begin{bmatrix} (J_l - y_l E_l) \\ - (J_l - y_l E_l) \end{bmatrix} \end{matrix}$$

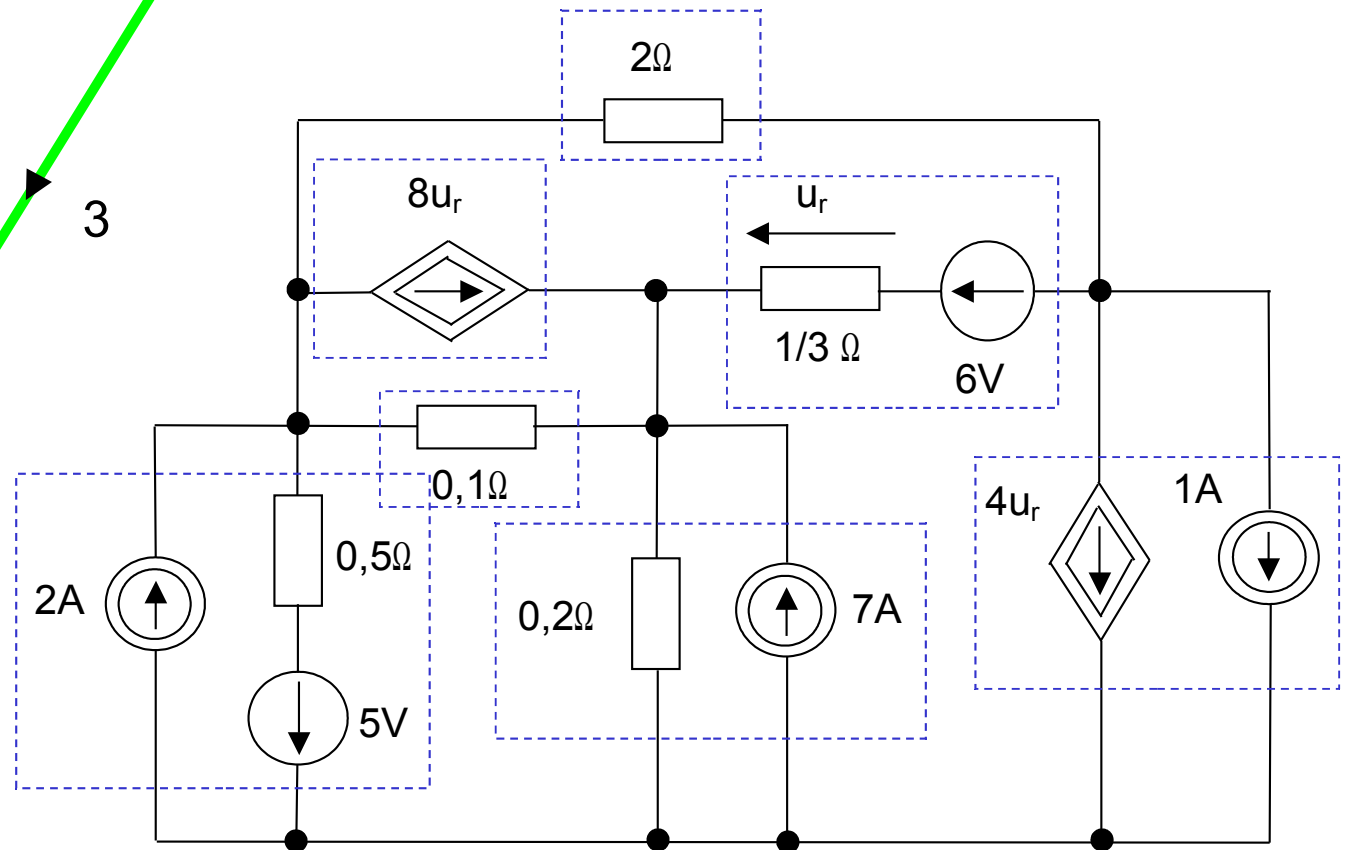
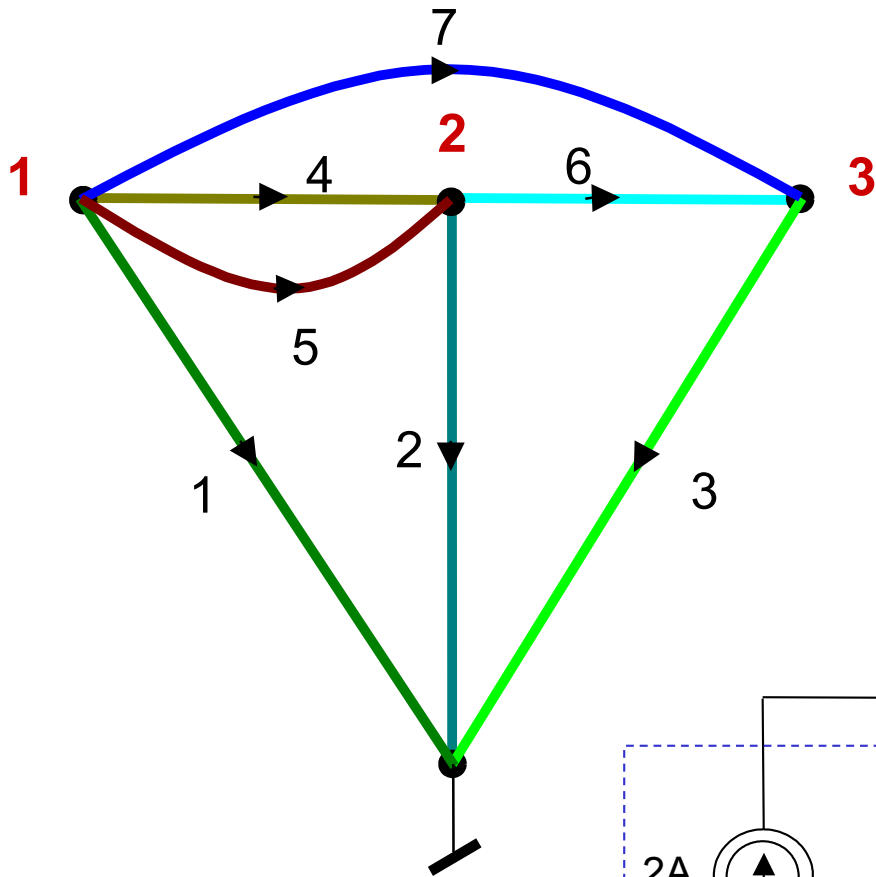
Bezpośrednio wyznaczanie równania węzłowego



$$\mathbf{Y}_n = \begin{matrix} & \text{od } k & \text{do } m \\ \text{od } i & \begin{bmatrix} g_m & -g_m \\ -g_m & g_m \end{bmatrix} \\ \text{do } j & \end{matrix}$$

$$\mathbf{J}_n = \begin{matrix} & i \\ j & \begin{bmatrix} (J_l - g_m E_c) \\ - (J_l - g_m E_c) \end{bmatrix} \end{matrix}$$

Metoda potencjałów węzłowych - przykład

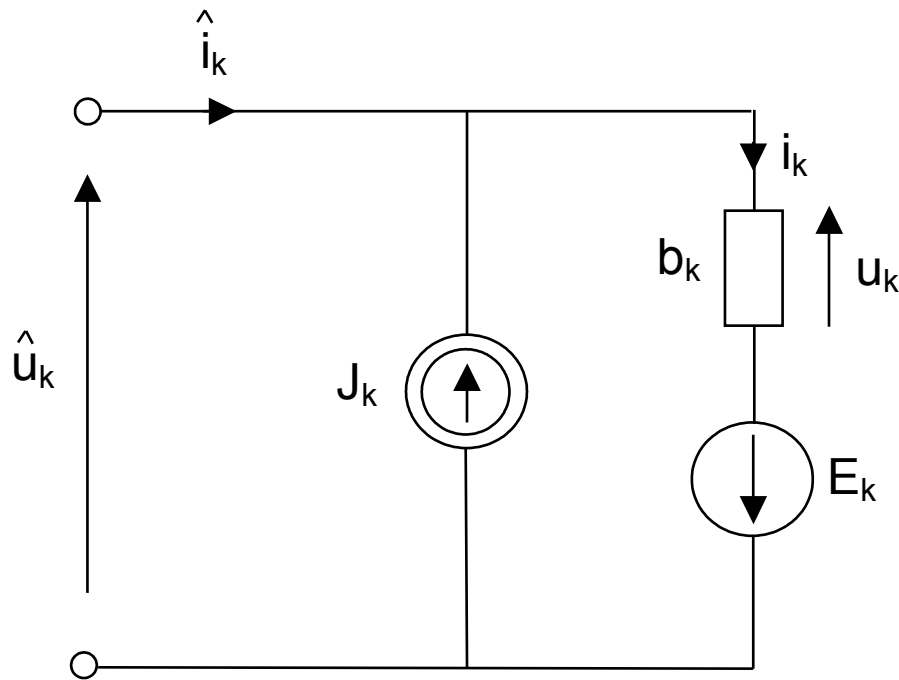


Bezpośrednie wyznaczanie równania węzłowego - przykład

$$Y_N = \begin{array}{ccc} 2+10+0,5 & -10+8 & -0,5-8 \\ -10 & 5+10+3-8 & -3+8 \\ -0,5 & -3+4 & 3+0,5-4 \end{array}$$

$$J_N = \begin{array}{l} 2-10+48 \\ 7+18-48 \\ -1+24-18 \end{array}$$

Analiza sieci nieliniowych metodą potencjałów węzłowych



$$i_k = g_k(u_k)$$

$$i_k = g_k(u_j)$$

Analiza sieci nieliniowych metodą potencjałów węzłowych

$$\mathbf{i} = \begin{bmatrix} i_1 \\ i_2 \\ \vdots \\ i_b \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} g_1(u_\alpha) \\ g_1(u_\beta) \\ \vdots \\ g_1(u_\zeta) \end{bmatrix} = \mathbf{g}(\mathbf{u})$$

$u_\alpha, u_\alpha \dots$ dowolne napięcie gałęziowe u_1, u_2, \dots, u_b

Jeżeli nie ma źródeł sterowanych:

$$\alpha = 1, \quad \beta = 2, \quad \dots \quad \zeta = b$$

Analiza sieci nieliniowych metodą potencjałów węzłowych

$$\mathbf{A}\hat{\mathbf{i}} = \mathbf{0}$$

$$\hat{\mathbf{i}} = \mathbf{i} - \mathbf{J}$$

$$\mathbf{A}\mathbf{i} = \mathbf{A}\mathbf{J}$$

$$\mathbf{A}\mathbf{g}(\mathbf{u}) = \mathbf{A}\mathbf{J}$$

$$\hat{\mathbf{u}} = \mathbf{u} - \mathbf{E}$$

$$\mathbf{A}\mathbf{g}\left(\hat{\mathbf{u}} + \mathbf{E}\right) = \mathbf{A}\mathbf{J}$$

$$\hat{\mathbf{u}} = \mathbf{A}^T \mathbf{u}_n$$

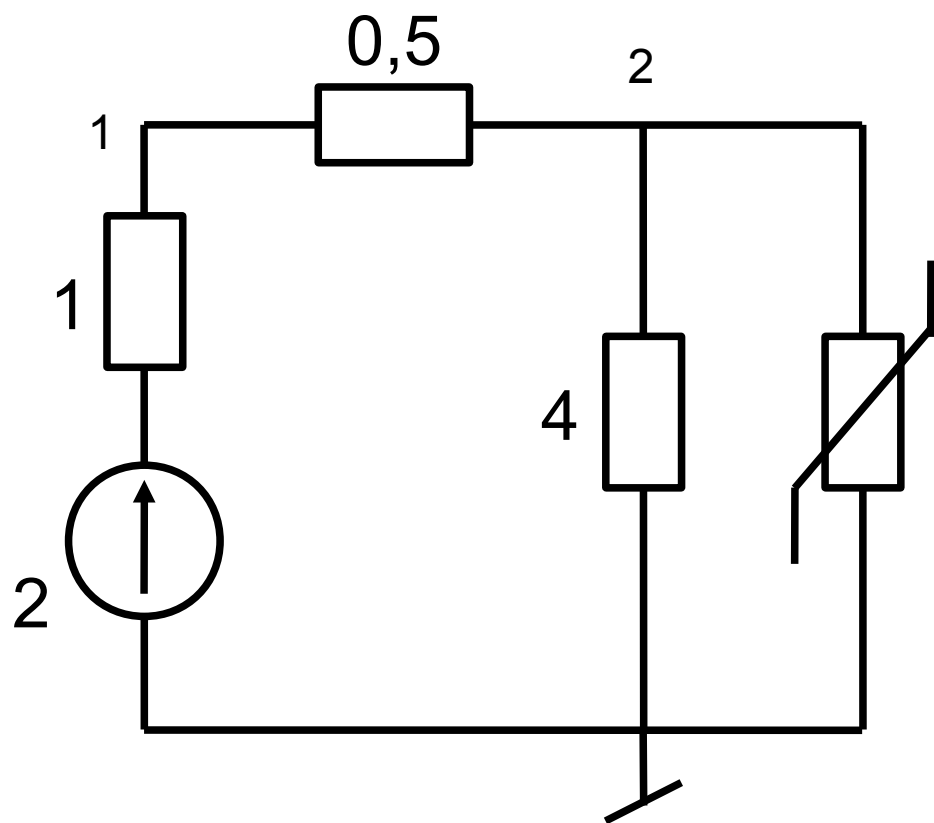
$$\mathbf{A}\mathbf{g}\left(\mathbf{A}^T \mathbf{u}_n + \mathbf{E}\right) = \mathbf{A}\mathbf{J}$$

Analiza sieci nieliniowych metodą potencjałów węzłowych

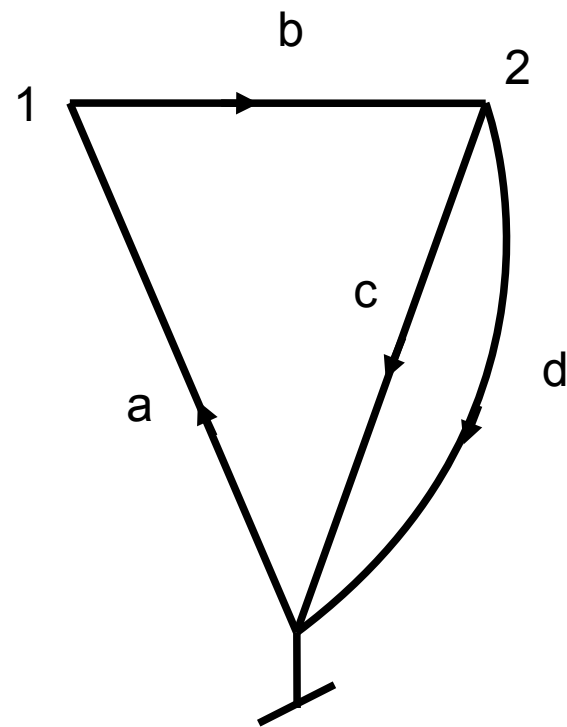
$$\mathbf{f}(\mathbf{x}) = \mathbf{0}$$

$$\mathbf{f}(\mathbf{x}) = \mathbf{f}(\mathbf{u}_n) = \mathbf{A}\mathbf{g} \circ (\mathbf{A}^T \mathbf{u}_n + \mathbf{E}) - \mathbf{A}\mathbf{J}$$

Sieci nieliniowe - przykład



$$i = u_d^2$$



Sieci nieliniowe - przykład

$$\mathbf{A} = \begin{matrix} & a & b & c & d \\ \begin{matrix} 1 \\ 2 \end{matrix} & \begin{bmatrix} -1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & -1 & 1 & 1 \end{bmatrix} \end{matrix}$$

$$\mathbf{E} = \begin{matrix} a \\ b \\ c \\ d \end{matrix} \begin{bmatrix} 2 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix} \quad \mathbf{J} = 0$$

Sieci nieliniowe - przykład

$$\mathbf{g}(\mathbf{u}) = \begin{bmatrix} a & 1 \cdot u_a \\ b & 2 \cdot u_b \\ c & 0.25 \cdot u_c \\ d & u_d^2 \end{bmatrix}$$

Sieci nieliniowe - przykład

$$\mathbf{A} \mathbf{g} \circ (\mathbf{A}^T \mathbf{u}_n + \mathbf{E}) - \mathbf{A} \mathbf{J}$$

$$\begin{bmatrix} -1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & -1 & 1 & 1 \end{bmatrix} \mathbf{g} \circ \left(\begin{bmatrix} -1 & 0 \\ 1 & -1 \\ 0 & 1 \\ 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} u_1 \\ u_2 \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} 2 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix} \right) - \mathbf{0}$$

Sieci nieliniowe - przykład

$$\begin{bmatrix} -1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & -1 & 1 & 1 \end{bmatrix} \mathbf{g} \circ \left(\begin{bmatrix} -u_1 \\ u_1 - u_2 \\ u_2 \\ u_2 \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} 2 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix} \right)$$

$$\begin{bmatrix} -1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & -1 & 1 & 1 \end{bmatrix} \mathbf{g} \circ \begin{bmatrix} -u_1 + 2 \\ u_1 - u_2 \\ u_2 \\ u_2 \end{bmatrix}$$

Sieci nieliniowe - przykład

$$\begin{bmatrix} -1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & -1 & 1 & 1 \end{bmatrix} \begin{pmatrix} \begin{bmatrix} -u_1 + 2 \\ 2(u_1 - u_2) \\ 0.25u_2 \\ u_2^2 \end{bmatrix} \end{pmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} u_1 - 2 & +2 & u_1 - 2 & u_2 \\ -2 & u_1 + 2 & u_2 + 0.25u_2 & +u_2^2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 3 & u_1 - 2 & u_2 - 2 \\ -2 & u_1 + 2.25 & u_2 + u_2^2 \end{bmatrix}$$

Zmodyfikowana metoda potencjałów węzłowych

Idea:

- I. Do układu równań węzłowych uzyskanych z prądowego prawa Kirchhoffa dołączamy dodatkowe równania, napisane dla następujących gałęzi:**
- zawierających źródła napięciowe: niezależne i sterowane,**
 - gałęzi w postaci zwarcia,**
 - zawierające elementy uzależnione prądowo (od prądu płynącego przez tą samą lub inną gałąź)**

Zmodyfikowana metoda potencjałów węzłowych

II. Prądy gałęzi z p. I. są traktowane jako dodatkowe zmienne pierwotne na równi z potencjałami węzłowymi

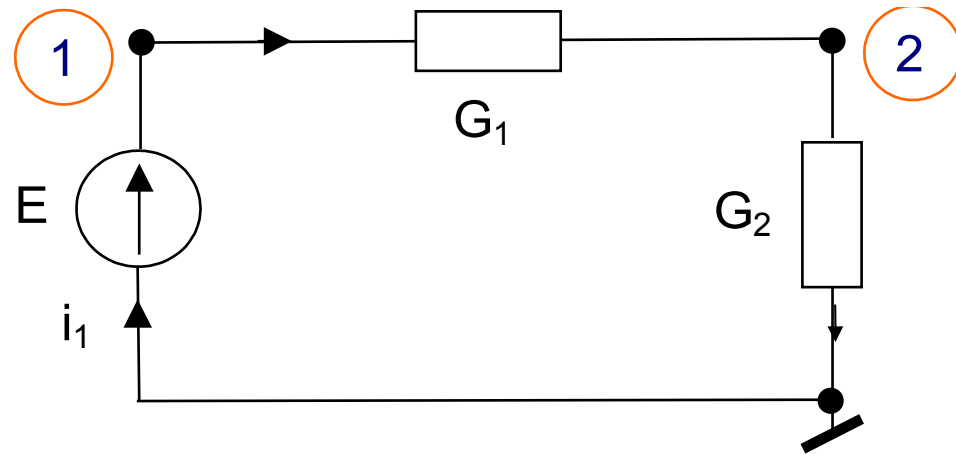
$$\left[\begin{array}{c|c} \mathbf{Y}_n & \mathbf{B} \\ \hline \mathbf{C} & \mathbf{D} \end{array} \right] \left[\begin{array}{c} \mathbf{u}_n \\ \hline \mathbf{i}_d \end{array} \right] = \left[\begin{array}{c} \mathbf{J}_n \\ \hline \mathbf{F}_d \end{array} \right]$$

Zmodyfikowana metoda potencjałów węzłowych

$$G_1(u_1 - u_2) - i_1 = 0$$

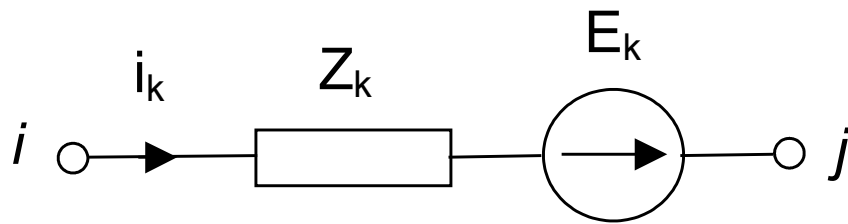
$$-G_1(u_1 - u_2) + u_2 G_2 = 0$$

$$u_1 = E$$



$$\begin{array}{c}
 1 \\
 2 \\
 i_1
 \end{array}
 \begin{bmatrix}
 G_1 & -G_1 & -1 \\
 -G_1 & G_1 + G_2 & 0 \\
 -1 & 0 & 0
 \end{bmatrix}
 \begin{array}{c}
 u_1 \\
 u_2 \\
 i_1
 \end{array}
 =
 \begin{array}{c}
 0 \\
 0 \\
 -E_1
 \end{array}$$

Źródło napięciowe niezależne



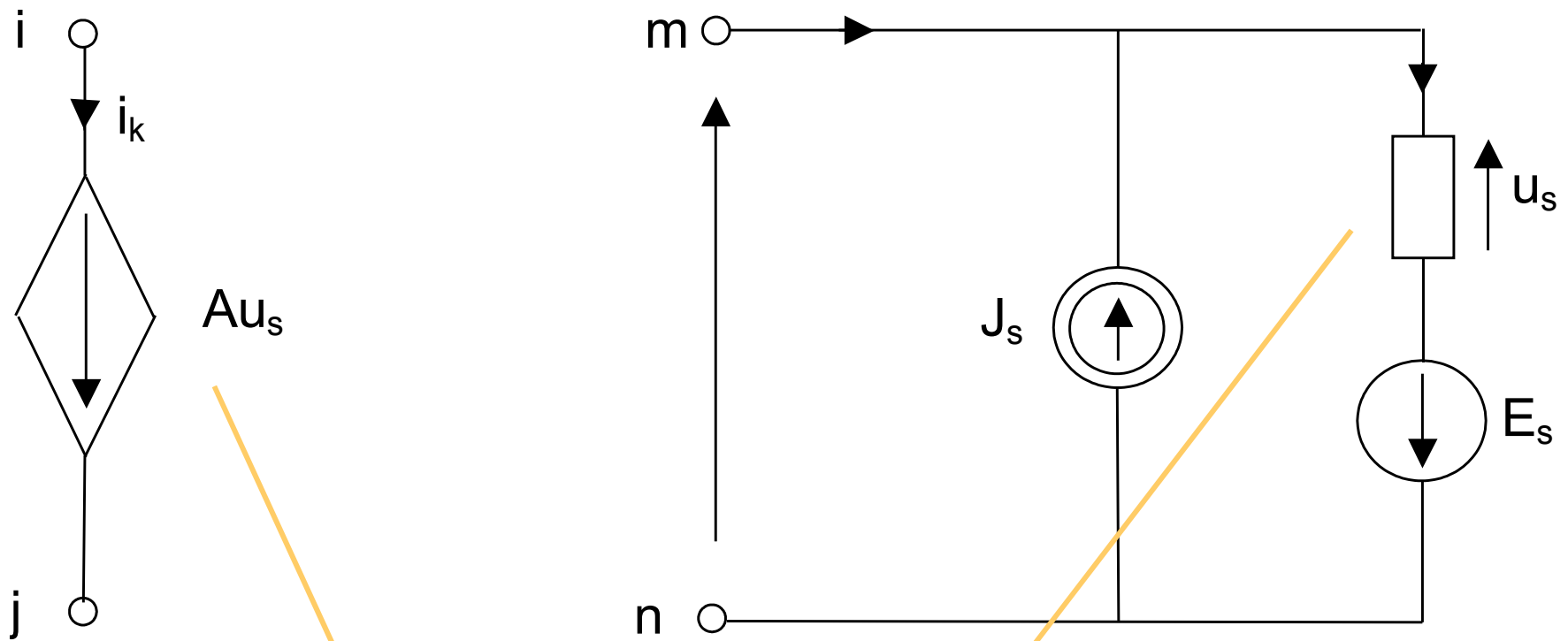
$$u_i - u_j + E_k = Z_k i_k$$

czyli:

$$u_i - u_j - Z_k i_k = -E_k$$

$$\begin{array}{c} i \\ j \\ i_k \end{array} \begin{bmatrix} & & \\ & & \\ 1 & -1 & -Z_k \end{bmatrix} \begin{array}{c} u_i \\ u_j \\ i_k \end{array} = \begin{array}{c} \\ \\ -E_k \end{array}$$

Źródło napięciowe sterowane napięciowo



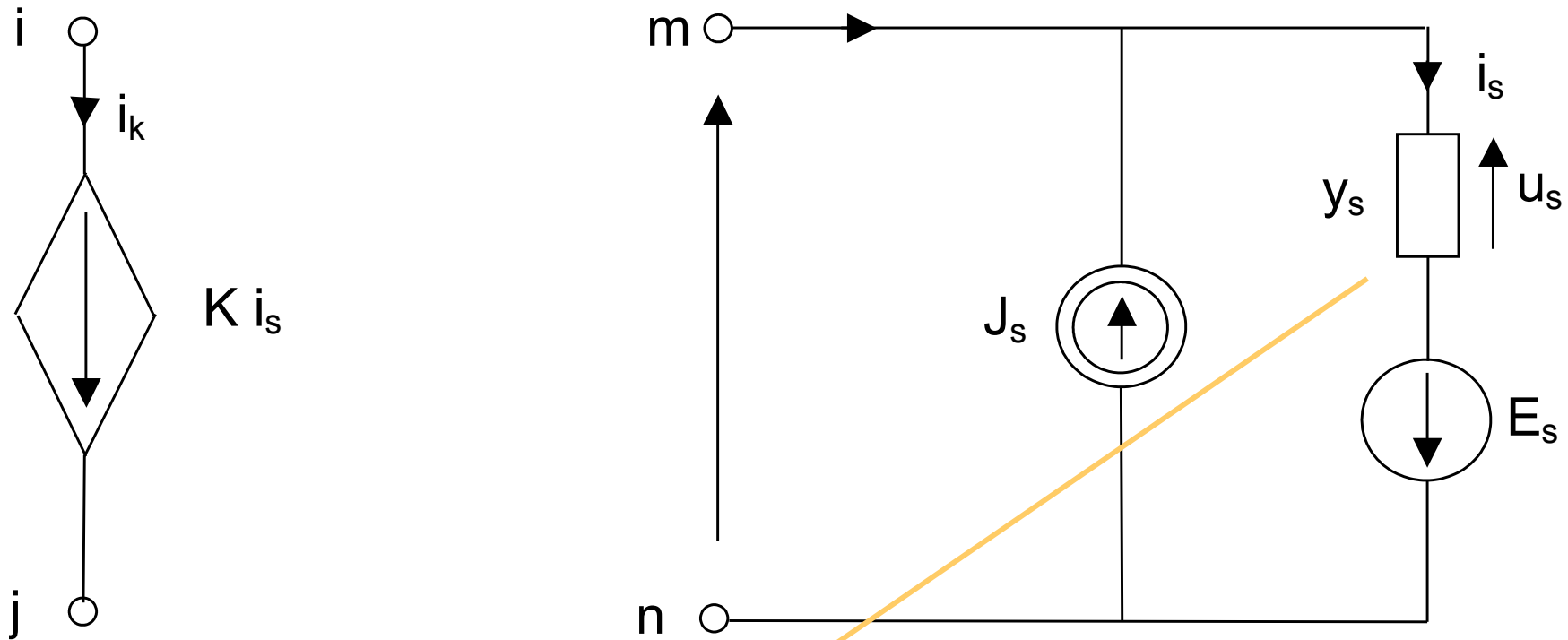
$$u_i - u_j + Au_s = 0 \quad \text{ale} \quad u_s = u_m - u_n + E_s$$

$$\text{czyli:} \quad u_i - u_j + Au_m - Au_n = -AE_s$$

Źródło napięciowe sterowane napięciowo

$$\begin{array}{c}
 i \\
 j \\
 m \\
 n \\
 i_k
 \end{array}
 \begin{array}{c}
 i \quad j \quad m \quad n \quad i_k \\
 \left[\begin{array}{cccc|c}
 & & & & 1 \\
 & & & & -1 \\
 & & & & \\
 & & & & \\
 \hline
 1 & -1 & A & -A &
 \end{array} \right]
 \begin{array}{c}
 u_i \\
 u_j \\
 u_m \\
 u_n \\
 \hline
 i_k
 \end{array}
 =
 \begin{array}{c}
 \\
 \\
 \\
 \\
 \hline
 -AE_s
 \end{array}
 \end{array}$$

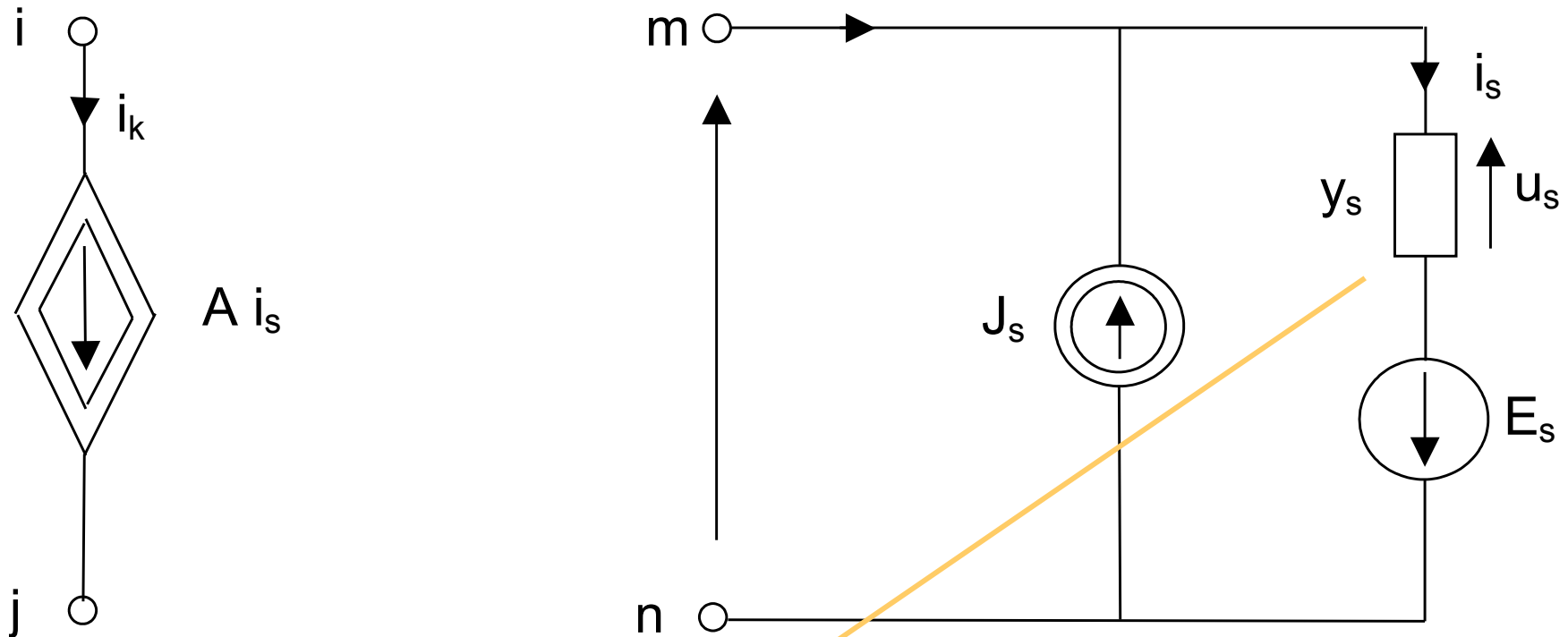
Źródło napięciowe sterowane prądowo



$$y_s \neq \infty, \quad i_s = y_s u_s, \quad K i_s = K y_s u_s = K' u_s$$

gdzie: $K' = K y_s$

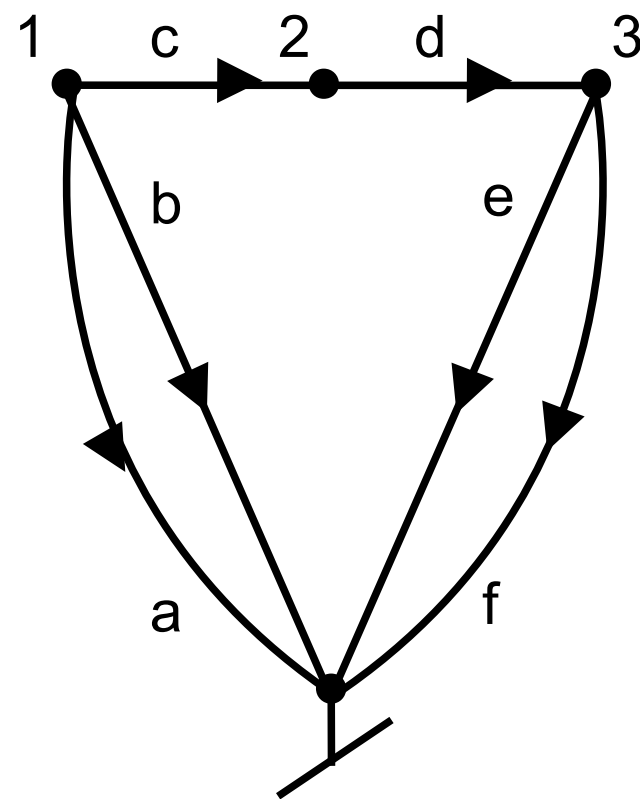
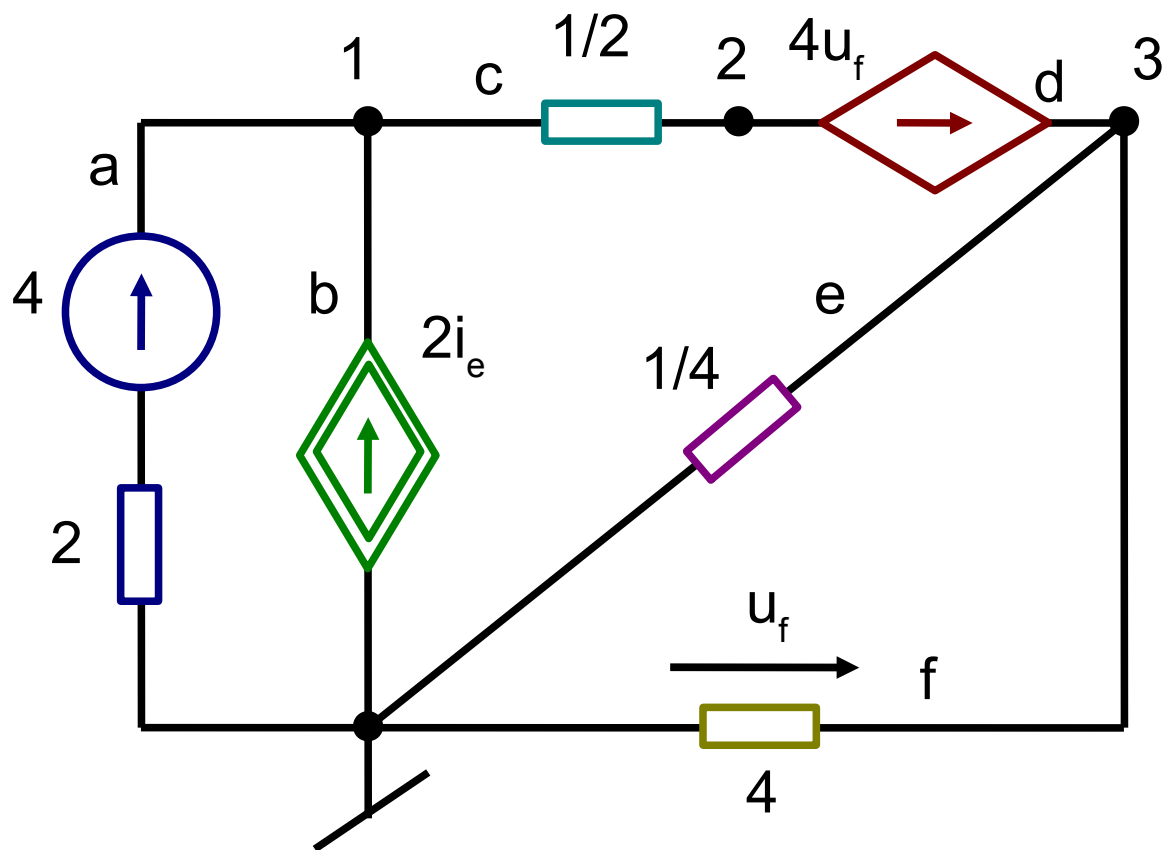
Źródło prądowe sterowane prądowo



$$y_s \neq \infty, \quad i_s = y_s u_s, \quad A i_s = A y_s u_s = G' u_s$$

gdzie: $G' = A y_s$

Zmodyfikowana metoda potencjałów węzłowych - przykład



Zmodyfikowana metoda potencjałów węzłowych - przykład

$$Y_N = \begin{array}{c|ccc} & 1 & 2 & 3 \\ \hline 1 & \mathbf{2} & \mathbf{2} & \\ 2 & \mathbf{-2} & \mathbf{2} & \\ 3 & & & \mathbf{4+1/4} \end{array} = \begin{array}{ccc} \mathbf{2} & \mathbf{2} & \mathbf{0} \\ \mathbf{-2} & \mathbf{2} & \mathbf{0} \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{4.25} \end{array}$$

$$J_N = \begin{array}{c|c} & \mathbf{0} \\ \hline 1 & \\ 2 & \\ 3 & \end{array}$$

Zmodyfikowana metoda potencjałów węzłowych - przykład

$$\text{a: } 2i_a + 4 = u_1 \quad \rightarrow \quad u_1 - 2i_a = 4$$

$$\text{b: } i_b = -2i_e \quad i_e = 4u_3 \quad \rightarrow \quad i_b = -8u_3 \quad \rightarrow \quad i_b + 8u_3 = 0$$

$$\text{d: } u_3 - u_2 = 4u_f \quad u_f = u_3 \quad \rightarrow \quad u_3 - u_2 = 4u_3 \quad \rightarrow \quad u_3 - 4u_3 - u_2 = 0$$

Zmodyfikowana metoda potencjałów węzłowych - przykład

$$\begin{array}{c} 1 \\ 2 \\ 3 \\ i_a \\ i_b \\ i_d \end{array} \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & i_a & i_b & i_d \\ \mathbf{2} & \mathbf{2} & \mathbf{0} & \mathbf{1} & \mathbf{1} & \\ \mathbf{-2} & \mathbf{2} & \mathbf{0} & & & \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{4.25} & & & \\ \mathbf{1} & & & \mathbf{-2} & & \\ & & \mathbf{8} & & \mathbf{1} & \\ & \mathbf{-1} & \mathbf{1-4} & & & \end{bmatrix} \begin{bmatrix} u_1 \\ u_2 \\ u_3 \\ i_a \\ i_b \\ i_d \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \mathbf{0} \\ \mathbf{0} \\ \mathbf{0} \\ \mathbf{4} \\ \mathbf{0} \\ \mathbf{0} \end{bmatrix}$$

Zmodyfikowana metoda potencjałów węzłowych - przykład

$$\begin{array}{c} 1 \\ 2 \\ 3 \\ i_a \\ i_b \\ i_d \end{array} \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & i_a & i_b & i_d \\ \mathbf{2} & \mathbf{2} & \mathbf{0} & \mathbf{1} & \mathbf{1} & \mathbf{0} \\ \mathbf{-2} & \mathbf{2} & \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{1} \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{4.25} & \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{-1} \\ \mathbf{1} & \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{-2} & \mathbf{0} & \mathbf{0} \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{8} & \mathbf{0} & \mathbf{1} & \mathbf{0} \\ \mathbf{0} & \mathbf{-1} & \mathbf{-3} & \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{0} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} u_1 \\ u_2 \\ u_3 \\ i_a \\ i_b \\ i_d \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \mathbf{0} \\ \mathbf{0} \\ \mathbf{0} \\ \mathbf{4} \\ \mathbf{0} \\ \mathbf{0} \end{bmatrix}$$

Zmodyfikowana metoda potencjałów węzłowych - przykład

$$\begin{bmatrix} u_1 \\ u_2 \\ u_3 \\ \vdots \\ i_a \\ \vdots \\ i_b \\ \vdots \\ i_d \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0.4179 \\ 1.4328 \\ -0.4776 \\ -1.7910 \\ 3.8209 \\ -2.0299 \end{bmatrix}$$

Metody macierzy rzadkich

$$\mathbf{A} = \begin{bmatrix} x & x & 0 & 0 \\ x & x & x & 0 \\ 0 & x & x & x \\ 0 & 0 & x & x \end{bmatrix}$$

$$\mathbf{A}^{-1} = \begin{bmatrix} x & x & x & x \\ x & x & x & x \\ x & x & x & x \\ x & x & x & x \end{bmatrix}$$

$$\mathbf{L} = \begin{bmatrix} x & 0 & 0 & 0 \\ x & x & 0 & 0 \\ 0 & x & x & 0 \\ 0 & 0 & x & x \end{bmatrix}$$

$$\mathbf{U} = \begin{bmatrix} 1 & x & 0 & 0 \\ 0 & 1 & x & 0 \\ 0 & 0 & 1 & x \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

Założenia odnośnie macierzy A

1.
$$\mathbf{A} = \begin{bmatrix} x & 0 & x & 0 \\ 0 & x & x & 0 \\ x & x & x & x \\ 0 & 0 & x & x \end{bmatrix}$$

macierz strukturalnie
symetryczna

$$a_{ij} = 0 \quad a_{ji} = 0$$

lub

$$a_{ij} \neq 0 \quad a_{ji} \neq 0$$

2. $a_{ii} \neq 0$

3. $l_{ii} \neq 0$

4. $l_{ij} = 0 - 2 \cdot (-6) - 3 \cdot 4 = 0$ - mimo to przyjmujemy że powstał nowy element niezerowy - nie rozważamy konkretnych wartości

Wpływ kolejności operacji na liczbę nowych elementów niezerowych

$$\mathbf{A} = \begin{bmatrix} x & 0 & 0 & x \\ 0 & x & 0 & x \\ 0 & 0 & x & x \\ x & x & x & x \end{bmatrix} \quad \mathbf{Q} = \begin{bmatrix} x & 0 & 0 & x \\ 0 & x & 0 & x \\ 0 & 0 & x & x \\ x & x & x & x \end{bmatrix}$$

$$\mathbf{A} = \begin{bmatrix} x & x & x & x \\ x & x & 0 & 0 \\ x & 0 & x & 0 \\ x & 0 & 0 & x \end{bmatrix} \quad \mathbf{Q} = \begin{bmatrix} x & x & x & x \\ x & x & x & x \\ x & x & x & x \\ x & x & x & x \end{bmatrix}$$

Określanie nowych elementów niezerowych metodą grafu

Występuje analogia między rozkładem LU a metodą eliminacji Gaussa. Można dyskutować kolejność eliminacji zmiennych z równań

$$\mathbf{A} \cdot \mathbf{x} = \boldsymbol{\mu}$$

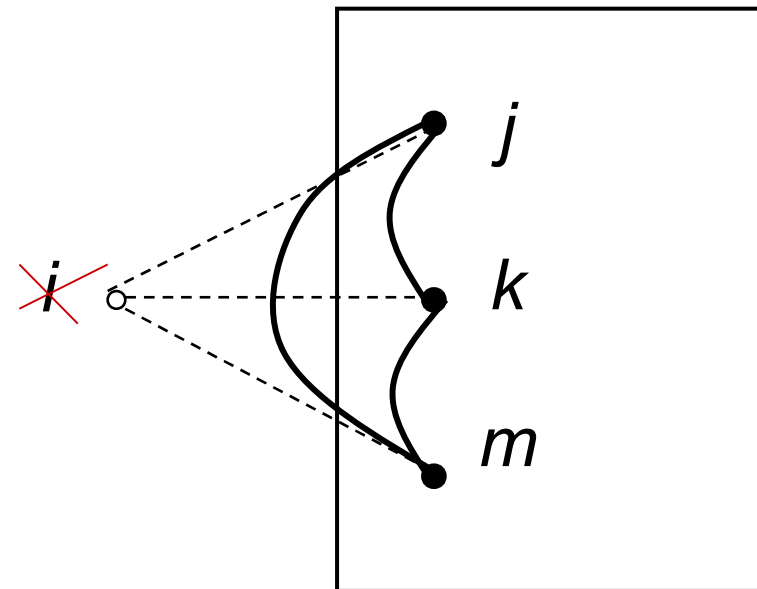
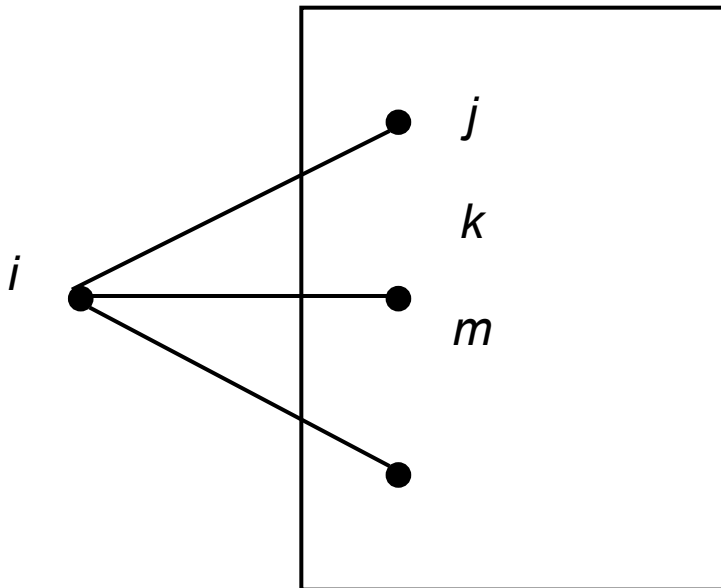
$$x_i = - \frac{1}{a_{ii}} \left(\sum_{\substack{k=1 \\ k \neq i}}^n a_{ik} \cdot x_k - \mu_i \right)$$

Eliminację i jej wpływ na powstawanie nowych elementów niezerowych można przedstawić poprzez odpowiedni graf odpowiadający macierzy A

Określanie liczby nowych elementów z użyciem grafu

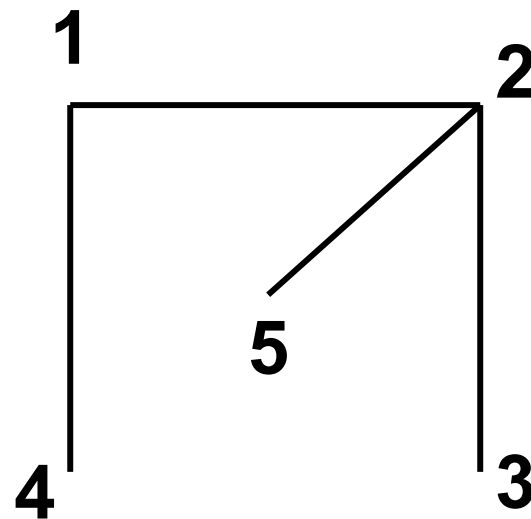
Budujemy graf w ten sposób, że każdej parze niezerowych nediagonalnych elementów (a_{ij}, a_{ji}) odpowiada krawędź łącząca wierzchołki i oraz j .

1. Wybieramy wierzchołek i . Dla każdej pary krawędzi (i, j) i (i, k) incydentnych z i , jeśli j i k nie są połączone krawędzią, tworzymy krawędź je łączącą. Utworzenie krawędzi oznacza powstanie nowego elementu niezerowego.
2. Usuwamy i oraz krawędzie do niego dochodzące. Jeśli graf jeszcze istnieje, wracamy do punktu 1.

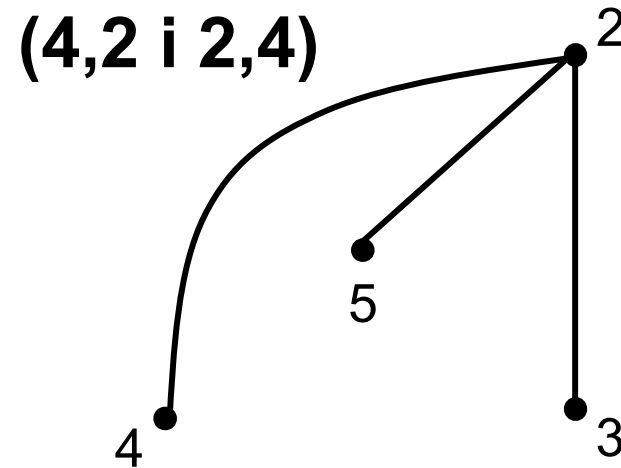
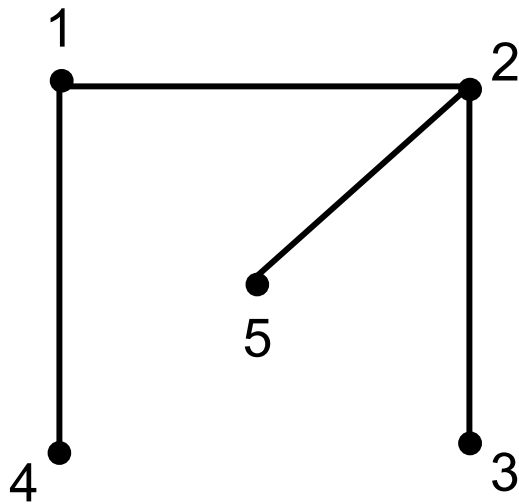


Określanie liczby nowych elementów - przykład

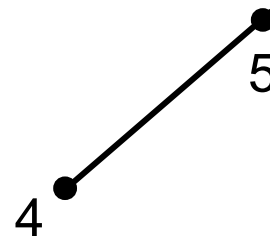
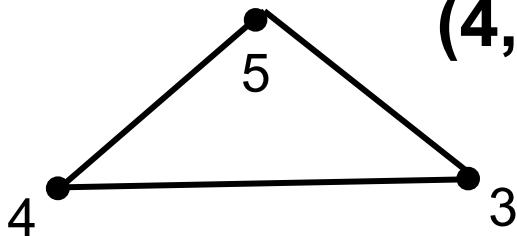
$$\begin{bmatrix} x & x & 0 & x & 0 \\ x & x & x & 0 & x \\ 0 & x & x & 0 & 0 \\ x & 0 & 0 & x & 0 \\ 0 & x & 0 & 0 & x \end{bmatrix} \cdot \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ x_4 \\ x_5 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ b_3 \\ b_4 \\ b_5 \end{bmatrix}$$



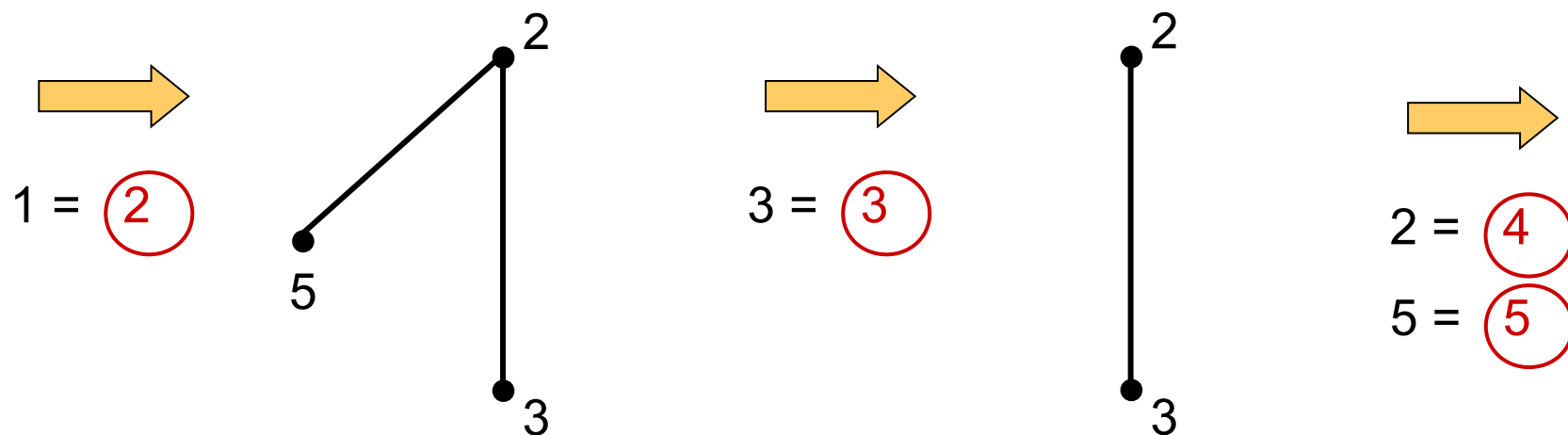
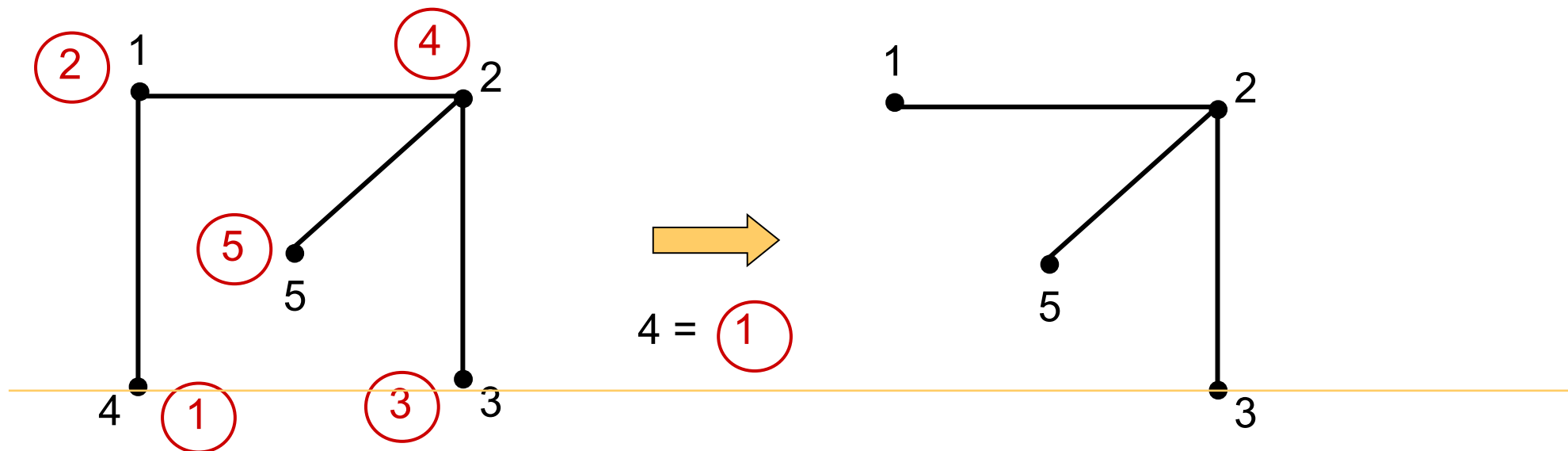
Określanie liczby nowych elementów - przykład



(4,2 i 2,4)
(5,3 i 3,5)
(4,3 i 3,4)



Określanie liczby nowych elementów - przykład



Algorytm porządkowania prawie optymalnego

- Brak jest algorytmów porządkowania optymalnego
- Przedstawiony algorytm w większości przypadków daje optymalny porządek
- Przyjmujemy strukturę macierzy A (współczynników równania) taką jak poprzednio
- Tworzymy na podstawie macierzy A graf nieskierowany tak jak poprzednio

Algorytm porządkowania prawie optymalnego

- Początkowo G jest grafem oryginalnym oraz $J=1$
1. W G znajdź wierzchołek incydentny z tylko jedną krawędzią. Jeśli jest, nadaj mu numer J , wykonaj 4 i wróć do 1. Jeśli nie ma, idź do 2.
 2. W G znajdź wierzchołek którego eliminacja nie wprowadzi nowej krawędzi. Jeśli jest, nadaj mu numer J , wykonaj 4 i wróć do 1. Jeśli nie ma, idź do 3.

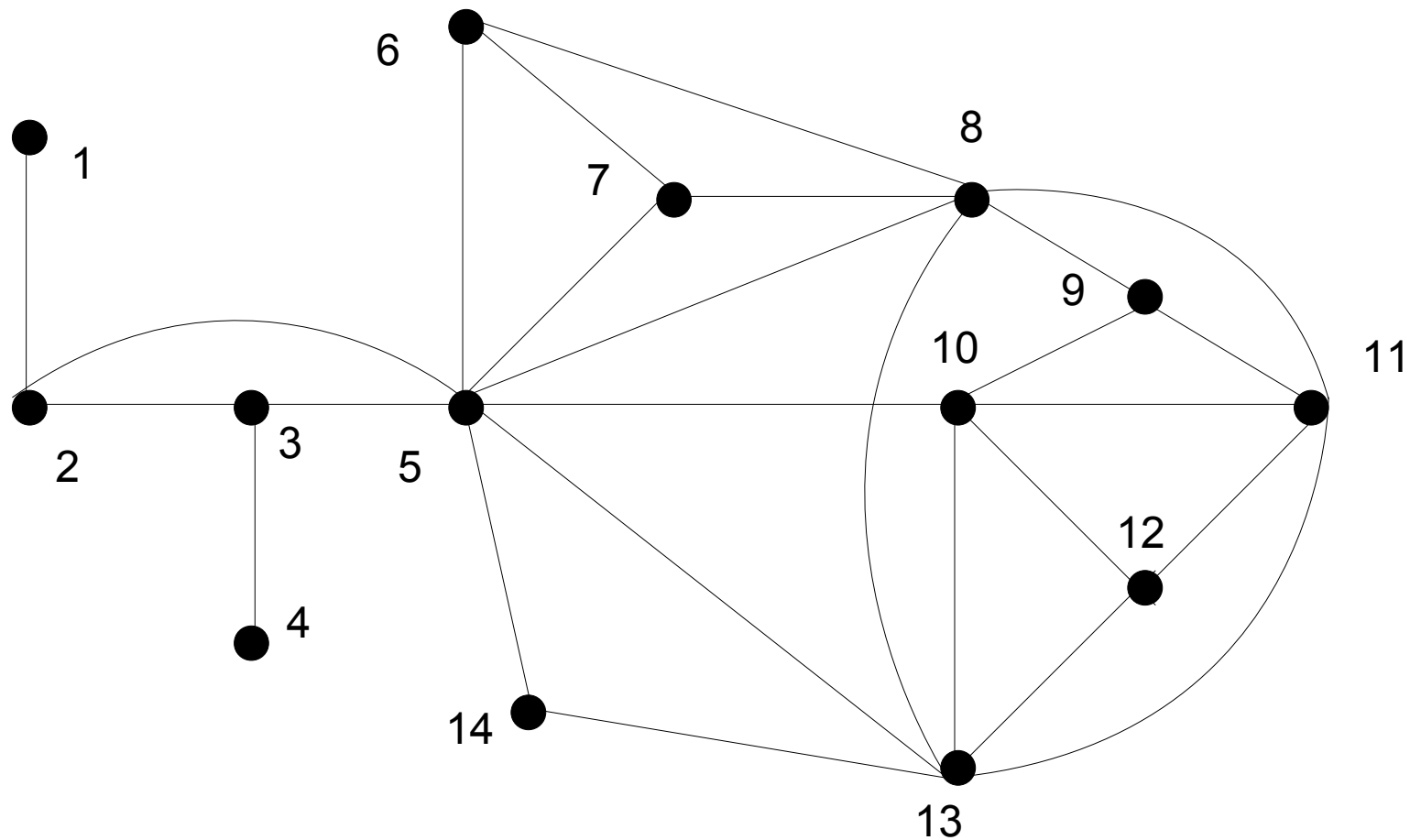
Algorytm porządkowania prawie optymalnego

3. Dla każdego wierzchołka w G określ liczbę n nowych elementów niezerowych przy założeniu, że tylko on będzie wyeliminowany. Wybierz ten, który ma najmniejsze n (jeśli dla kilku n jest takie samo, wybierz ten który jest incydentny z największą liczbą krawędzi). Nadaj mu numer J , wykonaj 4 i wróć do 1.

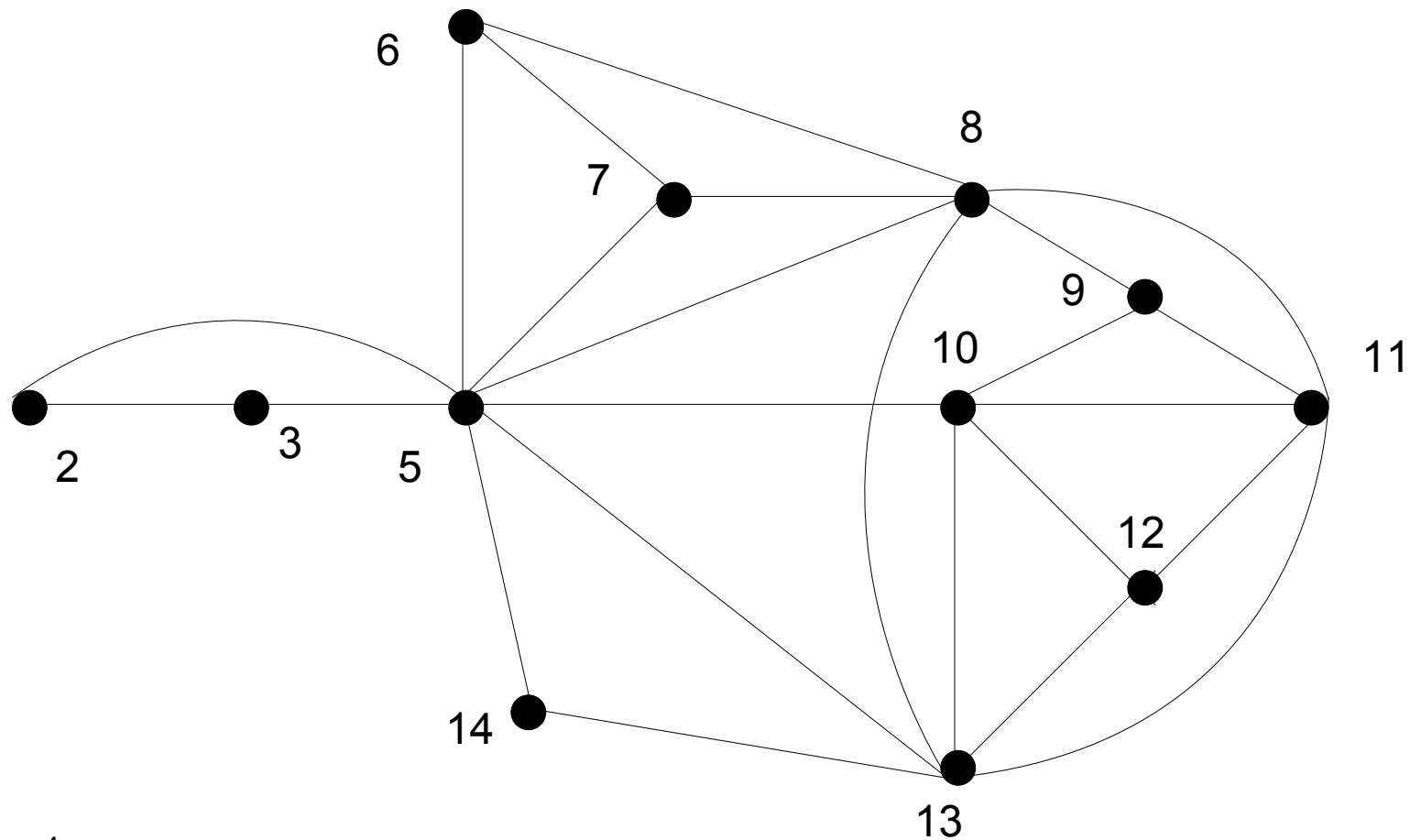
Algorytm porządkowania prawie optymalnego

4. Jeśli został tylko jeden nieprzenumerowany wierzchołek, nadaj mu numer J i koniec algorytmu. W przeciwnym przypadku usuń nowo przenumerowany wierzchołek i krawędzie z nim incydentne, dodaj krawędzie odpowiadające nowym elementom niezerowym i zwiększ J o 1.

Algorytm porządkowania prawie optymalnego - przykład

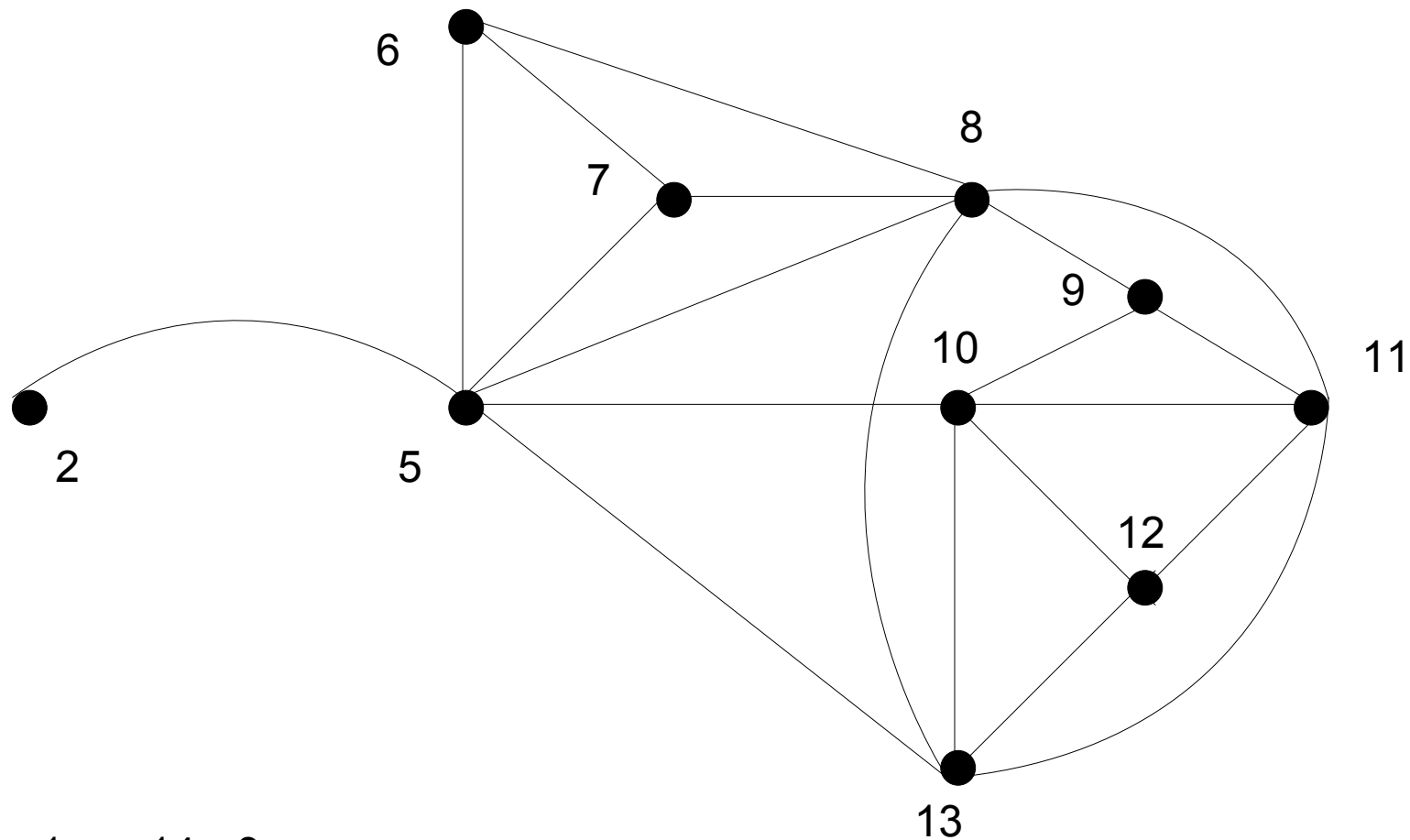


Algorytm porządkowania prawie optymalnego - przykład



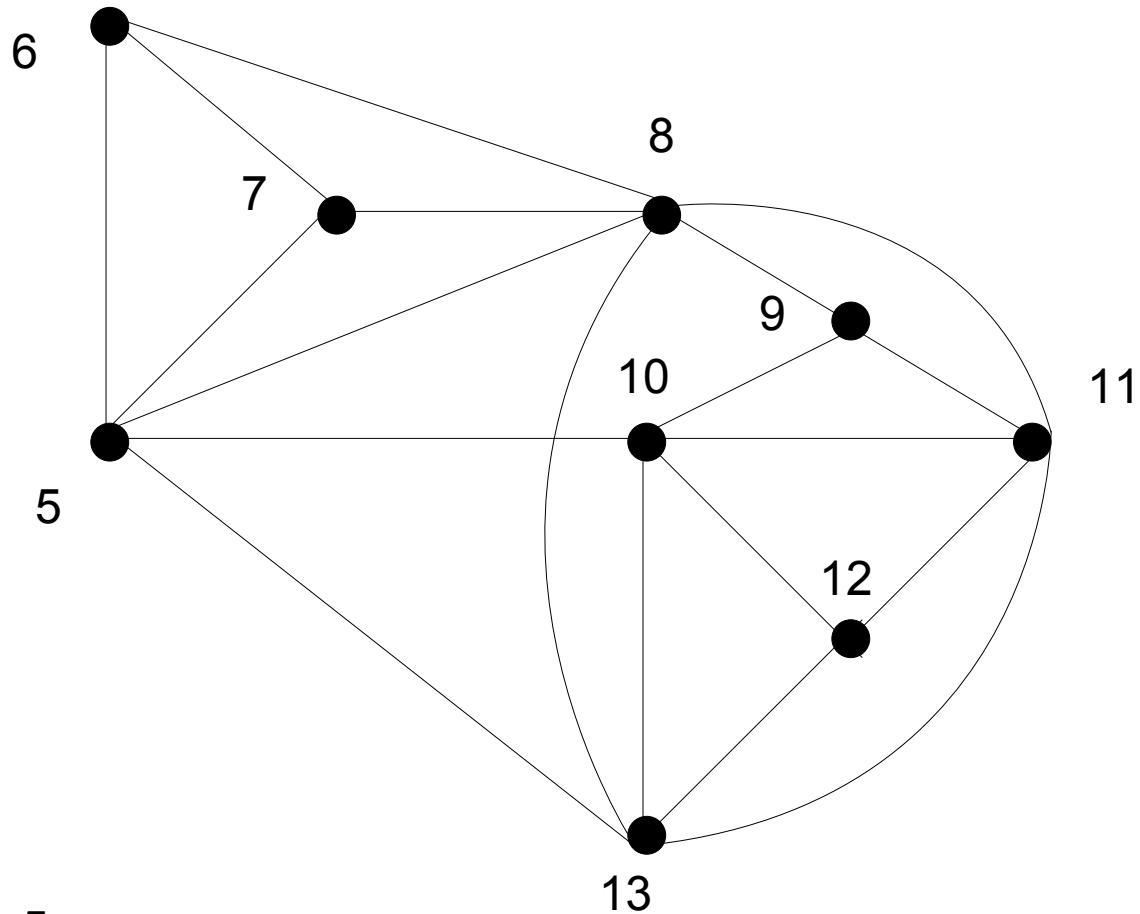
1->1
4->2

Algorytm porządkowania prawie optymalnego - przykład



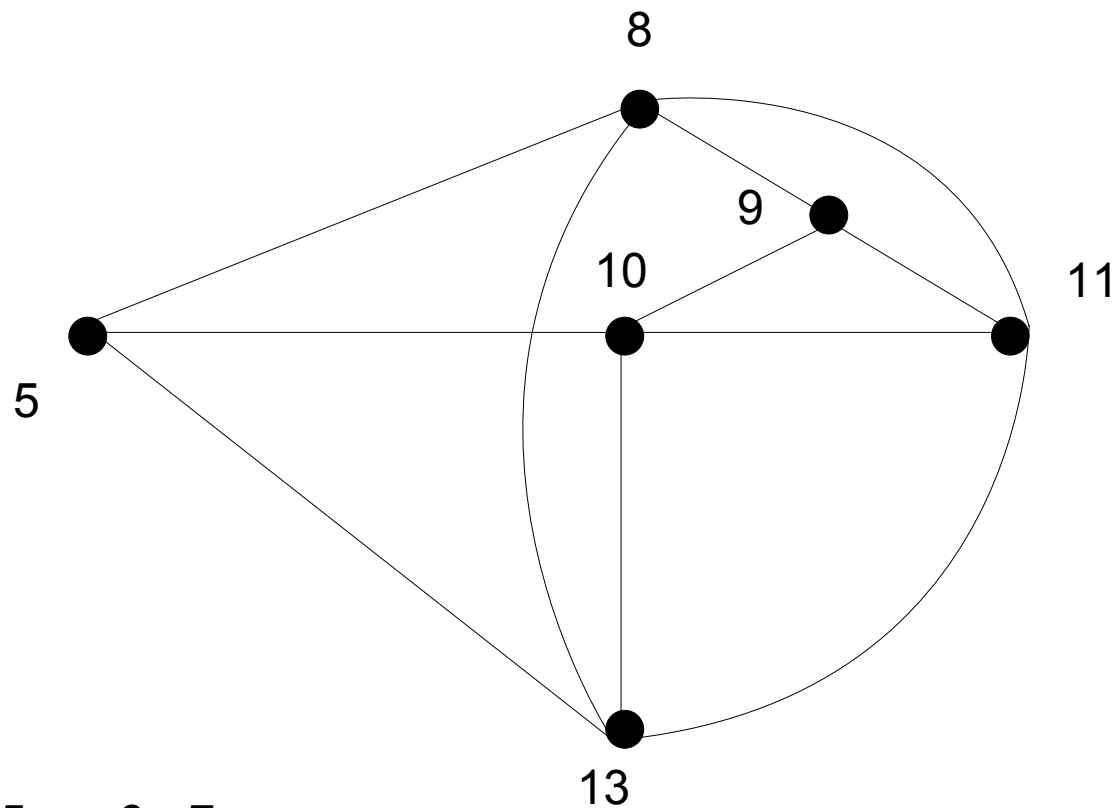
1->1 14->3
4->2 3->4

Algorytm porządkowania prawie optymalnego - przykład



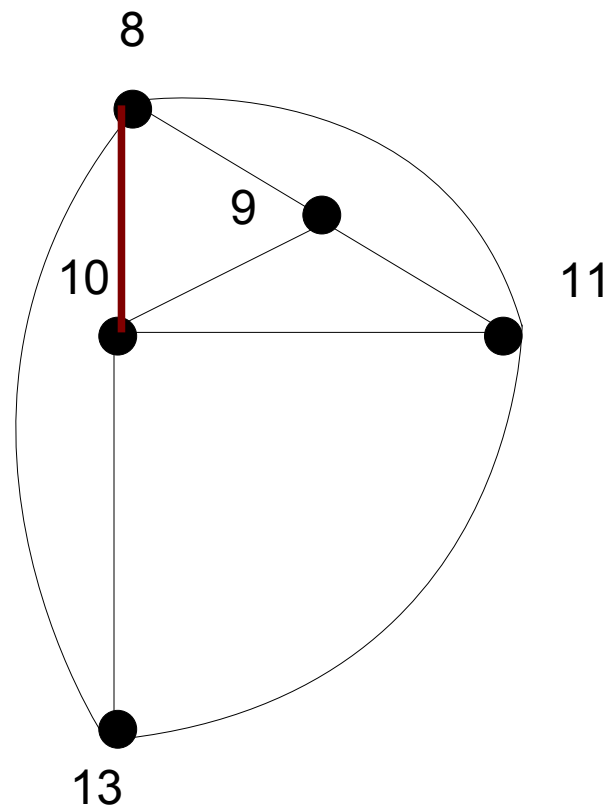
1->1 14->3 2->5
4->2 3->4

Algorytm porządkowania prawie optymalnego - przykład



1->1	14->3	2->5	6->7
4->2	3->4	7->6	12->8

Algorytm porządkowania prawie optymalnego - przykład



1->1 14->3 2->5 6->7 5->9
4->2 3->4 7->6 12->8

Algorytm porządkowania prawie optymalnego - przykład

10
●

1->1 14->3 2->5 6->7 5->9 9->11 11->13
4->2 3->4 7->6 12->8 13->10 8->12

Algorytm porządkowania prawie optymalnego - przykład

10

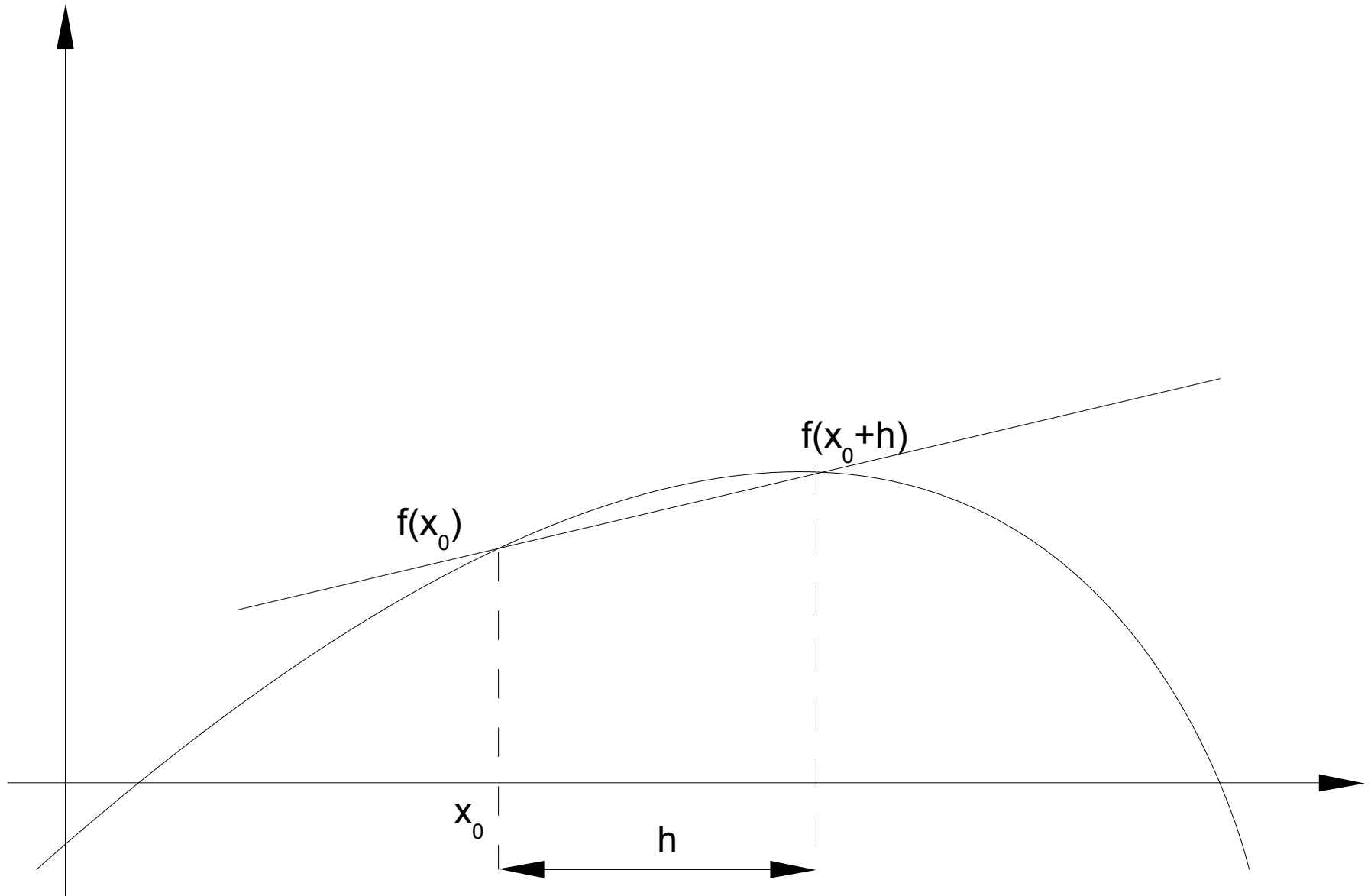


1->1	14->3	2->5	6->7	5->9	9->11	11->13
4->2	3->4	7->6	12->8	13->10	8->12	10->14

Różniczkowanie numeryczne

- W wielu przypadkach konieczna jest znajomość wartości pochodnej funkcji – np. metoda Newtona-Raphsona
- Nie zawsze dostępna jest postać analityczna
- Wartość pochodnej w punkcie może być w przybliżeniu wyznaczona metodami numerycznymi

Przybliżenie sieczną



Przybliżenie sieczną

$$f'(x_0) = \frac{f(x_0 + h) - f(x_0)}{h}$$

- Wartość ta różni się od prawidłowej wartości pochodnej
- Różnica ta będzie tym mniejsza, im mniejsze będzie h
- Prawidłową wartość otrzymamy dla $h \rightarrow 0$

Przybliżenie sieczną

- W implementacji komputerowej nie ma pojęcia “ $h \rightarrow 0$ ”
- Bezpośrednie podstawienie wartości 0 da wyrażenie 0/0
- Wybór prawidłowej wartości h jest uzależniony od dostępnej precyzji obliczeń zmiennoprzecinkowych
 - Zbyt mała wartość spowoduje błędy obliczeń
 - Zbyt duża wartość będzie złym przybliżeniem pochodnej

Przybliżenie sieczną

- W przypadku małej wartości h mogą wystąpić następujące problemy:
 - wartość będzie potraktowana jako 0
 - silny wpływ błędów zaokrągleń przy dzieleniu
 - wartości $f(x_0)$ i $f(x_0+h)$ będą sobie równe, bądź ich różnica będzie obarczona dużym błędem
- Często przyjmuje się $h = \sqrt{\text{eps}} \cdot x$, gdzie eps to maksymalny błąd zaokrągleń dla danej platformy sprzętowej

Przybliżenie sieczną

- Alternatywnie można dokonać przybliżenia sieczną przechodzącą przez punkty „przed” i „za” punktem liczenia pochodnej:

$$f'(x_0) = \frac{f(x_0 + h_1) - f(x_0 - h_2)}{h_1 + h_2}$$

- Jeśli odległości h są sobie równe daje to:

$$f'(x_0) = \frac{f(x_0 + h) - f(x_0 - h)}{2 \cdot h}$$

Całkowanie numeryczne

- Rodzina algorytmów pozwalających na obliczenie przybliżonej wartości całki oznaczonej
- Alternatywna nazwa – kwadratury, czasem w stosunku do całek wyższych wymiarów używa się nazwy: kubatury

Całkowanie numeryczne

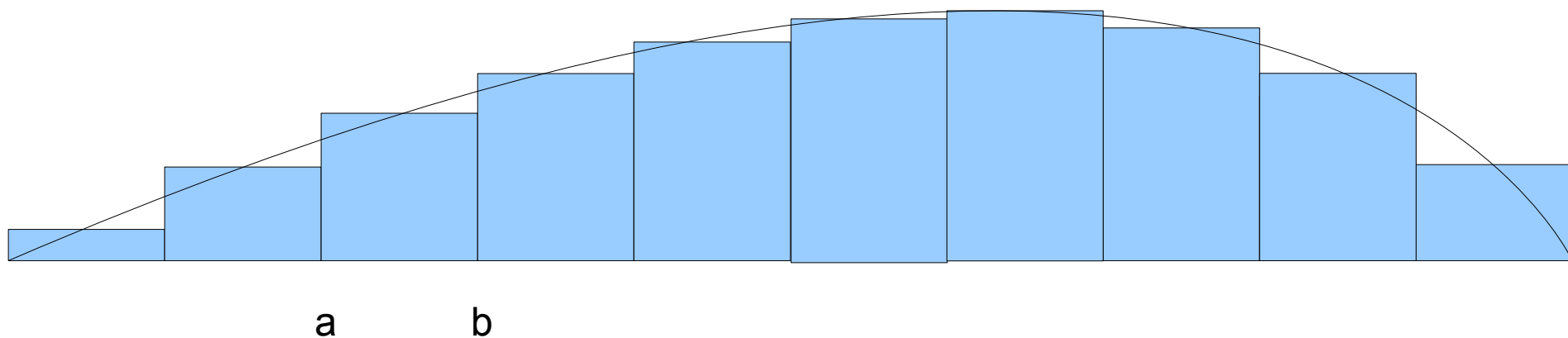
- Konieczność całkowania numerycznego wynika z:
 - braku znajomości analitycznej postaci funkcji całkowanej (np. funkcja jest dana jako zbiór punktów)
 - trudność ze znalezieniem całki analitycznie (nie istnieje zapis w postaci funkcji elementarnej, wymagana funkcja specjalna niezaimplementowana w systemie itp.)

Metoda prostokątów

- Jest to najprostsza metoda należąca do grupy opartej o funkcje interpolacyjne
- Interpolacja przeprowadzana wielomianem stopnia 0 (funkcją stałą)
- Jako wartość do obliczeń brana wartość funkcji w środku przedziału interpolowanego (stąd alternatywna nazwa: metoda punktu środkowego)

Metoda prostokątów

$$\int_a^b f(x) dx \approx (b-a) f\left(\frac{a+b}{2}\right)$$



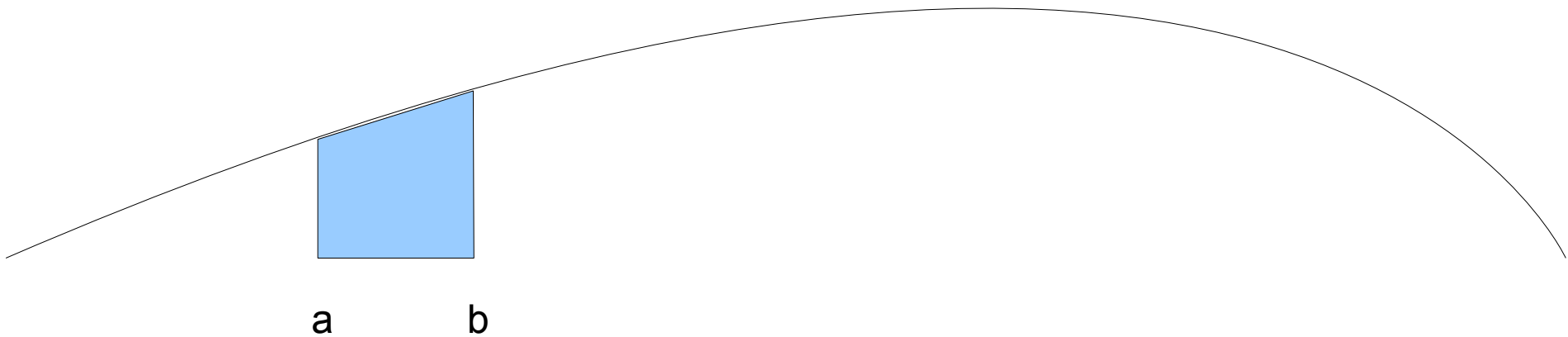
Metoda prostokątów

- Wzór traktuje przedział $\langle a; b \rangle$ jako jedną całość
- W praktyce rozbija się przedział $\langle a; b \rangle$ na n podprzedziałów
- Metoda prostokątów przyjmuje jednakową szerokość podprzedziałów
- Wraz ze wzrostem n rośnie dokładność przybliżenia

Metoda trapezów

- Stosując interpolację wielomianem I stopnia (funkcja liniowa) otrzymujemy metodę trapezów

$$\int_a^b f(x) dx \approx (b-a) \frac{f(a) + f(b)}{2}$$



Metoda Simpsona

- Stosując interpolację funkcją kwadratową otrzymujemy metodę Simpsona (parabol)
- Jest ona też równoważna ważonej średniej z metod prostokątów i trapezów.

$$\int_a^b f(x) dx \approx \frac{b-a}{6} \left[f(a) + 4 \cdot f\left(\frac{a+b}{2}\right) + f(b) \right]$$

Metody Newtona-Cotesa

- Przedstawione metody należą do rodziny metod Newtona-Cotesa
- Przybliżają one całkę poprzez średnią ważoną wartości funkcji całkowanej w równomiernie rozłożonych punktach należących do przedziału całkowania

$$\int_a^b f(x) dx \approx \sum_{i=0}^n w_i \cdot f(x_0 + h \cdot i)$$

przy czym $h = (b - a)/n$ jest nazywane krokiem

Metody Newtona-Cotesa

- Wagi wyznacza się całkując bazowe wielomiany Lagrange'a
- Można w ten sposób skonstruować metodę dowolnego rzędu, należy jednak pamiętać, że dla wyższych rzędów mogą pojawić się niestabilności (efekt Rungego)

Oprogramowanie do obliczeń i symulacji inżynierskich

- Matlab
- Octave
- SciLab

Matlab - podstawowe informacje

- Skrót od **Matrix Laboratory**
- Opracowany pod koniec lat 70 XXw. na uniwersytecie New Mexico
- W 1984 powstaje firma MathWorks; komercjalizacja programu
- W 2004 używany przez ponad 1 000 000 użytkowników; de facto standard dla numerycznych obliczeń inżynierskich
- <http://www.mathworks.com/products/matlab/>

Matlab - podstawowe informacje

- Dokonuje jedynie obliczeń numerycznych, choć można dołączyć interfejs dla obliczeń algebraicznych
- Niemalże wszystko w Matlabie jest macierzą
- Dostępnych jest bardzo wiele tzw. toolboxów, rozszerzających funkcjonalność podstawowego programu o np. optymalizację, obliczenia statystyczne, obliczenia AI, przetwarzanie sygnałów
- Istotnym dodatkiem jest Simulink, służący do wielodomenowego modelowania systemów

Matlab - podstawy pracy

- Można wyróżnić dwa podstawowe tryby pracy:
 - interaktywny
 - skryptowy
- Oba tryby są interpretowane
- W obu trybach można używać tych samych poleceń
- Skrypty Matlaba mają rozszerzenie `.m`
- Jest możliwość skompilowania kodu Matlaba tak, aby uzyskać osobną aplikację

Matlab - zmienne

- Zmienne nie muszą być deklarowane przed przypisaniem wartości (ale muszą mieć przypisaną wartość przed użyciem w wyrażeniu)
- Wartości przypisuje się operatorem =
- Jeśli nie został przypisany do konkretnej zmiennej, ostatni wynik obliczeń jest zapisywany w zmiennej `ans`
- Aby odczytać wartość zmiennej, należy podać jej nazwę
- Aby wynik działania nie był wyprowadzany na ekran, polecenie należy zakończyć średnikiem ;

```
octave-3.0.0.exe:21> myval=7
myval = 7
octave-3.0.0.exe:22> anotherval=8
anotherval = 8
octave-3.0.0.exe:23> myval=anotherval
myval = 8
octave-3.0.0.exe:24> myval=thirdval
error: `thirdval' undefined near line 24 column 7
error: evaluating assignment expression near line 24, column 6
octave-3.0.0.exe:24> myval
myval = 8
octave-3.0.0.exe:25> myval=9;
octave-3.0.0.exe:26> myval
myval = 9
```


Matlab - proste obliczenia

- Można używać typowych operatorów arytmetycznych, nawiasów itd.
- Kolejność obliczeń jest zgodna z kolejnością operatorów arytmetycznych
- można używać operatorów porównań: `==`, `<`, `>`, `<=`, `>=`, `!=`. Wynikiem porównań jest 1 (prawda) lub 0 (fałsz). Matlab traktuje zawsze wartości nie-zerowe jako prawdę
- można używać operatorów logicznych: `&`, `|`, `~`

```
octave-3.0.0.exe:40> anotherval=2+myval*8
anotherval = 74
octave-3.0.0.exe:41> 1>2
ans = 0
octave-3.0.0.exe:42> 5!=6
ans = 1
octave-3.0.0.exe:43> a=4
a = 4
octave-3.0.0.exe:44> b=3
b = 3
octave-3.0.0.exe:45> c=4*(a>b)
c = 4
```

Matlab - wywołanie funkcji

- Funkcje w Matlabie mogą być:
 - wbudowane
 - zawarte w m-plikach
- Funkcję wywołuje się podając jej nazwę i argumenty w nawiasach okrągłych

```
octave-3.0.0.exe:48> x=sin(3.14)
x = 0.0015927
octave-3.0.0.exe:49> y=cos(1)
y = 0.54030
octave-3.0.0.exe:50> abs(-9)
ans = 9
```

Macierze i wektory

- Nawet pojedyncza wartość w Matlabie może być traktowana jako macierz/wektor
- Matlab zawiera szereg operatorów umożliwiających budowanie macierzy oraz odwoływanie się do poszczególnych ich fragmentów
- Najprostszą metodą utworzenia macierzy jest podanie jej wartości w nawiasach kwadratowych; wartości w rzędzie rozdziela się spacją lub przecinkiem, w kolumnie - średnikiem

```
octave-3.0.0.exe:53> a = [1 2 3; 4 5 6]
```

```
a =
```

```
    1    2    3  
    4    5    6
```

```
octave-3.0.0.exe:54> b = [1 2; 3 4; 5 6]
```

```
b =
```

```
    1    2  
    3    4  
    5    6
```

Macierze i wektory

- Dostęp do elementu/elementów macierzy umożliwia operator $()$ (nawiasy okrągłe)
- W nawiasach podaje się wymagane indeksy, bądź zakres indeksów - używając operatora $:$ (dwukropek)
- Jeśli odwołanie ma dotyczyć wszystkich indeksów w danym wymiarze, można użyć samego dwukropka
- Najpierw podaje się indeks wiersza, potem kolumny

```
octave-3.0.0.exe:57> a(1, 1)
ans = 1
octave-3.0.0.exe:58> a(2, 1)
ans = 4
octave-3.0.0.exe:59> a(1, 2:3)
ans =
```

```
2 3
```

```
octave-3.0.0.exe:60> a(1, :)
ans =
```

```
1 2 3
```

```
octave-3.0.0.exe:61> a(:, :)
ans =
```

```
1 2 3
4 5 6
```

Odwołanie do elementu a wywołanie funkcji

- Matlab stosuje ten sam operator do odwołania do fragmentu macierzy i do wywołania funkcji
- Powoduje to problemy jeśli nazwa zmiennej jest identyczna z nazwą funkcji

```
octave-3.0.0.exe:75> sin(1)
ans = 0.84147
octave-3.0.0.exe:76> sin = 7
sin = 7
octave-3.0.0.exe:77> sin(1)
ans = 7
```


Konstruowanie macierzy

- Macierze można konstruować nie tylko ze skalarów, ale też z innych macierzy
- Stosuje się te same operatory co poprzednio, ale zamiast skalarów wstawia macierze

```
octave-3.0.0.exe:80> d = [1 2; 3 4]
d =
    1    2
    3    4
octave-3.0.0.exe:81> e = [5 6; 7 8]
e =
    5    6
    7    8
octave-3.0.0.exe:82> f = [d e]
f =
    1    2    5    6
    3    4    7    8
octave-3.0.0.exe:83> g = [d; e]
g =
    1    2
    3    4
    5    6
    7    8
octave-3.0.0.exe:84> h= [d; -1 -2]
h =
    1    2
    3    4
   -1   -2
```

Operacje na macierzach

- W przypadku macierzy dostępnych jest więcej operacji niż w przypadku skalarów
- Ten sam operator może mieć nieco inne działanie w przypadku kiedy działa na skalarach, macierzach, bądź skalarach i macierzach jednocześnie
- Różne może być też działanie funkcji w zależności czy argumentem jest skalar, wektor (macierz jednowymiarowa) czy macierz (wielowymiarowa)

Operacje na macierzach

- * mnożenie macierzy
- / mnożenie przez odwrotność macierzy z prawej strony
- \ mnożenie odwrotności macierzy z lewej strony
- .* ./ .\ mnożenie i dzielenie tablicowe
- * / mnożenie i dzielenie przez skalar
- + - dodawanie i odejmowanie macierzy
- + - dodawanie i odejmowanie macierzy i skalar
- ' transpozycja

```
octave-3.0.0.exe:26> a = [1 2; 3 4]
```

```
a =
```

```
    1    2  
    3    4
```

```
octave-3.0.0.exe:27> b = [5 6; 7 8];
```

```
octave-3.0.0.exe:28> c = [1 2 3; 4 5 6];
```

```
octave-3.0.0.exe:29> a*b
```

```
ans =
```

```
    19    22  
    43    50
```

```
octave-3.0.0.exe:30> a.*b
```

```
ans =
```

```
     5    12  
    21    32
```

```
octave-3.0.0.exe:31> a*c
```

```
ans =
```

```
     9    12    15  
    19    26    33
```

```
octave-3.0.0.exe:32> a.*c
error: product: nonconformant arguments (op1 is 2x2, op2 is 2x3)
error: evaluating binary operator `.*' near line 32, column 2
octave-3.0.0.exe:32> c*a
error: operator *: nonconformant arguments (op1 is 2x3, op2 is 2x2)
error: evaluating binary operator `*' near line 32, column 2
```

```
octave-3.0.0.exe:34> c'*a
```

```
ans =
```

```
    13    18  
    17    24  
    21    30
```

```
octave-3.0.0.exe:35> a+b
```

```
ans =
```

```
     6     8  
    10    12
```

```
octave-3.0.0.exe:36> a+5
```

```
ans =
```

```
     6     7  
     8     9
```

```
octave-3.0.0.exe:37> a*5
```

```
ans =
```

```
     5    10  
    15    20
```

Funkcje macierzy

- Funkcje normalnie działające na skalarach po podaniu macierzy obliczą swoją wartość dla każdego elementu macierzy (np. \sin)
- Funkcje z zasady działające na macierzach/wektorach mogą się zachowywać odmiennie (np. sum)


```
octave-3.0.0.exe:43> a = [0.1 0.2; 0.3 0.4];  
octave-3.0.0.exe:44> sin(a)  
ans =
```

```
    0.099833    0.198669  
    0.295520    0.389418
```

```
octave-3.0.0.exe:45> b = [1 2 3];  
octave-3.0.0.exe:46> sum(b)  
ans = 6
```

```
octave-3.0.0.exe:47> sum(b')  
ans = 6
```

```
octave-3.0.0.exe:48> sum(a)  
ans =
```

```
    0.40000    0.60000
```

```
octave-3.0.0.exe:49> sum(a')  
ans =
```

```
    0.30000    0.70000
```

Informacje o macierzach

- Funkcja `size` zwraca rozmiar macierzy, jako wektor n-elementowy
- `size(x, 1)` zwróci liczbę wierszy macierzy
- `size(x, 2)` zwróci liczbę kolumn macierzy

```
octave-3.0.0.exe:52> size(b)  
ans =
```

```
1    3
```

```
octave-3.0.0.exe:53> size(b, 1)  
ans = 1  
octave-3.0.0.exe:54> size(b, 2)  
ans = 3
```

Manipulacje macierzami

- Macierz można rozszerzyć podając wartość nieistniejącego elementu

```
octave-3.0.0.exe:73> a = [1 2]
```

```
a =
```

```
1 2
```

```
octave-3.0.0.exe:74> a(9) = 8
```

```
a =
```

```
1 2 0 0 0 0 0 0 8
```

Manipulacje macierzami

- Macierz można zawęzić wpisując macierz pustą

```
octave-3.0.0.exe:80> a
```

```
a =
```

```
1 2 0 0 0 0 0 0 8
```

```
octave-3.0.0.exe:81> a(3:8) = []
```

```
a =
```

```
1 2 8
```

Manipulacje macierzami

- Macierz można:
 - przekształcić w macierz o innej liczbie wierszy i kolumn: `reshape`
 - obrócić: `rot90`
 - odbić wzdłuż osi: `fliplr`, `flipud`
 - przekształcić w macierz o elementach przesuniętych kołowo: `circshift`
 - sortować: `sort`, `sortrows`

m-pliki

- m-pliki mogą zawierać
 - skrypty
 - funkcje
- Skrypty pracują na zmiennych aktualnie istniejących w środowisku
- Funkcje pracują na przekazanych argumentach; zmienne tworzone w funkcji są lokalne dla tej funkcji
- Wywołanie skryptu lub funkcji następuje po podaniu nazwy m-pliku (bez rozszerzenia) oraz argumentów (tylko dla funkcji)

Funkcje

- m-plik o nazwie nazwa_funkcji zawierający na początku deklarację:

```
function [rezultat1,  
rezultat2, ...]=  
nazwa_funkcji(argument1, argument2,  
...)
```

i opcjonalnie kończący się instrukcją `return`

Funkcje - przykład

- Zawartość pliku circle.m

```
function [area, circumference] = circle(radius)
area = pi * radius^2;
circumference = 2 * pi * radius;
```

– Wywołanie

```
octave-3.0.0.exe:5> [a, c] = circle(5)
a = 78.540
c = 31.416
octave-3.0.0.exe:6> x = circle(5);
octave-3.0.0.exe:7> x
x = 78.540
```


Funkcje

- Aby funkcja mogła zostać wywołana, musi być
 - w aktualnym katalogu
 - w katalogu na ścieżce dostępu Matlaba
- Aktualny katalog można sprawdzić komendą `pwd`, zmienić komendą `cd`
- Ścieżkę dostępu można sprawdzić komendą `path`, modyfikować komendami `addpath`, `rmpath`
- Aktualny katalog jest zawsze przeszukiwany pierwszy

Komentarze

- Komentarz można umieścić znakiem %
- Tekst od % do końca linii jest traktowany jako komentarz
- Komentarz zawarty na początku pliku funkcji (przed deklaracją) może być wyświetlany komendą help

```
% function calculating area and circumference of a circle
% inputs: circle radius
```

```
function [area, circumference] = circle(radius)
area = pi * radius^2;    % compute area
circumference = 2 * pi * radius; % compute circumference
```

```
octave-3.0.0.exe:14> [a, c] = circle(5)
```

```
a = 78.540
```

```
c = 31.416
```

```
octave-3.0.0.exe:15> help circle
```

```
function calculating area and circumference of a circle
```

```
inputs: circle radius
```

Instrukcje sterujące

```
if warunek1
    instrukcje1
elseif warunek2
    instrukcje2
else
    instrukcje3
end
```

```
switch zmienna
    case wartość1
        instrukcje1
    case wartość2
        instrukcje2
    ...
    otherwise
        instrukcjeN
end
```

```
function result = testif(first, second)
```

```
    if first > second  
        result = first;  
    else  
        result = second;  
    end
```

```
function result = testswitch(condition, first, second, third)
```

```
    switch condition  
        case 1  
            result = first;  
        case 2  
            result = second;  
        case 3  
            result = third;  
        otherwise  
            result = 0;  
    end
```

Pętle

- Matlab pozwala korzystać z pętli typu for i while

```
for zmienna = wartość_początkowa:przyrost:wartość_końcowa
    instrukcje
end
```

```
while warunek
    instrukcje
end
```

```
function result = testfor(start, stop)

result = [];
for i = start : 1 : stop
    result = [result circle(i)];
end
```

```
octave-3.0.0.exe:25> testfor(5, 10)
ans =
```

```
    78.540    113.097    153.938    201.062    254.469    314.159
```

```
octave-3.0.0.exe:26> x = testfor(5, 10);
octave-3.0.0.exe:27> x
x =
```

```
    78.540    113.097    153.938    201.062    254.469    314.159
```

```
function result = testwhile(start, max)

result = [];
r = start;
area = circle(r);
while area <= max
    result = [result area];
    r = r + 1;
    area = circle(r);
end
```

```
octave-3.0.0.exe:33> testwhile(5, 1000)
```

```
ans =
```

```
Columns 1 through 7:
```

```
    78.540    113.097    153.938    201.062    254.469    314.159
380.133
```

```
Columns 8 through 13:
```

```
    452.389    530.929    615.752    706.858    804.248    907.920
```

```
octave-3.0.0.exe:34> testwhile(50, 1000)
```

```
ans = [] (0x0)
```


Pętle

- Matlab umożliwia stosowanie słów kluczowych `break` i `continue`

Typy

- Podstawowym typem jest wartość zmiennoprzecinkowa
- Format wyprowadzania danych (ale nie precyzję obliczeń) można zmienić poleceniem format

Łańcuchy tekstowe

- Łańcuchy tekstowe są traktowane jako wektory
- Literały tekstowe umieszcza się w pojedynczych cudzysłowach

```
octave-3.0.0.exe:49> text = 'ala ma kota'
```

```
text = ala ma kota
```

```
octave-3.0.0.exe:50> text(3)
```

```
ans = a
```

```
octave-3.0.0.exe:51> text(5:11)
```

```
ans = ma kota
```

```
octave-3.0.0.exe:52> 2 * text
```

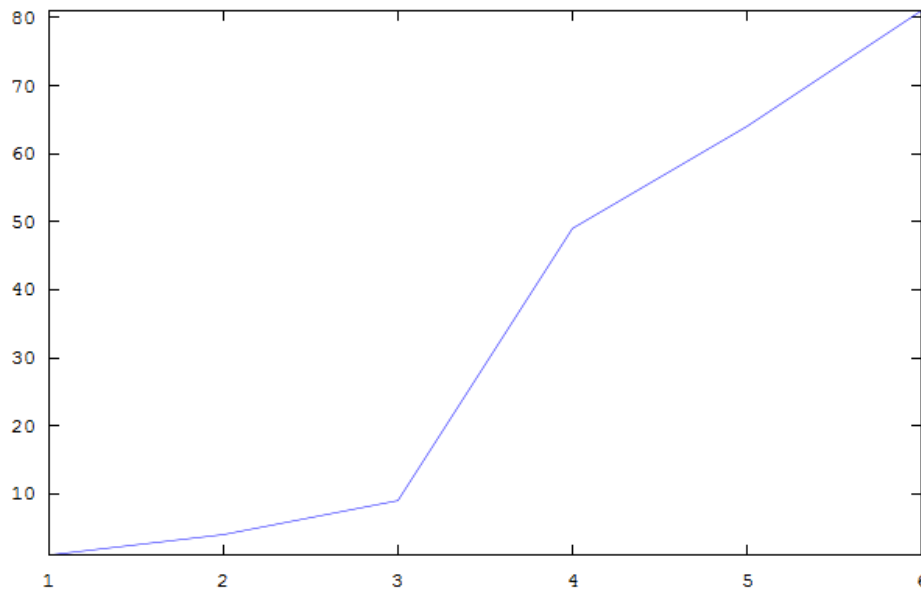
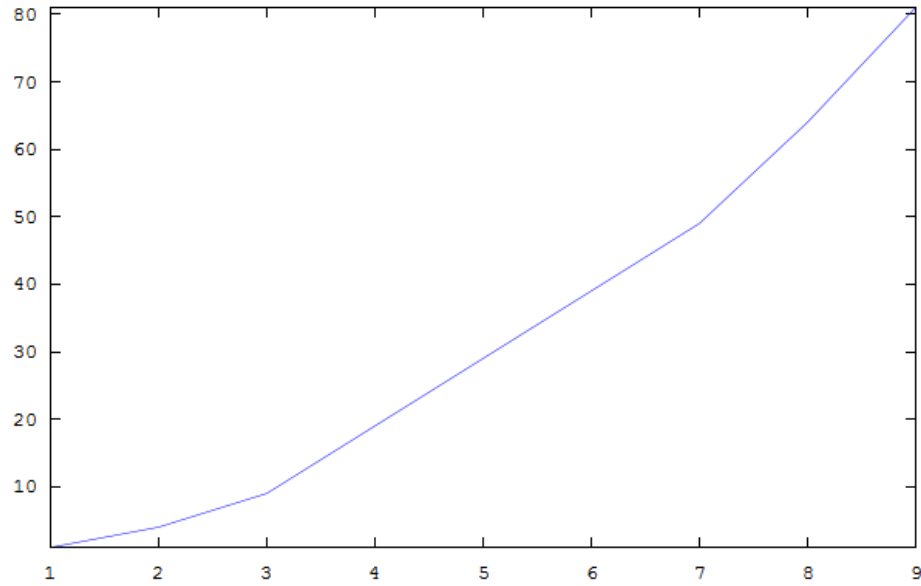
```
ans =
```

```
    194    216    194     64    218    194     64    214    222    232  
194
```

Grafika

- Wykres we współrzędnych kartezjańskich tworzy się instrukcją `plot`
- Jeśli argument jest jeden, jako odcięte przyjmuje się indeksy wektora
- Jeśli argumenty są dwa, pierwszy to wektor odciętych, drugi - rzędnych

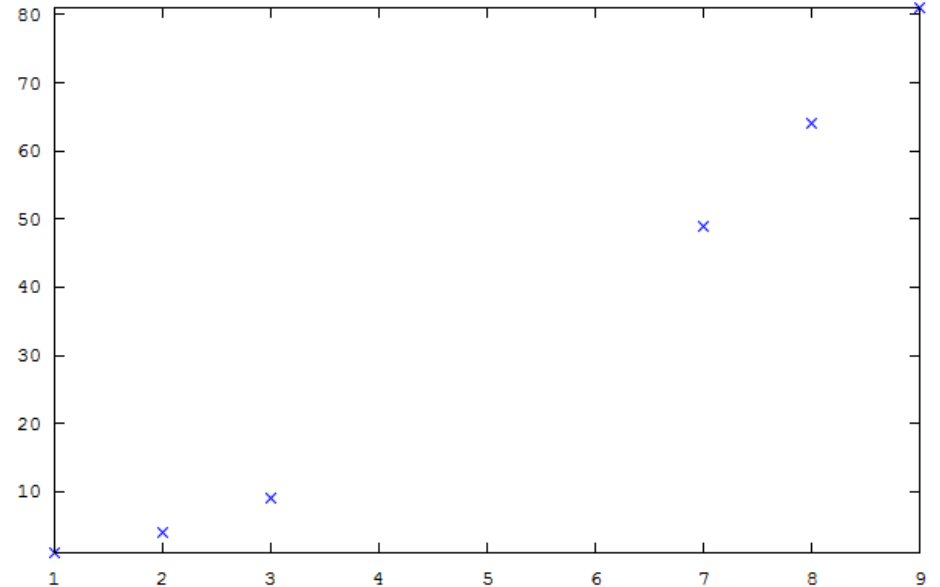
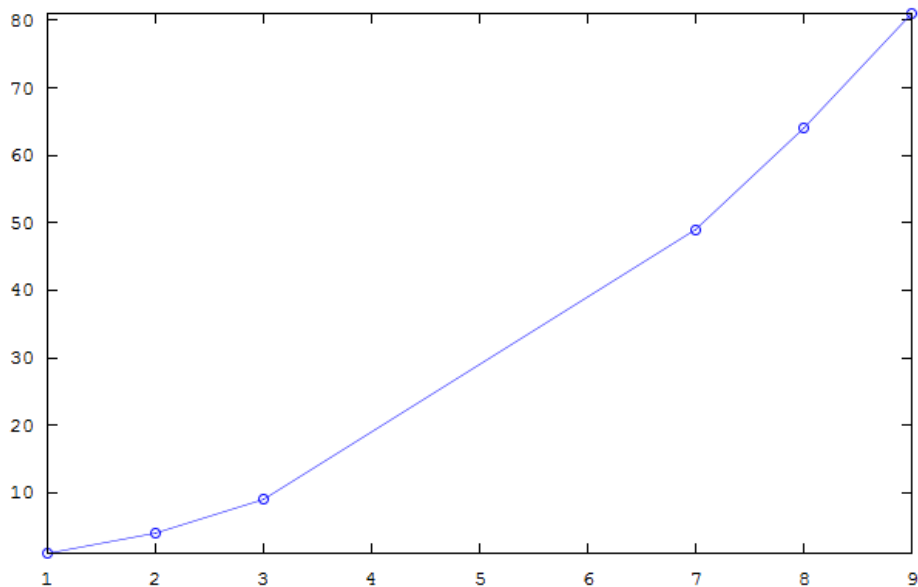
```
octave-3.0.0.exe:59> x = [1 2 3 7 8 9];  
octave-3.0.0.exe:60> y = x.^2;  
octave-3.0.0.exe:61> plot(x, y);  
octave-3.0.0.exe:62> plot(y);
```



Grafika

- Aby zmienić wygląd linii można użyć argumentu format, np.

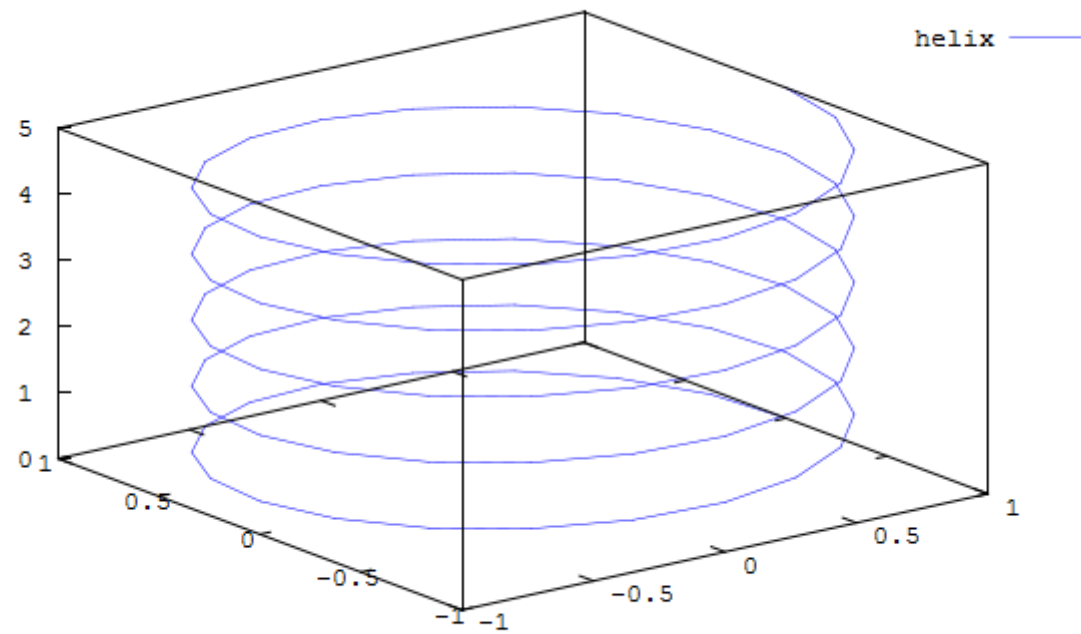
```
octave-3.0.0.exe:71> plot(x, y, '-o');  
octave-3.0.0.exe:72> plot(x, y, 'x');
```



Grafika 3D

- Wykres w 3 wymiarach można uzyskać komendą `plot3`
- Argumentami są wektory zawierające współrzędne (x, y, z) kolejnych punktów wykresu

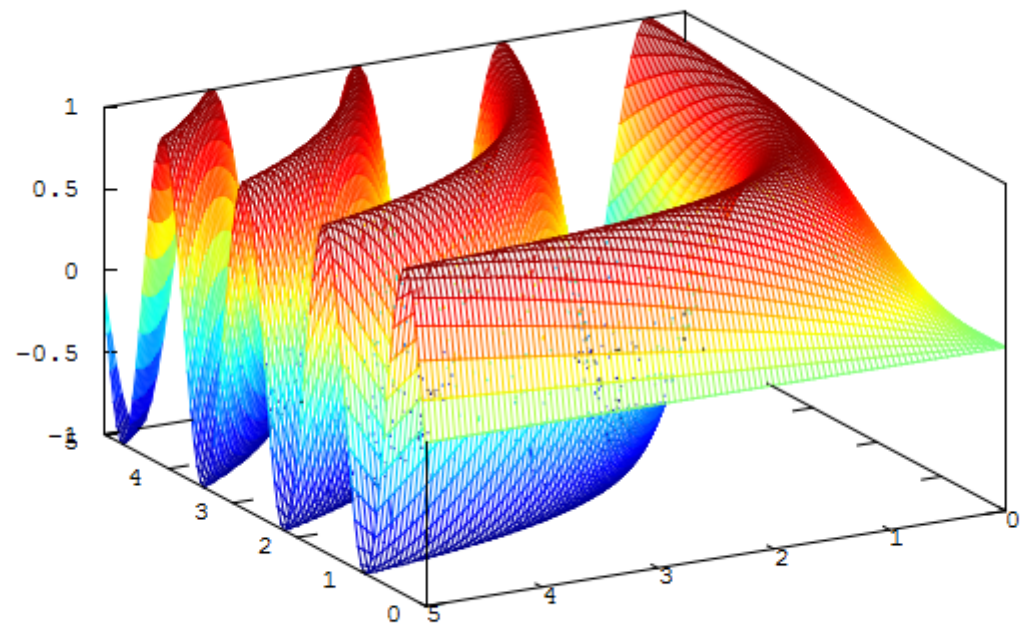
```
octave-3.0.0.exe:52> z = [0:0.05:5];  
octave-3.0.0.exe:53> plot3 (cos(2*pi*z), sin(2*pi*z), z,  
";helix;");
```



Grafika 3D

- Aby wykreślić powierzchnię w trzech wymiarach, należy użyć instrukcji `mesh`
- Argumentami są:
 - wektor indeksów dla osi x (rozmiar m)
 - wektor indeksów dla osi y (rozmiar n)
 - macierz zawierająca wartości dla wszystkich par indeksów x i y (rozmiar m na n)

```
octave-3.0.0.exe:65> x = [0:0.05:5]';  
octave-3.0.0.exe:66> y = x';  
octave-3.0.0.exe:67> z = sin(x*y);  
octave-3.0.0.exe:68> mesh(x, y, z)
```



Operacje na plikach

- Matlab może czytać i zapisywać wiele formatów plików
- Podstawowym plikiem jest plik binary, w którym znajdują się zmienne (macierze)
- Do zapisu służy polecenie `save`, do odczytu - `load`
- `save nazwa_pliku zmienna1 zmienna2 zmienna3`
- `load nazwa_pliku`

```
octave-3.0.0.exe:17> a = [1 2; 3 4];
octave-3.0.0.exe:18> b = 7;
octave-3.0.0.exe:19> save test.dat a b
octave-3.0.0.exe:20> clear
octave-3.0.0.exe:21> a
error: `a' undefined near line 21 column 1
octave-3.0.0.exe:21> b
error: `b' undefined near line 21 column 1
octave-3.0.0.exe:21> load test.dat
octave-3.0.0.exe:22> a
a =

    1    2
    3    4

octave-3.0.0.exe:23> b
b = 7
```

Operacje na plikach

- Alternatywnie można stosować zapis/odczyt w formacie tekstowym
- Jest to wygodne przy imporcie danych z innych źródeł
- W przypadku zapisu nie są zapisywane nazwy zmiennych, poszczególne zmienne nie są od siebie oddzielane

```
octave-3.0.0.exe:36> save -ascii test.dat a b
octave-3.0.0.exe:37> clear
octave-3.0.0.exe:38> a
error: `a' undefined near line 38 column 1
octave-3.0.0.exe:38> b
error: `b' undefined near line 38 column 1
octave-3.0.0.exe:38> load test.dat
error: load: test.dat: inconsistent number of
columns near line 3
error: load: unable to extract matrix size
from file `test.dat'
```

```
1.00000000e+000 2.00000000e+000
3.00000000e+000 4.00000000e+000
7.00000000e+000
```

```
octave-3.0.0.exe:45> a = [1 2; 3 4];
octave-3.0.0.exe:46> c = [5 6; 7 8];
octave-3.0.0.exe:47> save -ascii test.dat a c
octave-3.0.0.exe:48> clear
octave-3.0.0.exe:49> a
error: `a' undefined near line 49 column 1
octave-3.0.0.exe:49> c
error: `c' undefined near line 49 column 1
octave-3.0.0.exe:49> load test.dat
octave-3.0.0.exe:50> ans
octave-3.0.0.exe:51> test
test =
```

```
1    2
3    4
5    6
7    8
```

```
1.000000000e+000 2.000000000e+000
3.000000000e+000 4.000000000e+000
5.000000000e+000 6.000000000e+000
7.000000000e+000 8.000000000e+000
```

Model

- Model jest uproszczeniem rzeczywistości
- Uproszczenie pozwala pominąć nieistotne (w danym momencie, aspekcie) szczegóły
- Jednocześnie pomaga uwypuklić kwestie istotne

W stronę UML

- Prace nad UML rozpoczęły się w 1994, kiedy Rumbaugh i Booch, obaj zatrudniani przez Rational Software Corporation, rozpoczęli prace nad unifikacją OMT i OOAD. Rezultat, Unified Method (UM) 0.8, został zaprezentowany w '95. W tym samym roku, Jacobson dołączył do Rational Software Corporation i wzbogacił UM elementami własnego OOSE, co zaowocowało UM 0.9 i UM 0.91 (oba w '96). Od tego momentu język ten jest znany jako **UML**.

Rozwój UML

- Wysiłki Rational Software Corporation zostały szybko wsparte przez istotne firmy, między innymi: IBM, DEC, HP, Oracle, Unisys, Microsoft. Doprowadziło to do dalszego rozwoju - wersji 1.0 w 1997. Wersja ta została później przekazana do Object Management Group (OMG). Wersja 1.1 powstała w tym samym roku. Była to wersja oficjalna do 2001 (wersja 1.4). Wersja 1.5 stała się oficjalna w 2003.

Diagramy UML

- Model w UML jest graficzną reprezentacją systemu
- Reprezentacja składa się z logicznie połączonych diagramów
- Wersja 2.0 zawiera 13 typów diagramów
- Istotnym pojęciami są pojęcia **klasyfikatora** (classifier) – abstrakcyjnej kategorii która uogólnia kolekcję wystąpień mających te same cechy, oraz **wystąpienia** (instance) – egzemplifikacji klasyfikatora

Diagramy przypadków użycia

- Umożliwiają:
 - Identyfikację i dokumentację wymogów
 - Analizę zakresu aplikacji
 - Komunikację pomiędzy twórcami, właścicielami, klientami itd.
 - Opracowanie projektu przyszłego systemu, organizacji
 - Określenie procedur testowych dla systemu
- Są dwa typy diagramów przypadku użycia:
 - biznesowe
 - systemowe

Diagramy przypadków użycia

- Zawierają:
 - Przypadki użycia
 - Aktorów
 - Związki (relacje)

Przypadki użycia

- Specyfikacja sekwencji akcji (i ich wariantów) które system może wykonać poprzez interakcję z aktorami tego systemu
- Przypadek użycia jest spójnym fragmentem funkcjonalności systemu
- Nazwą jest rozkaz wypełnienia określonej funkcji. Nazwa jest umieszczona w owalu



Zweryfikuj użytkownika

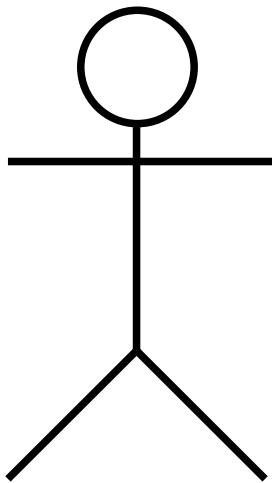
Sprawdź hasło

Aktor

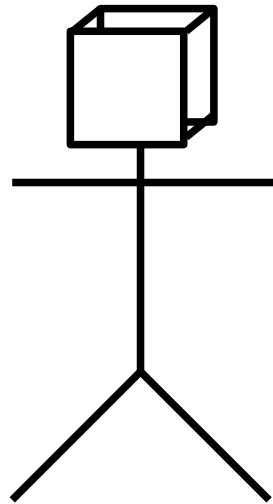
- Aktor jest spójnym zbiorem ról odgrywanych przez użytkowników podczas interakcji z przypadkami użycia
- Aktorami mogą być:
 - Osoby (pojedyncza osoba, grupa, organizacja itp.)
 - Zewnętrzne systemy (programowe bądź sprzętowe)
 - Czas
- Nazwa to rzeczownik odzwierciedlający rolę odgrywaną w systemie
- Aktor może używać wielu przypadków użycia, przypadek użycia może być używany przez wielu aktorów

Stereotypy aktorów

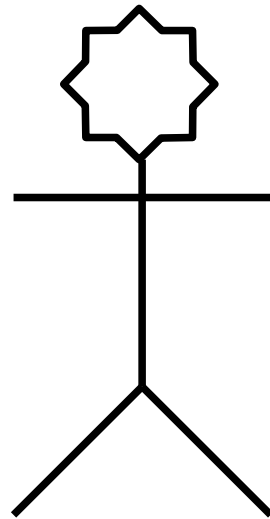
- Klasyczny symbol aktora może być stereotypowany aby rozróżnić między różnymi typami aktorów



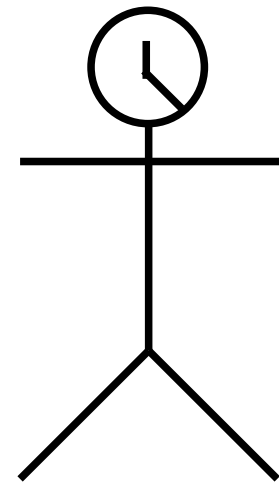
klasyczny / człowiek



system zewnętrzny



urządzenie



czas

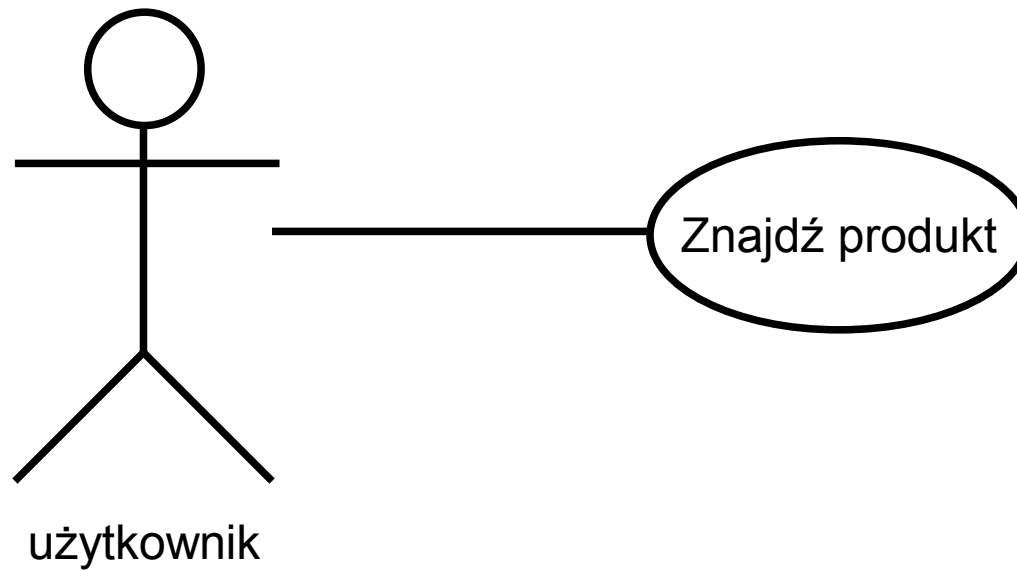
Związek (relationship)

- Wiąże ze sobą elementy diagramu (np. aktorów i przypadki użycia)
- Są 4 rodzaje związków:
 - Asocjacja (association)
 - Uogólnienie (generalisation)
 - Zależność (dependence)
 - Realizacja (realisation)

Asocjacja

- Asocjacja opisuje związek pomiędzy (dwoma lub więcej) wystąpieniami klasyfikatorów
- W diagramie przypadków użycia reprezentuje dwukierunkową komunikację pomiędzy aktorem i przypadkiem użycia
- Jej reprezentacją graficzną jest ciągła linia
- Zazwyczaj nie są nazywane

Asocjacja



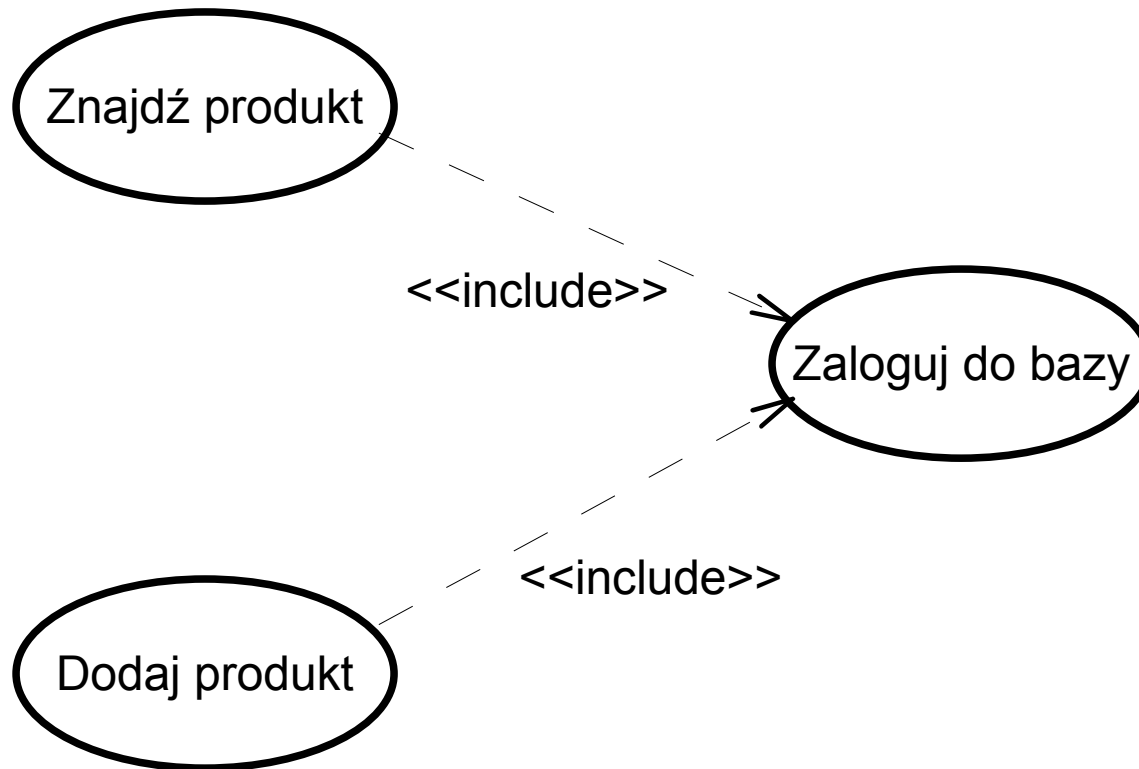
Zależność (dependency)

- Zależność jest związkiem pomiędzy dwoma elementami modelu gdzie zmiana w jednym elemencie (niezależnym one) ma wpływ na drugi element (zależny)
- Jest obrazowana jako linia przerywana zakończona otwartą strzałką
- W diagramach przypadków użycia zależność jest stereotypowana w:
 - Zależność <<include>>
 - Zależność <<extend>>

Zależność <<include>>

- Związek między przypadkiem zawierającym i zawieranym
- Przypadek zawierany jest wykonywany zawsze gdy wykonywany jest przypadek zawierający – i tylko wtedy
- Jest przydatna gdy kilka przypadków użycia zawiera tę samą wspólną część
- Strzałka skierowana jest od przypadku zawierającego do zawieranego

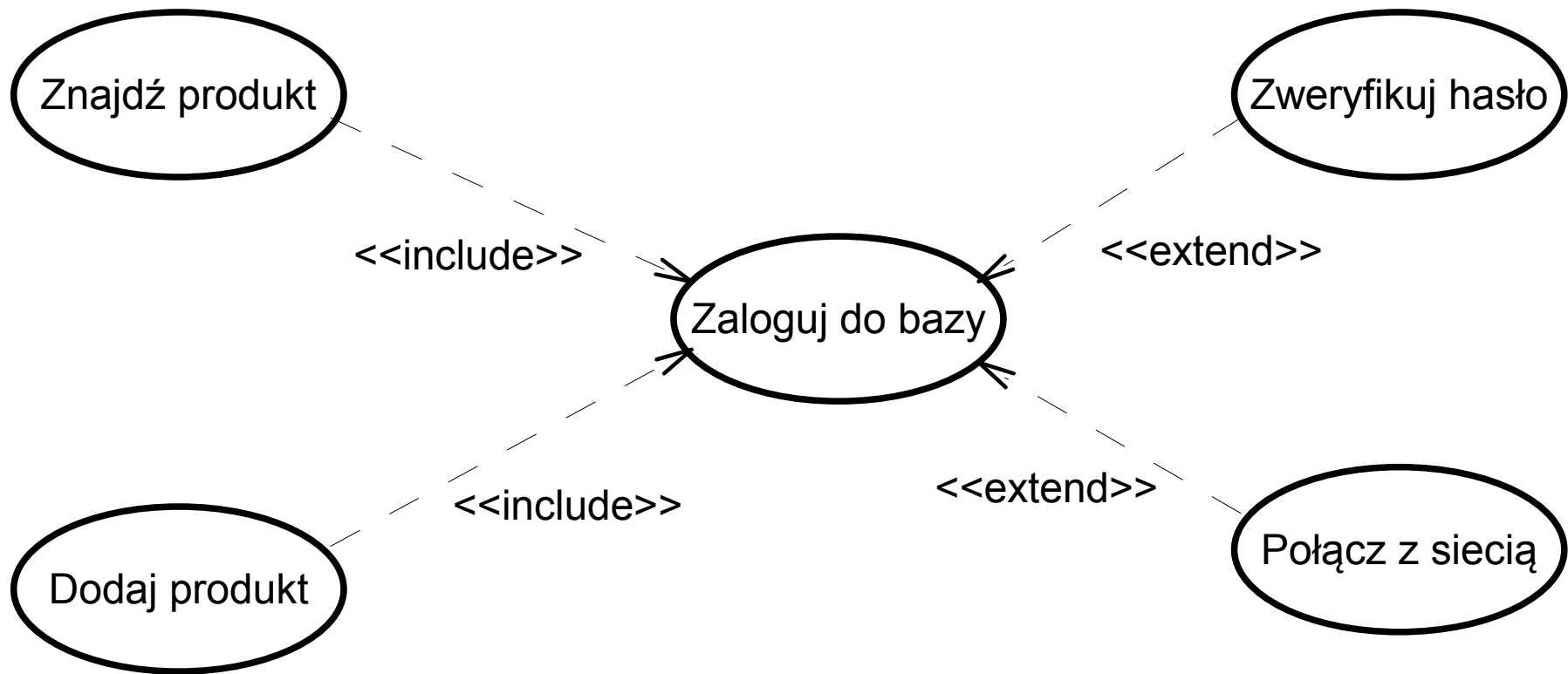
Zależność <<include>>



Zależność <<extend>>

- Zależność między przypadkiem podstawowym i przypadkiem który opcjonalnie może wprowadzić dodatkową funkcjonalność do przypadku podstawowego
- Jest przydatna gdy przypadek może, w pewnych warunkach, być uzależniony od innych przypadków
- Strzałka wskazuje od rozszerzenia do przypadku podstawowego

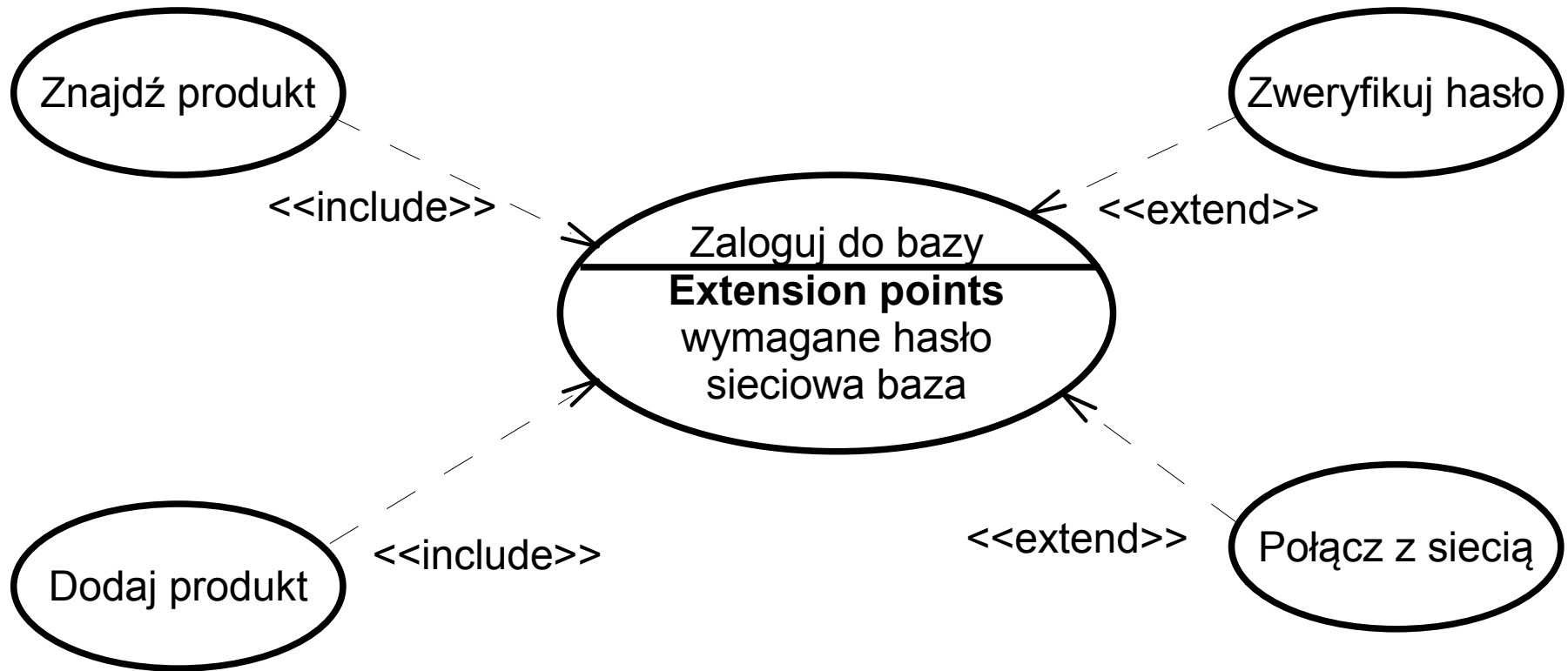
Zależność <<extend>>



Punkty rozszerzenia

- Jest możliwe określenie sytuacji (warunków) w których musi nastąpić dołączenie przypadków rozszerzających
- Są one wyszczególnione w rozszerzanym przypadku, pod poziomą linią

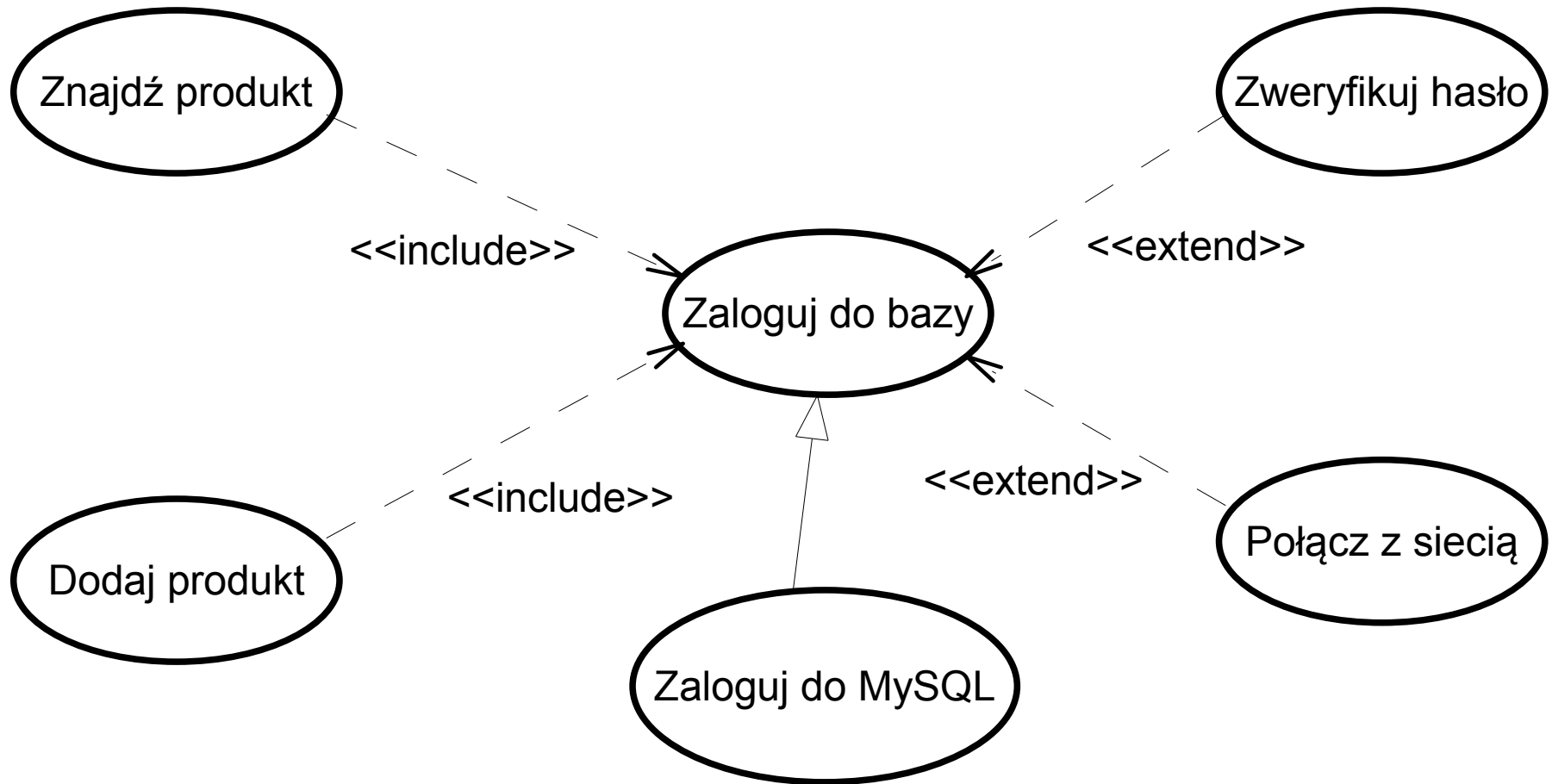
Punkty rozszerzenia



Uogólnienie

- Uogólnienie jest taksonomiczną relacją pomiędzy ogólnym i specjalizowanym klasyfikatorem
- Specjalizowany klasyfikator dziedziczy wszystkie cechy klasyfikatora ogólnego
- Jest obrazowana linią zakończoną zamkniętą strzałką, wskazującą w stronę klasyfikatora ogólnego

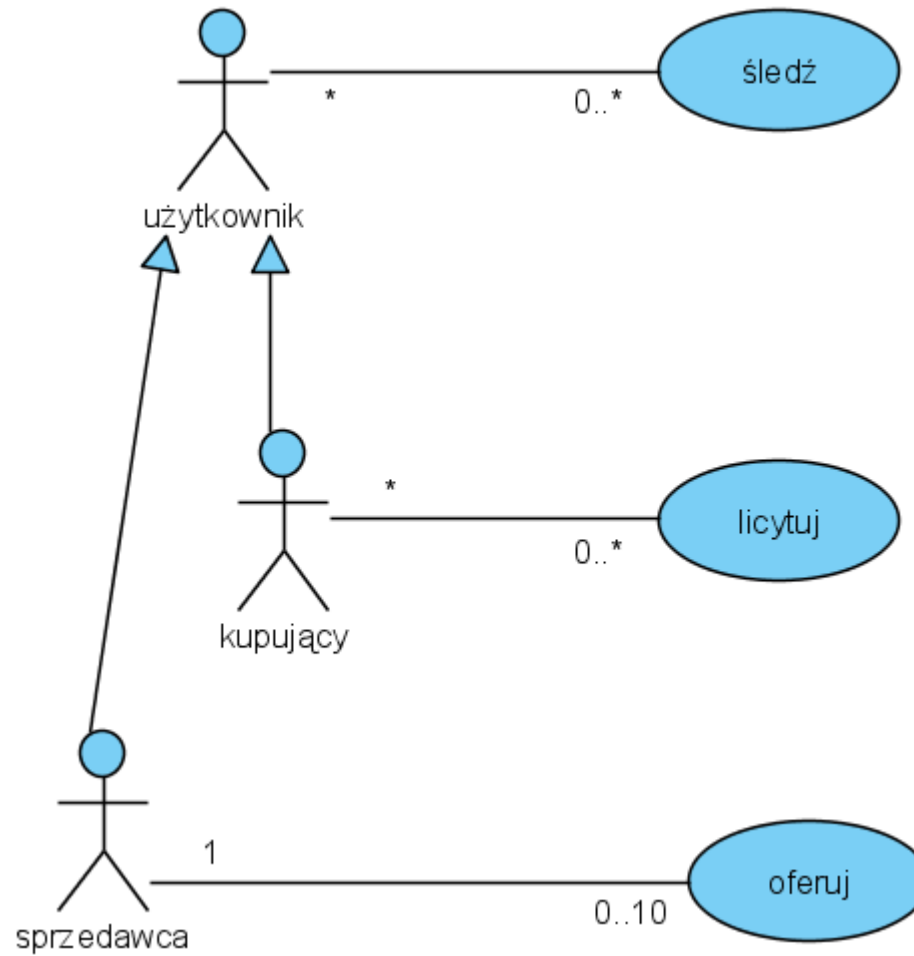
Uogólnienie



Liczebność

- Umożliwia określenie liczby elementów biorących udział w tej asocjacji, na każdym jej końcu
- Możliwe przypadki:
 - n $(n > 0)$ dokładnie n
 - $n..*$ $(n \geq 0)$ n lub więcej
 - $n..m$ $(m > n \geq 0)$ od n do m
 - $*$ wiele (nieznana liczba)
 - $n, m, o..p, q$ $(q > p...)$ lista wartości

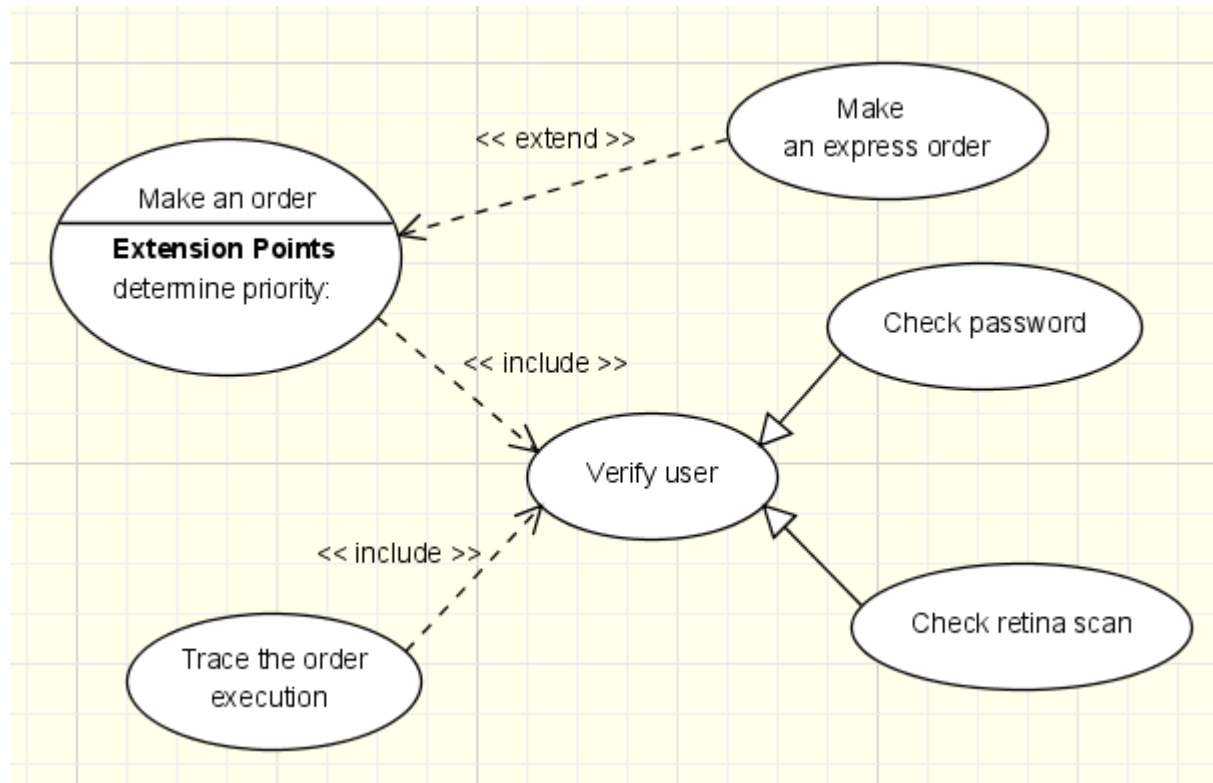
Liczebność



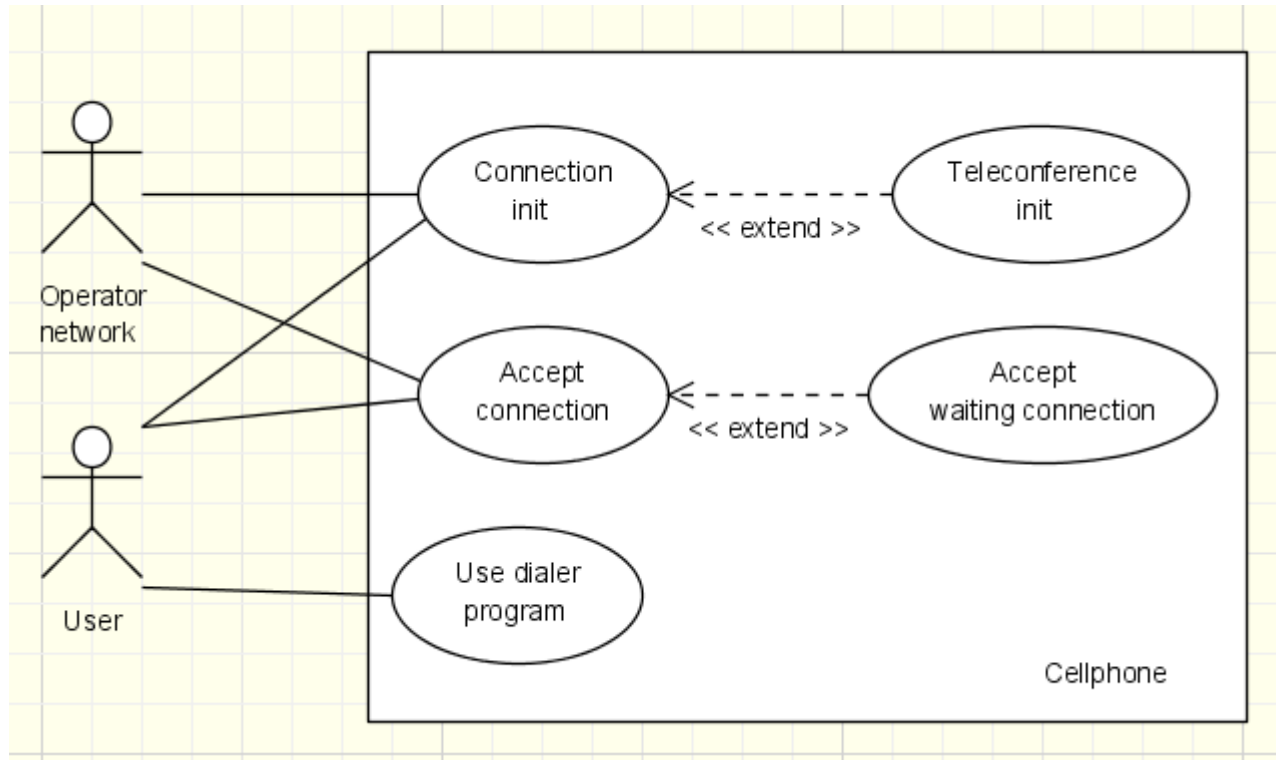
Dokumentowanie przypadków użycia

- Diagram przypadków użycia sam w sobie jest bardzo ogólnikowy
- Aby precyzyjnie określić pożądane zachowanie systemu, każdy przypadkiem użycia powinien posiadać dodatkowa informację, tzw. scenariusz
- Scenariusz jest sekwencją akcji, określająca zachowanie
- Dla złożonych przypadków można zdefiniować główny oraz alternatywne scenariusze
- Scenariusz może zostać zapisany w języku naturalnym, pseudo-kodzie, tabeli itp.

Przykładowe diagramy



Przykładowe diagramy

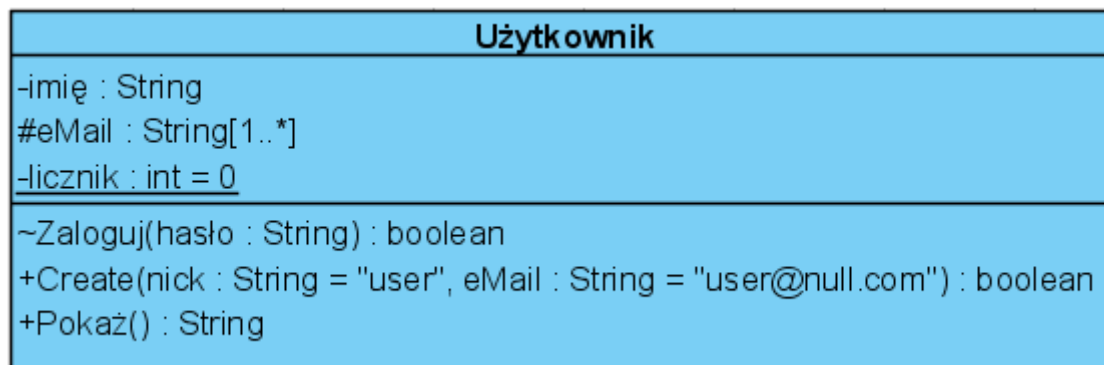


Diagramy klas

- Zawiera informacje o statycznych związkach między elementami (klasami)
- Są ściśle powiązane z technikami programowania zorientowanego obiektowo
- Są jednymi z istotniejszych diagramów w UML

Symbol klasy

- Symbolem klasy jest prostokąt, zwykle podzielony poziomymi liniami na trzy sekcje:
 - nazwy
 - atrybutów
 - operacji
- W razie potrzeby może zostać uzupełniony dodatkowymi sekcjami (np. wyjątków)



Symbol klasy

- Przy złożonych klasach wyświetlenie wszystkich atrybutów i operacji może zabrać zbyt dużo miejsca
- Możliwe rozwiązania to:
 - Wyświetlenie tylko nazwy klasy, bez sekcji atrybutów i operacji
 - Wyświetlenie tylko nazwy klasy, z pustymi sekcjami atrybutów i operacji
 - Wyświetlenie tylko części atrybutów lub operacji, zaznaczając kontynuację poprzez wielokropek
 - Ukrycie niektórych atrybutów lub operacji

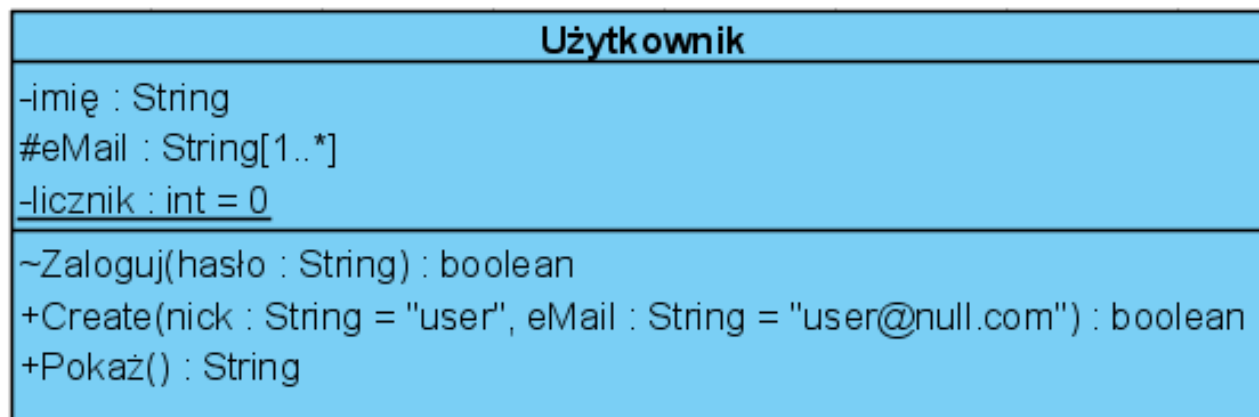
Kontrola dostępu

- Można określić modyfikatory dostępu dla składowych
- Są one ściśle powiązane z koncepcjami programowania zorientowanego obiektowo
- Możliwe rodzaje dostępu:
 - + publiczny
 - - prywatny
 - # chroniony
 - ~ pakietu

Użytkownik
-imię : String #eMail : String[1..*] <u>-licznik : int = 0</u>
~Zaloguj(hasło : String) : boolean +Create(nick : String = "user", eMail : String = "user@null.com") : boolean +Pokaż() : String

Składniki statyczne

- Składniki można zadeklarować jako statyczne – działające na rzecz klasy, nie obiektu
- Koncepcja identyczna jak w językach zorientowanych obiektowo
- Reprezentacją graficzną jest podkreślenie



Specyfikacja składników

- Atrybuty mogą mieć określone:
 - Typ. Typ jest umieszczany po nazwie, oddzielony dwukropkiem
 - Liczebność
 - Wartość początkową
- Operacje mogą mieć określone:
 - Typ zwracany. Typ jest umieszczany po nazwie, oddzielony dwukropkiem
 - Argumenty. Każdy argument może być określony tak jak atrybut, z dodatkowym oznaczeniem kierunku przekazywania wartości (domyślnie “in”)

Specyfikacja składników

Użytkownik
-imię : String #eMail : String[1..*] <u>-licznik : int = 0</u>
~Zaloguj(hasło : String) : boolean +Create(nick : String = "user", eMail : String = "user@null.com") : boolean +Pokaż() : String

Związki

- Wszystkie 4 typy związków są używane
- Głównym typem jest asocjacja
- Może mieć następujące cechy (pogrubiono nowe w stosunku do diagramów przypadków użycia):
 - **nazwa**
 - **role**
 - kierunek nawigacji
 - liczebność
 - **agregacja**

Nazwa

- Można nazwać asocjację aby doprecyzować jej znaczenie
- Nazwa może zawierać kierunek



Role

- Inny sposób doprecyzowania asocjacji
- Rola klasy jest określona przez tekst umieszczony w pobliżu tej klasy
- Można określić jednocześnie nazwę i rolę



Kierunek nawigacji

- Domyślnie asocjacja jest dwukierunkowa
- Aby była jednokierunkowa, dodaje się strzałkę
- Oznacza to że **komunikacja jest jednokierunkowa** (inaczej niż diagramy przypadków użycia)



Liczebność

- Znaczenie identyczne jak w diagramach przypadków użycia



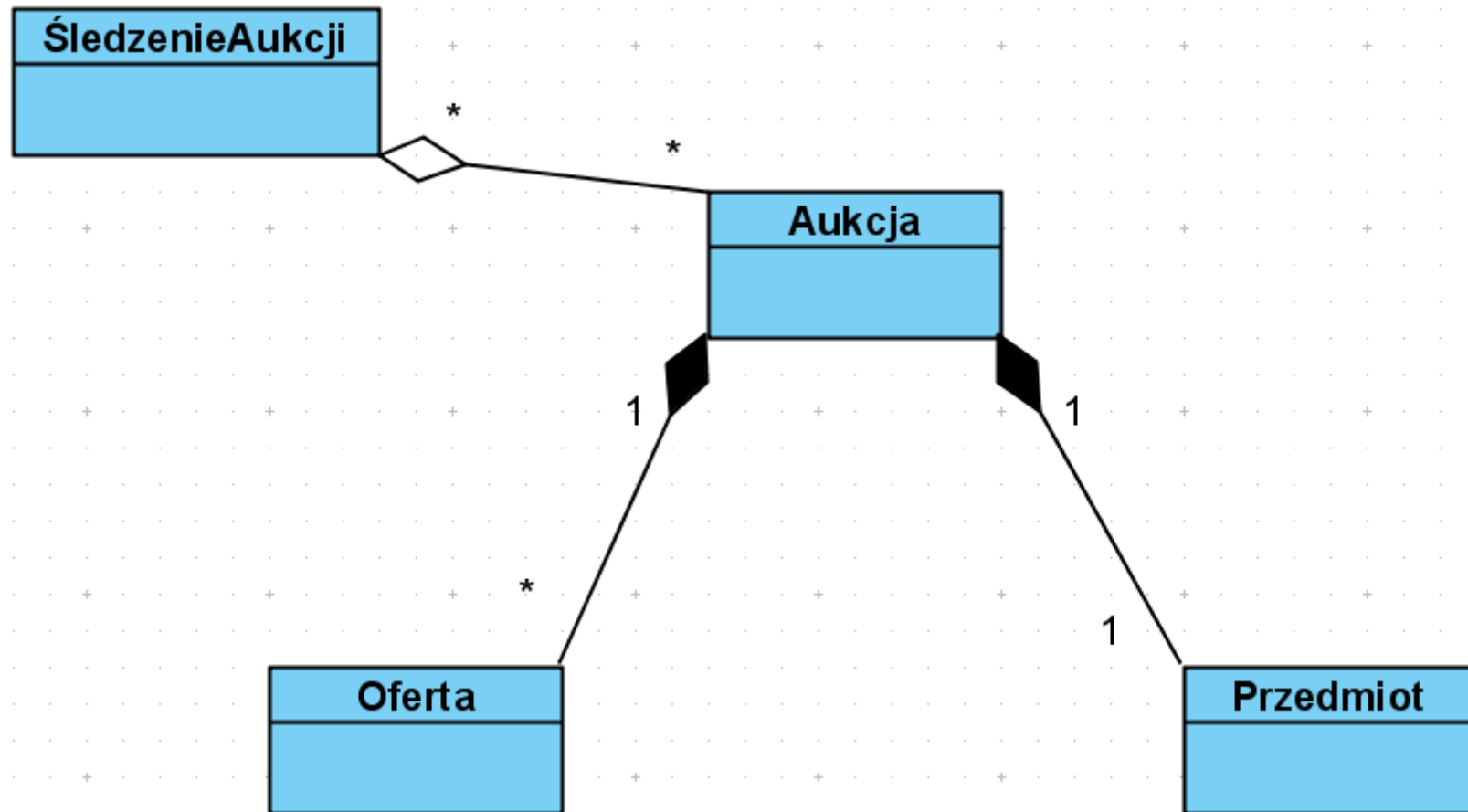
Agregacja

- Określa związek między całością i częścią
- Są dwa typy:
 - całkowita (kompozycja, silna agregacja)
 - częściowa (agregacja, słaba agregacja)
- Jest obrazowana przez romb umieszczony przy symbolu określającym całość
- Silna agregacja jest zobrazowana przez pełen romb, słaba – przez pusty

Silna i słaba agregacja

- W przypadku silnej agregacji części składowe nie mogą istnieć jeśli symbol określający całość jest usunięty
- W przypadku słabej agregacji jest to możliwe. Jeden obiekt może być też zawierany przez wiele innych.

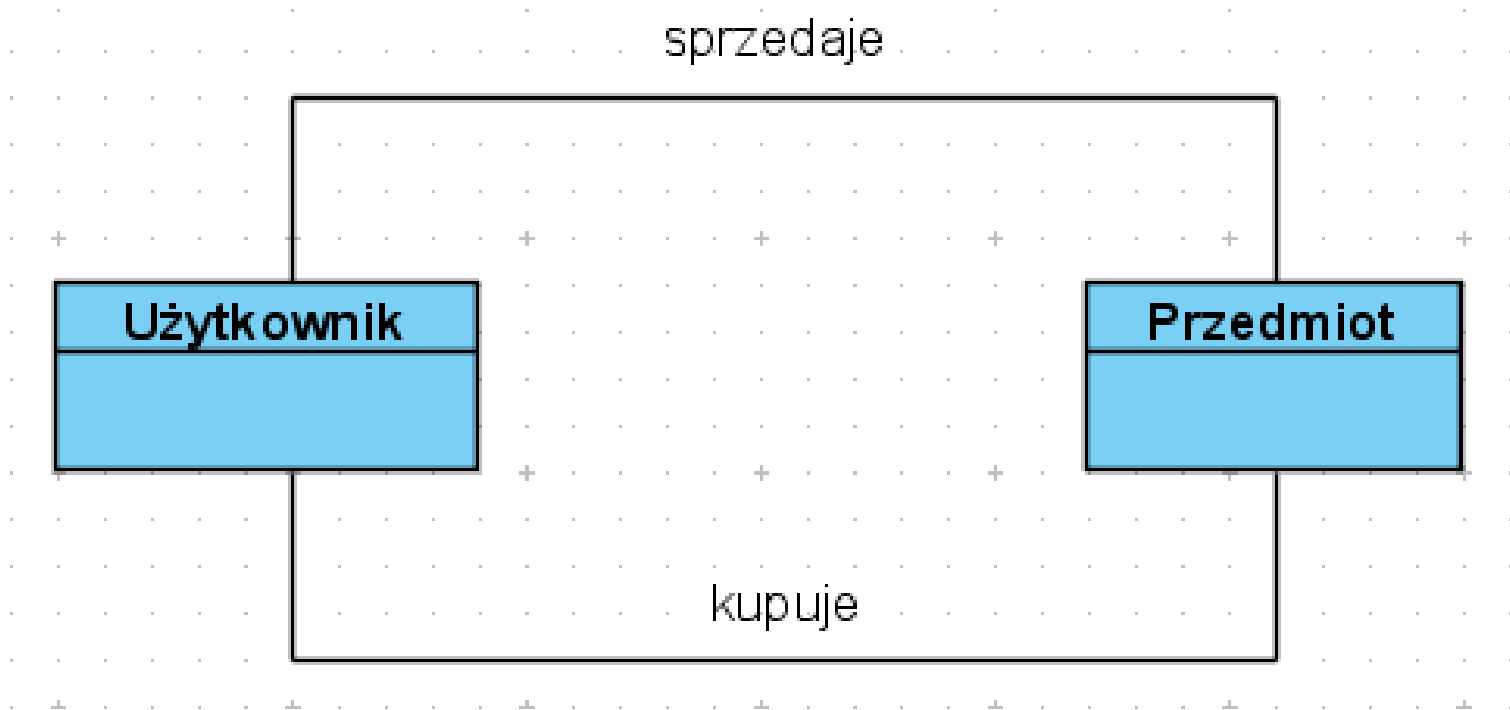
Silna i słaba agregacja



Asocjacja wielokrotna

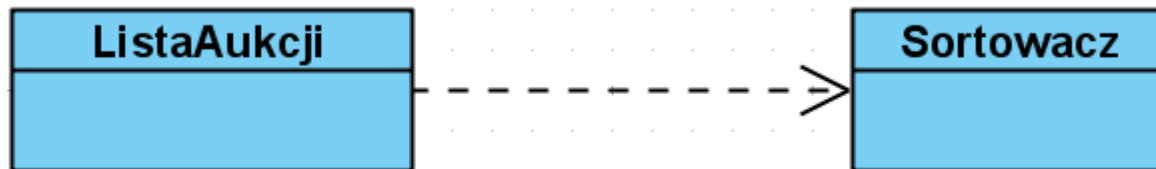
- Dwie klasy mogą być w odmienny sposób związane ze sobą w różnych kontekstach
- W efekcie może być więcej niż jedna asocjacja między klasami
- W takim wypadku każda powinna być nazwana

Multiple associations

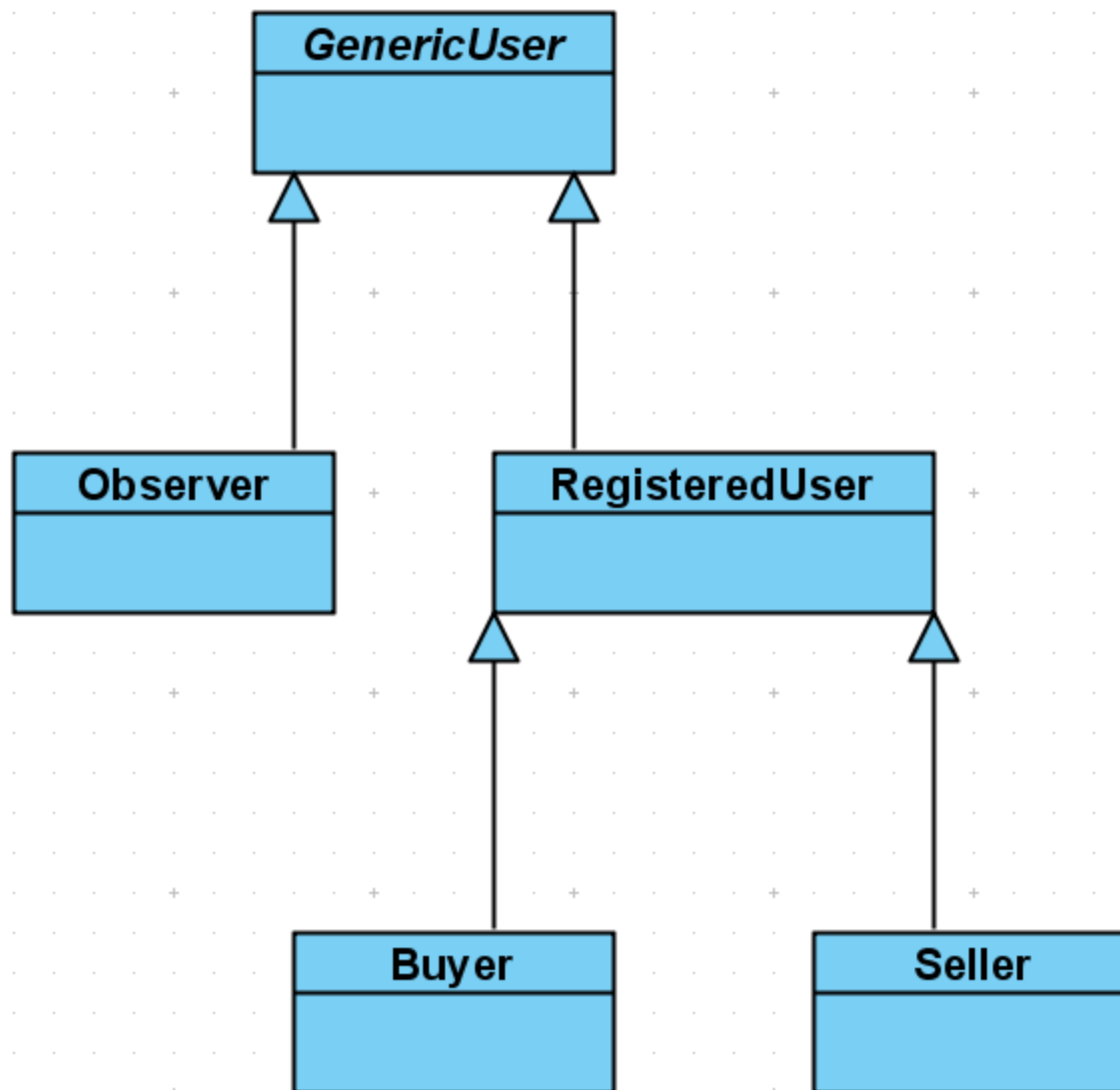


Zależność

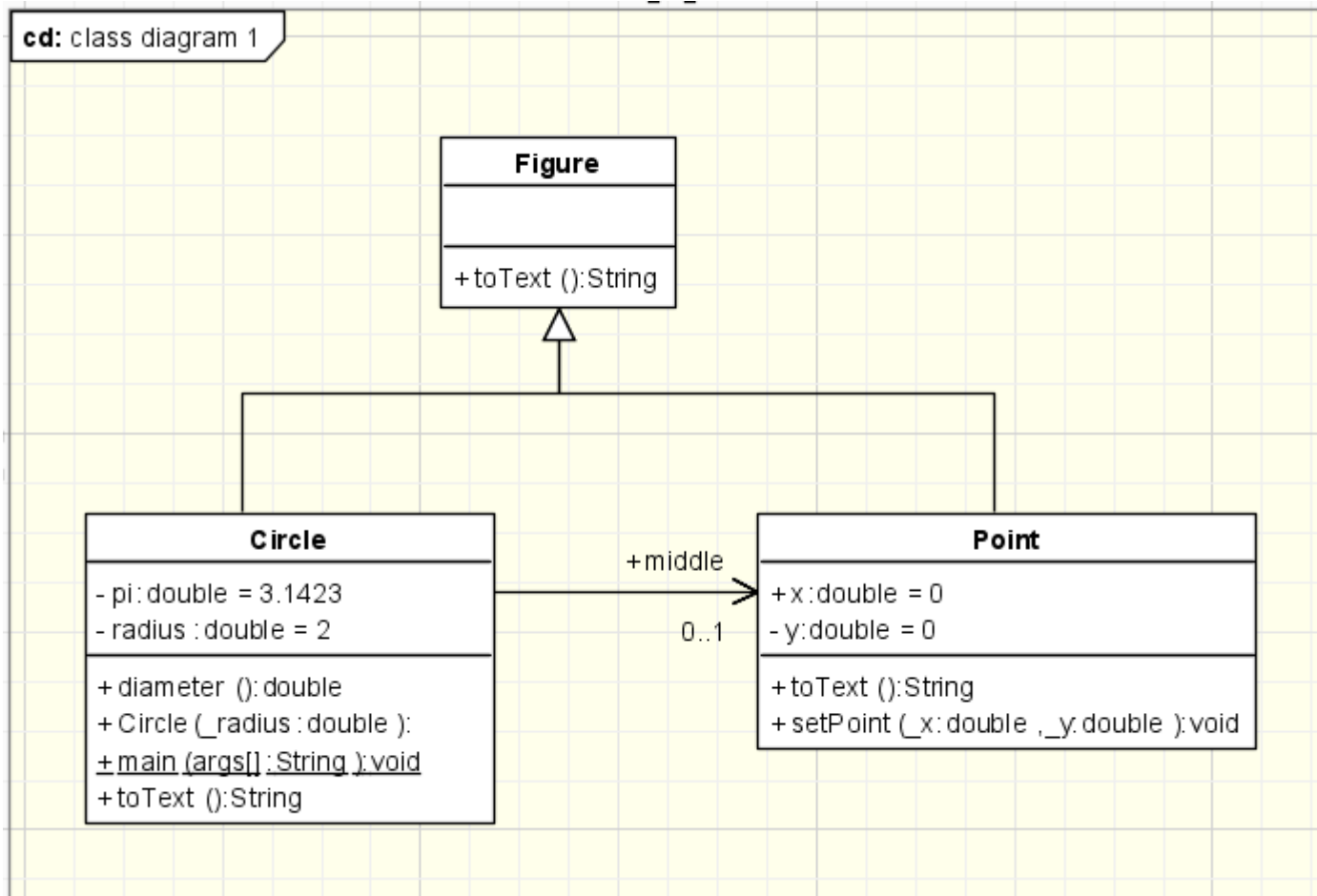
- Oznacza że jedna klasa (klient) w jakiś sposób używa innej klasy (dostawca)
- Jest obrazowana linią przerywaną zakończoną strzałką wskazującą na dostawcę



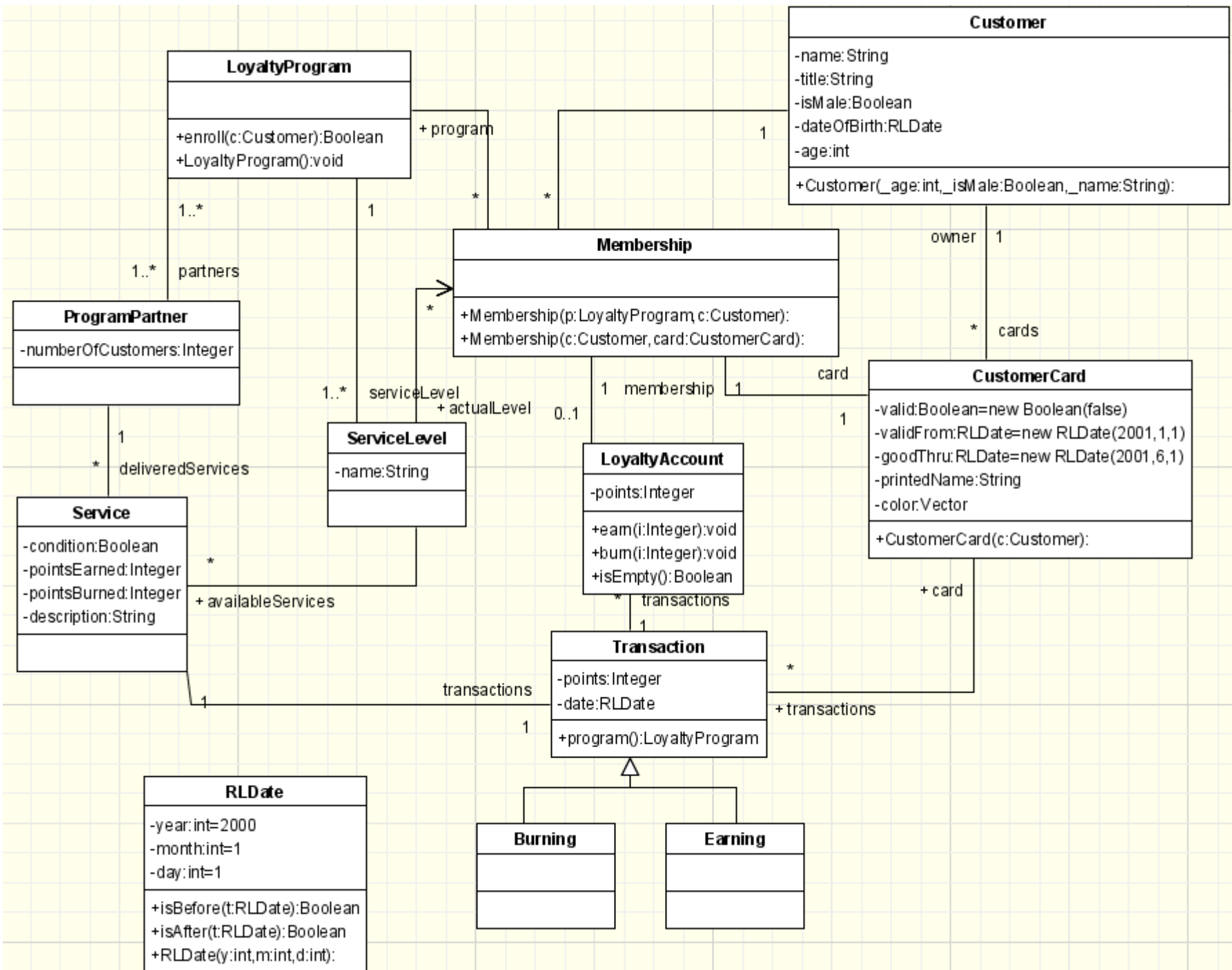
Uogólnienie



Przykładowe diagramy



Przykładowe diagramy



Diagramy czynności (activity)

- Opisują dynamikę systemu (klas- statykę)
- Prezentują przepływ danych i sterowania
- Mogą być stosowane do modelowania:
 - Procesów biznesowych
 - Scenariuszy przypadków użycia
 - Algorytmów

Elementy składowe

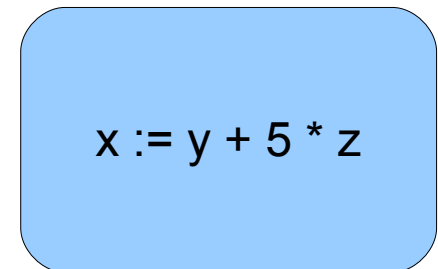
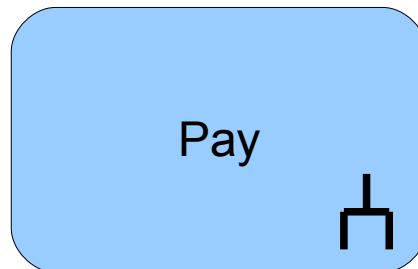
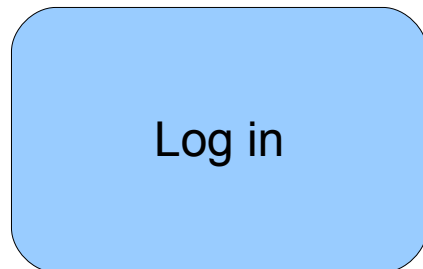
- Czynność
- Akcja
- Przepływ sterowania
- Początek
- Koniec
- Zakończenie przepływu

Czynność

- Reprezentuje złożony proces
- Może zostać (na osobnym diagramie) doprecyzowana, poprzez kolejny diagram czynności, opisujący jej “wnętrze” - powstaje struktura hierarchiczna
- Dekompozycja może przebiegać do poziomu akcji – najmniejszej, niepodzielnej jednostki

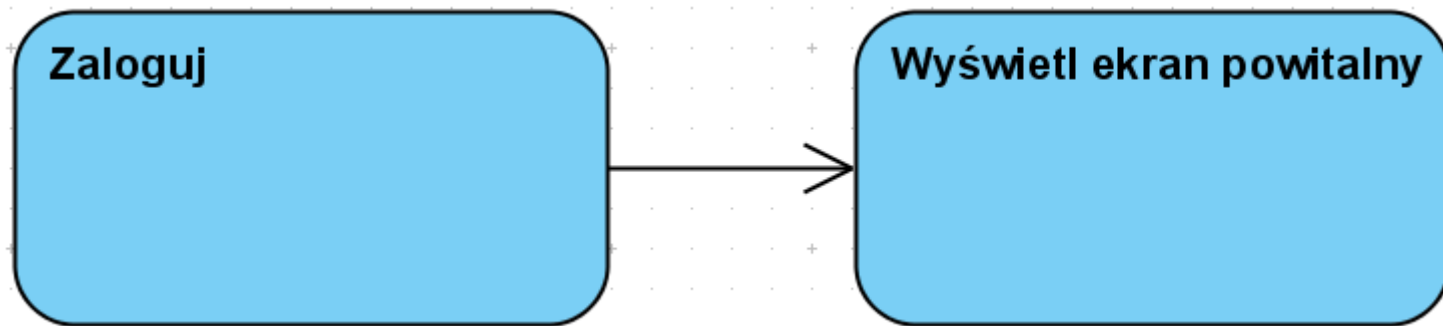
Czynność i akcja

- Symbolem jest prostokąt z zaokrąglonymi rogami
- Czasem czynności posiadające powiązane z nimi poddiagramy posiadają specjalny znacznik



Przepływ sterowania

- Jest to związek między dwiema czynnościami/akcjami mówiący, że po zakończeniu jednej sterowanie będzie przekazane do drugiej
- Symbolem jest strzałka

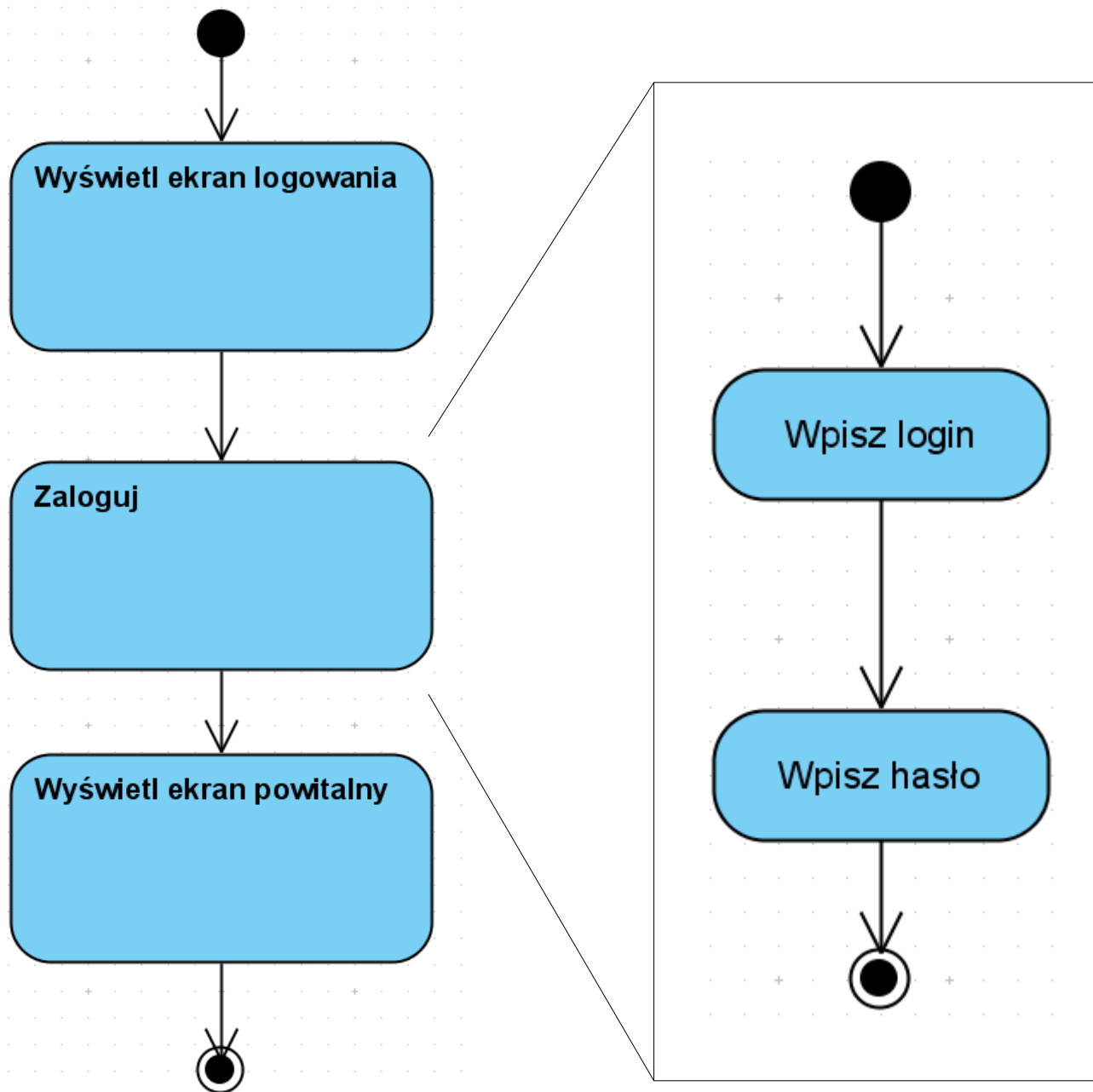


Początek, koniec, zakończenie przepływu

- Początek określa początek przepływu sterowania. Zwykle jeden na diagram. Symbolem jest pełne kółko
- Koniec oznacza zakończenie wszystkich przepływów w diagramie. Może być więcej niż jeden. Symbolem jest małe pełne kółko wewnątrz większego pustego
- Zakończenie przepływu oznacza koniec jednego przepływu. Może być więcej niż jedno. Symbolem jest kółko z krzyżykiem (X)



Prosty diagram



Decyzja i złączenie

- Alternatywne ścieżki przepływu sterowania mogą zostać opisane przy pomocy węzłów decyzji i złącznia
- Węzeł decyzji ma jeden przepływ wejściowy i wiele wyjściowych. Tylko jedno wyjście może być wybrane w danej chwili
- Węzeł złączenia ma wiele wejść i jedno wyjście
- Symbolem obu węzłów jest romb

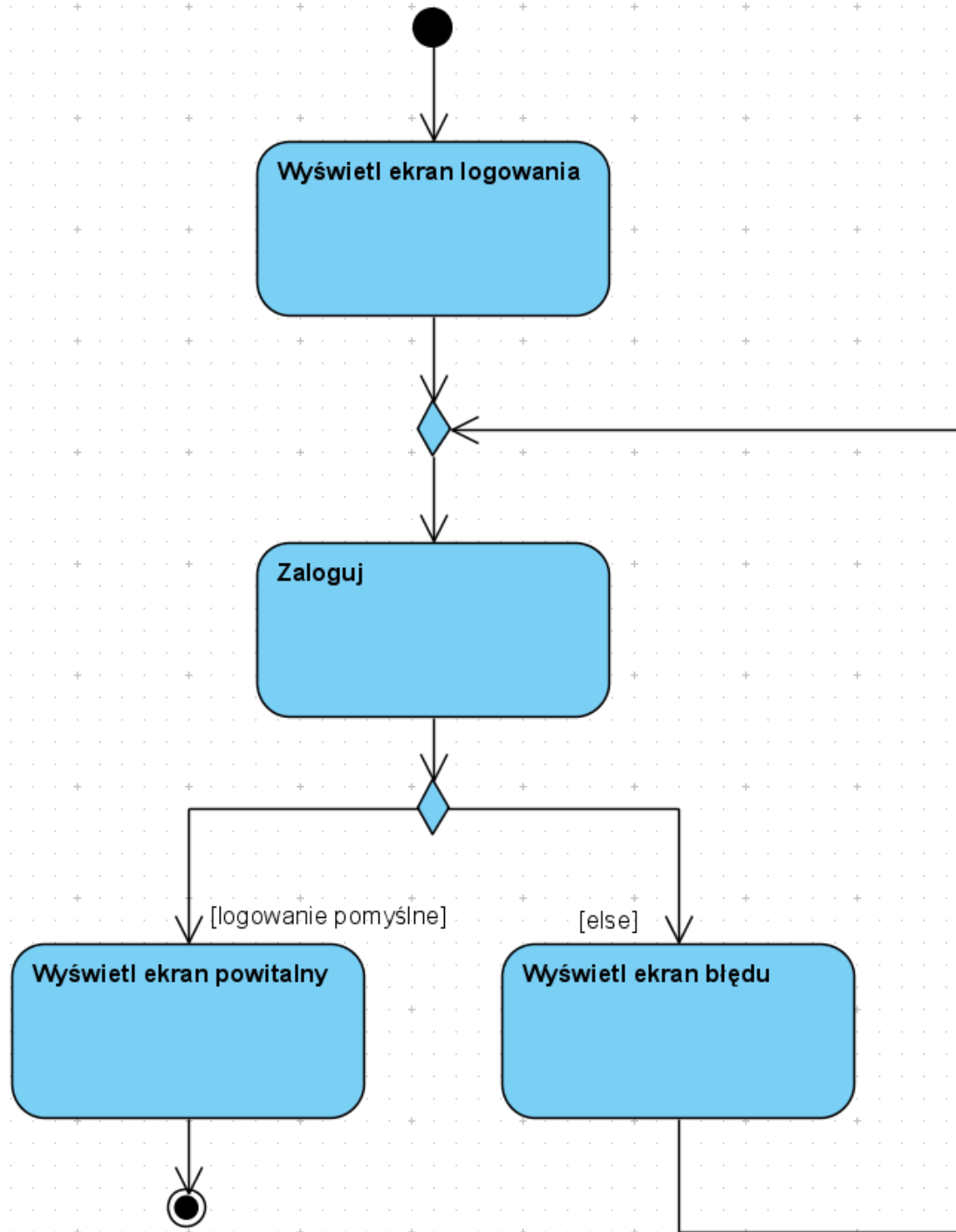
Decyzja

- Wybór wyjścia następuje na podstawie warunku
- Warunek jest umieszczany przy wyjściu, w nawiasach kwadratowych
- Wszystkie warunki muszą się wzajemnie wykluczać
- Jeden z warunków może zostać zastąpiony słowem kluczowym *else*

Złączenie

- Każdy przepływ pojawiający się na wejściu zostanie natychmiast przekazany na wyjście – brak synchronizacji

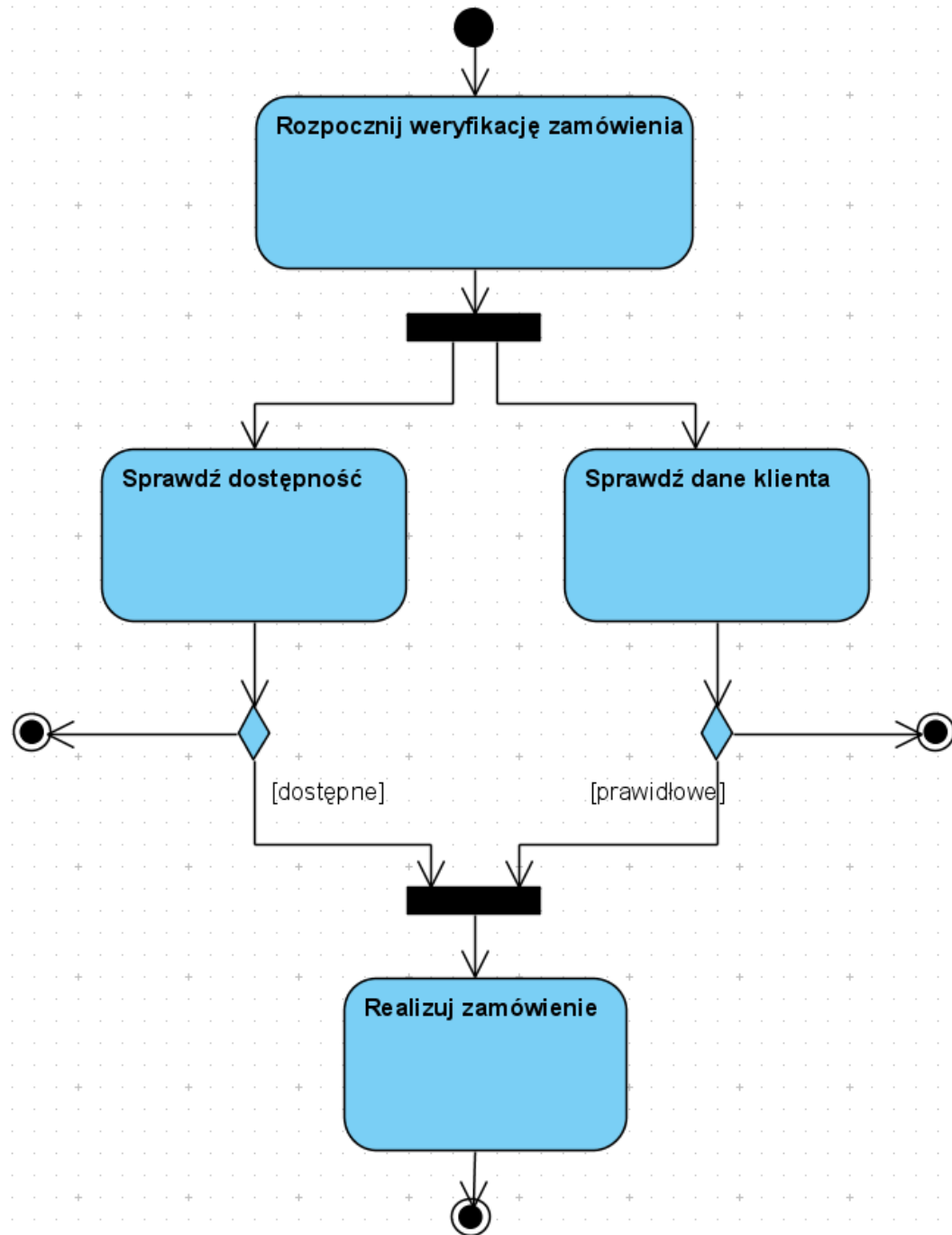
Przykładowy diagram



Przepływy równoległe

- Przepływy mogą być wykonywane równoległe
- Umożliwiają to węzły rozwidlenia i scalenia
- Rozwidlenie ma jedno wejście i wiele wyjść – przepływ wchodzący jest rozdzielany
- Scalenie ma wiele wejść i jedno wyjście.
Przepływ zostanie przekazany do wyjścia tylko jeśli przepływy dotarły do wszystkich wejść – następuje synchronizacja

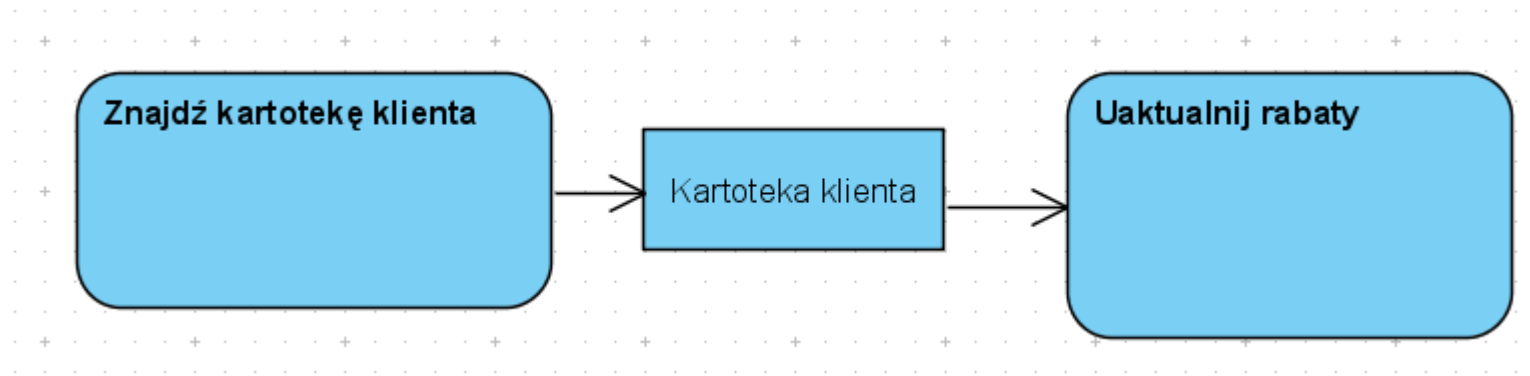
Sample diagram



Przepływ obiektów

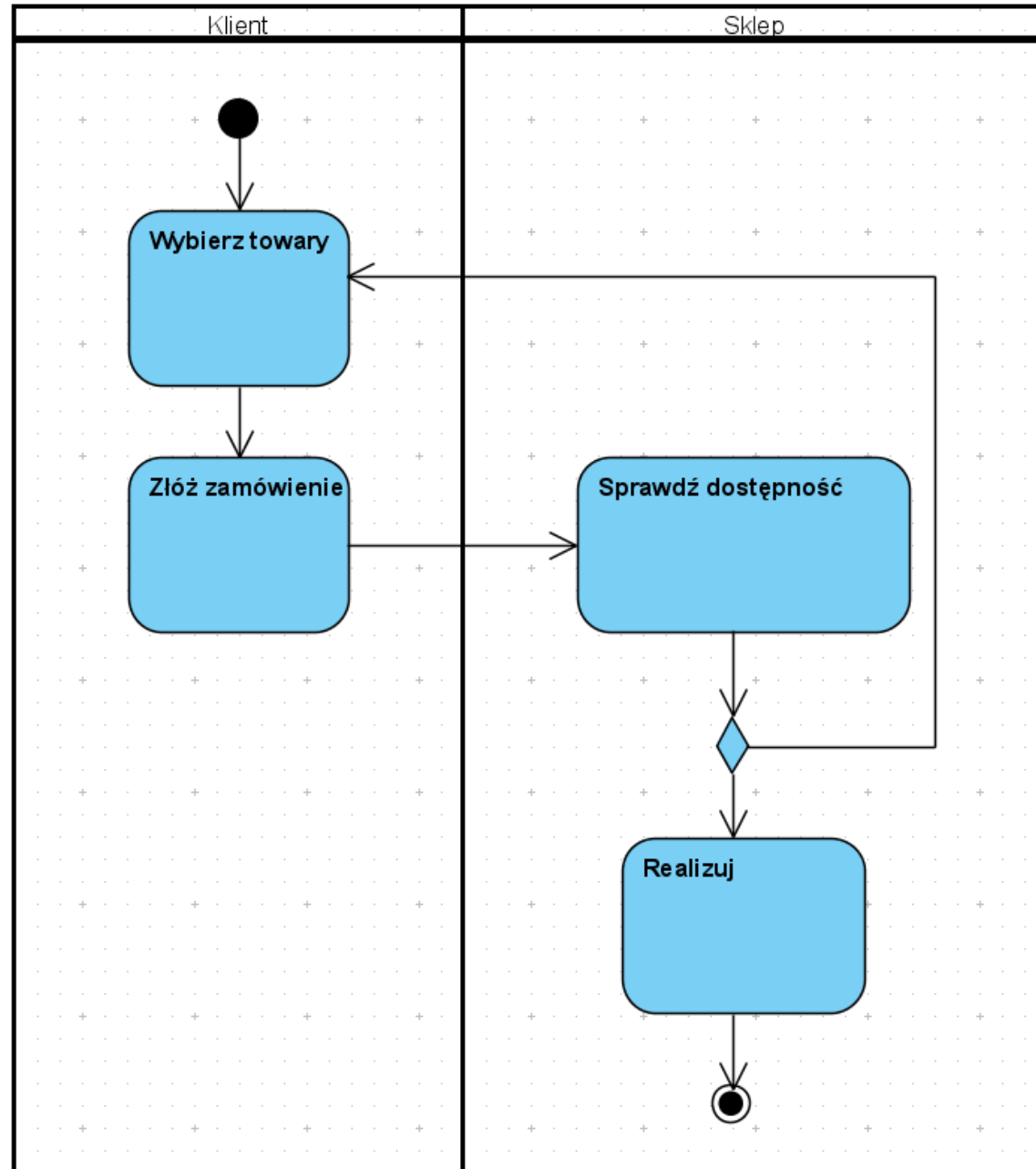
- Jako uzupełnienie można zaznaczyć przepływ obiektów
- Może być przydatny np. kiedy obiekt jest tworzony i przekazywany dalej do przetwarzania
- Obiekt musi być połączony z czynnością/akcją
- Symbolem jest prostokąt z nazwą
- Można też użyć tzw. przekaźników danych

Przepływ obiektów



Partycje

- Elementy diagramu mogą być pogrupowane w partycje

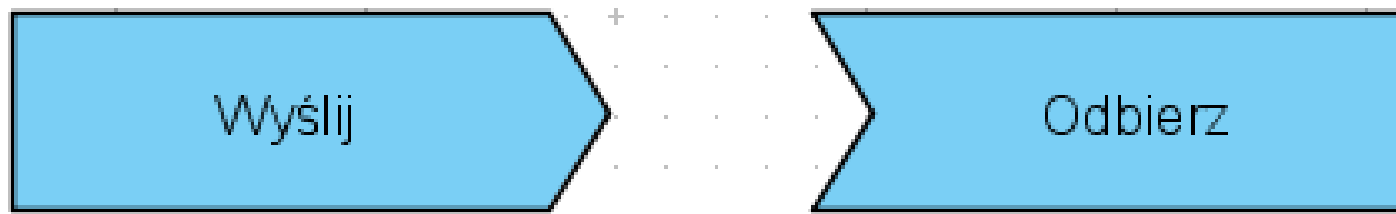


Obszar przerwania

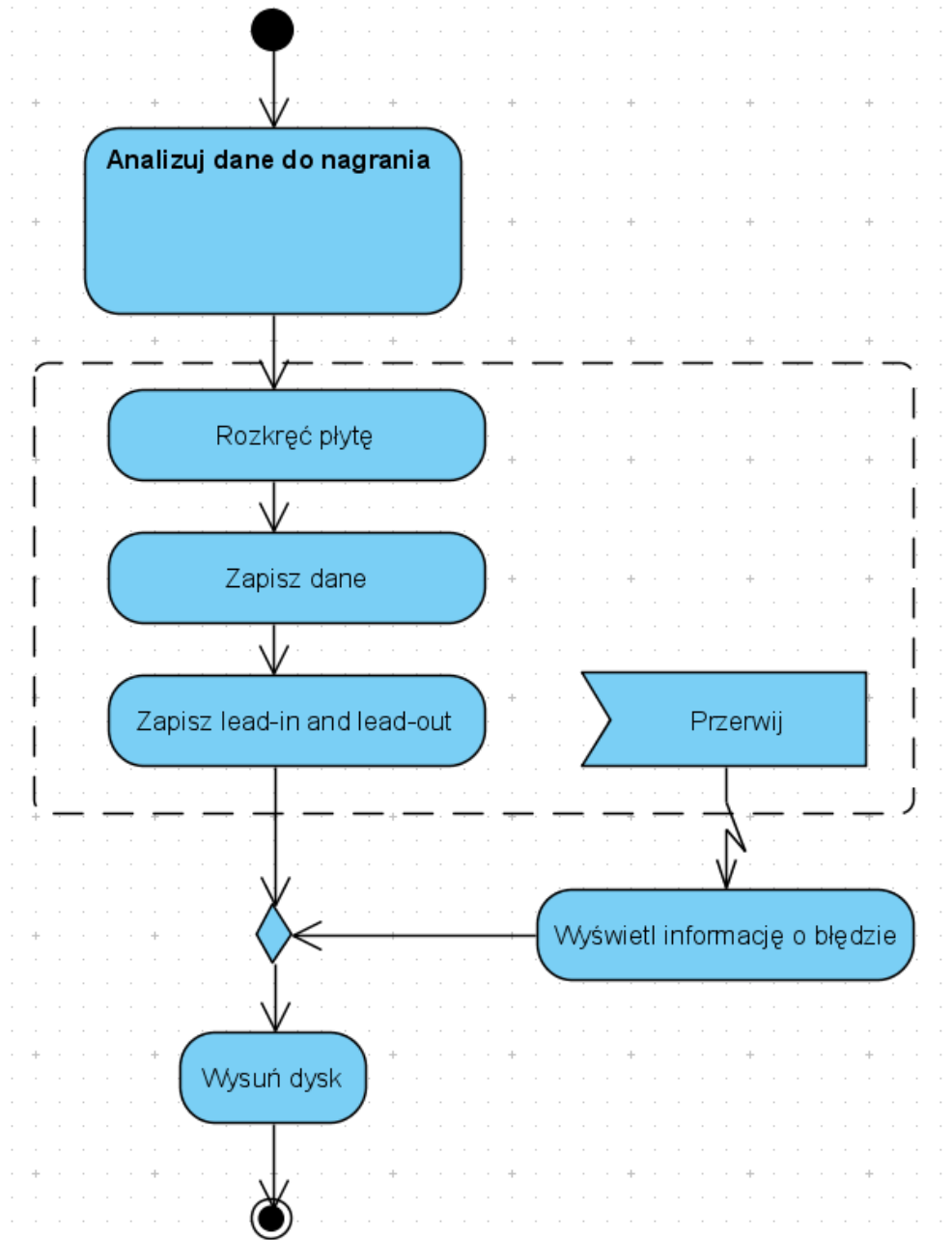
- Umożliwia wyznaczenie fragmentu diagramu którego wykonywanie może zostać natychmiast przerwane przy wystąpieniu zewnętrznego zdarzenia. Zostaje wtedy wykonany przepływ przerwania
- Wszystkie przepływy w regionie są przerywane, z wyjątkiem przepływu przerwania
- Przepływ przerwania zawsze zaczyna się w obszarze przerwania, kończy poza
- Użyteczne są symbole sygnałów

Sygnały

- Mogą służyć do opisu przetwarzania asynchronicznego
- Można:
 - Wysłać sygnał
 - Odebrać sygnał



Obszar przerwania



Przykładowe diagramy

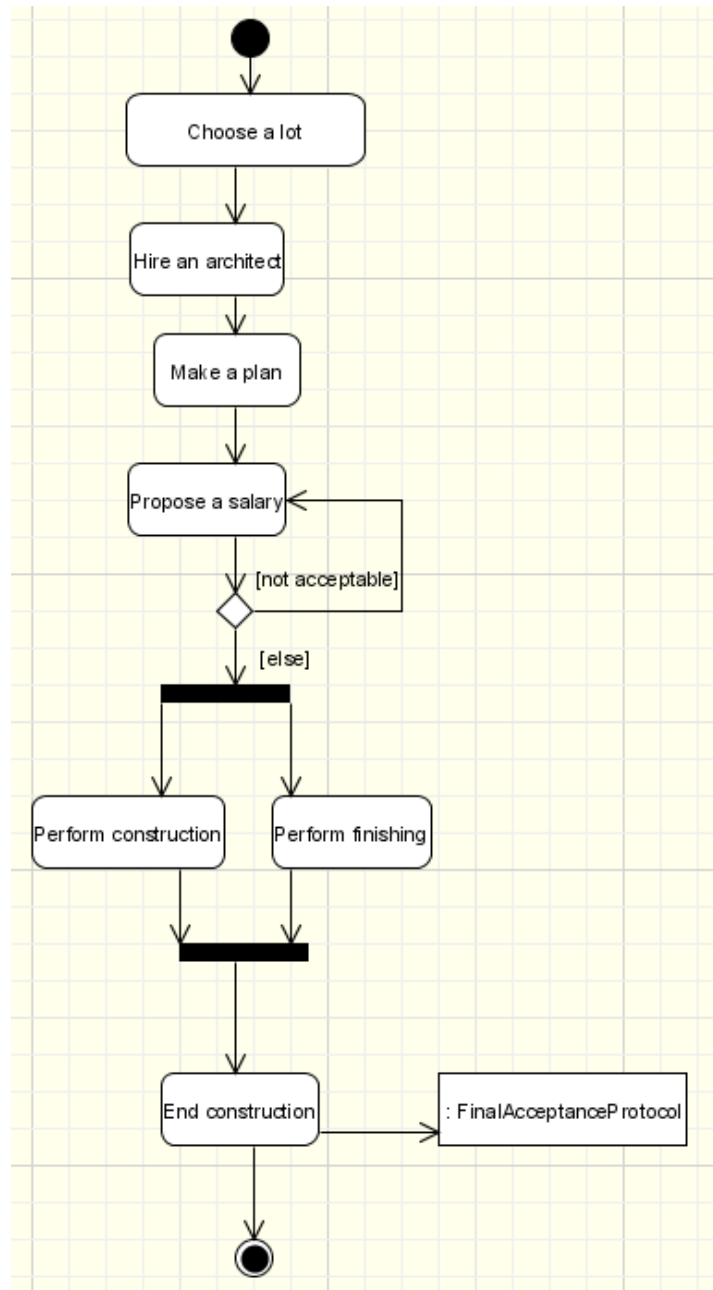


Diagram sekwencji (sequence)

- Opisuje interakcje między obiektami przy pomocy sekwencji wiadomości
- Dobrze nadaje się do dokumentowania przypadków użycia
- Diagram jest zorientowany w dwu wymiarach:
 - Oś pozioma związana jest z kolejnymi obiektami biorącymi udział w wymianie wiadomości
 - Oś pionowa związana jest z upływem czasu

Główne elementy

- Obiekt
- Linia życia
- Wiadomość

Obiekt

- Obiekty klas są podstawowymi elementami w diagramie sekwencji
- Diagram może również zawierać instancję innych klasyfikatorów: przypadków użycia, aktorów, sygnałów itp.
- Obiekt jest przedstawiany jako prostokąt z nazwą (niekiedy podkreśloną)
- W prostych diagramach wszystkie obiekty umieszczone są przy górnej krawędzi diagramu

Linia życia

- Reprezentuje przedział czasu w którym obiekt istnieje
- Jest zobrazowana przez przerywana pionową linię, zaczynającą się na obiekcie i idącą w dół

Wiadomości

- Wiadomości reprezentują przepływ informacji między obiektami. Wiadomość jest poleceniem dla obiektu aby wykonać pewne operacje
- Najważniejszym (i koniecznym) składnikiem opisu wiadomości jest sygnatura

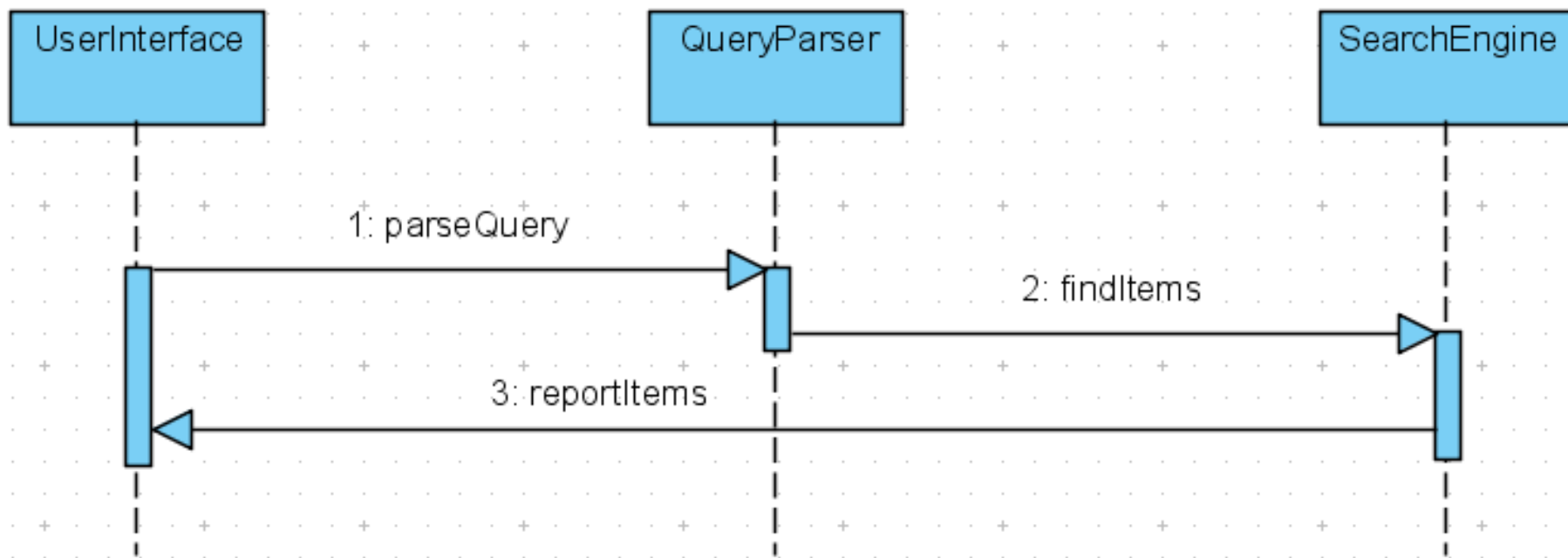
Wiadomość - sygnatura

- Może składać się z:
 - Nazwy (obowiązkowa)
 - Listy argumentów
 - Wartości zwracanej

Specyfikacja wykonania

- Obrazuje okres aktywności obiektu (obliczenia, przekazywanie wiadomości z/do)
- Jest przedstawiany jako prostokąt umieszczony na linii życia, jego wysokość określa okres aktywności
- Początek jest związany z aktywacją obiektu (zwykle wiadomością przekazaną od innego obiektu)

Przykładowy diagram



Rodzaje wiadomości

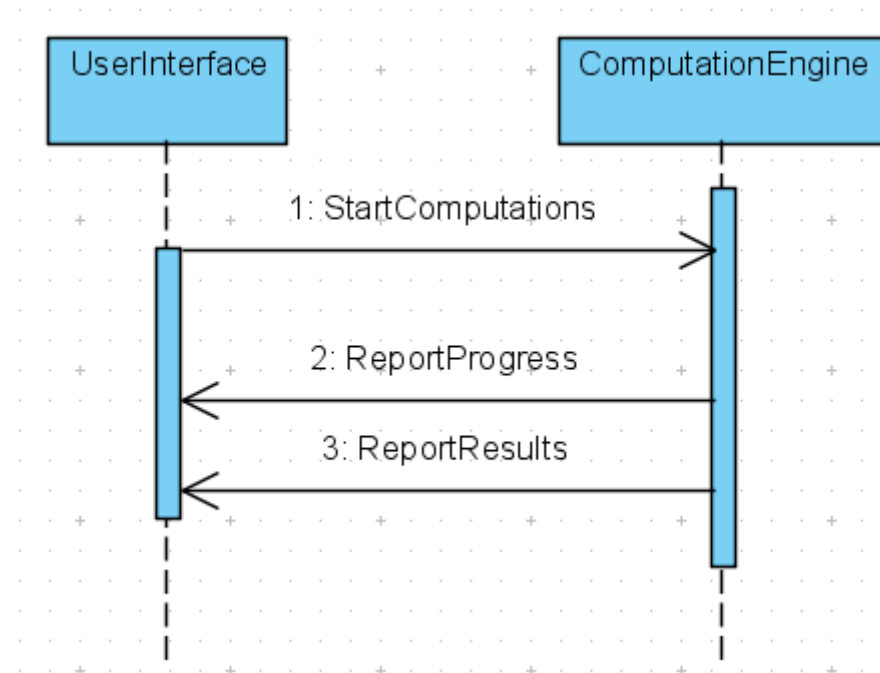
- Synchroniczna
- Asynchroniczna
- Zwrotna
- Zgubiona
- Znaleziona

Wiadomość synchroniczna

- Sterowanie jest przekazane do obiektu wywoływanego
- Przetwarzanie w obiekcie wywołującym jest wstrzymywane do momentu zakończenia wywołanej czynności
- Jest obrazowane pełną strzałką
- Jest odpowiednikiem wywołania funkcji

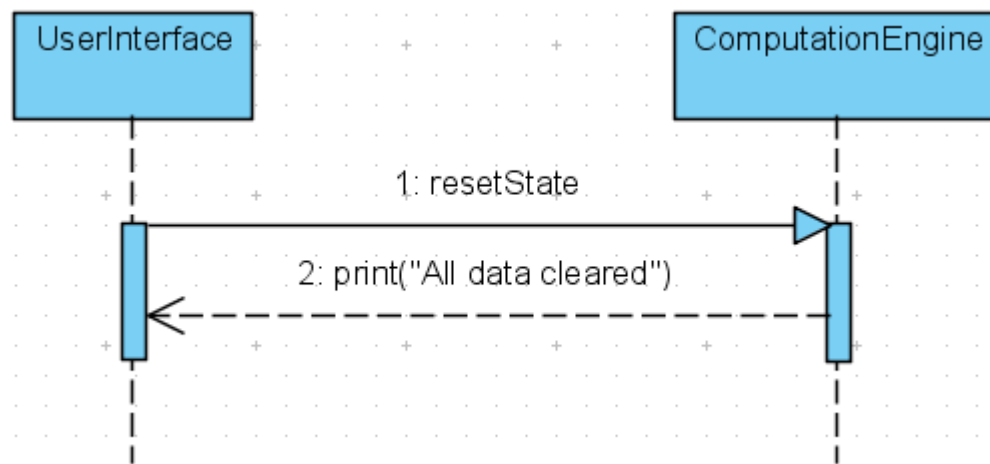
Wiadomość asynchroniczna

- Przetwarzanie w obiekcie wywołującym nie jest przerwane
- Jest obrazowane otwartą strzałką



Wiadomość zwrotna

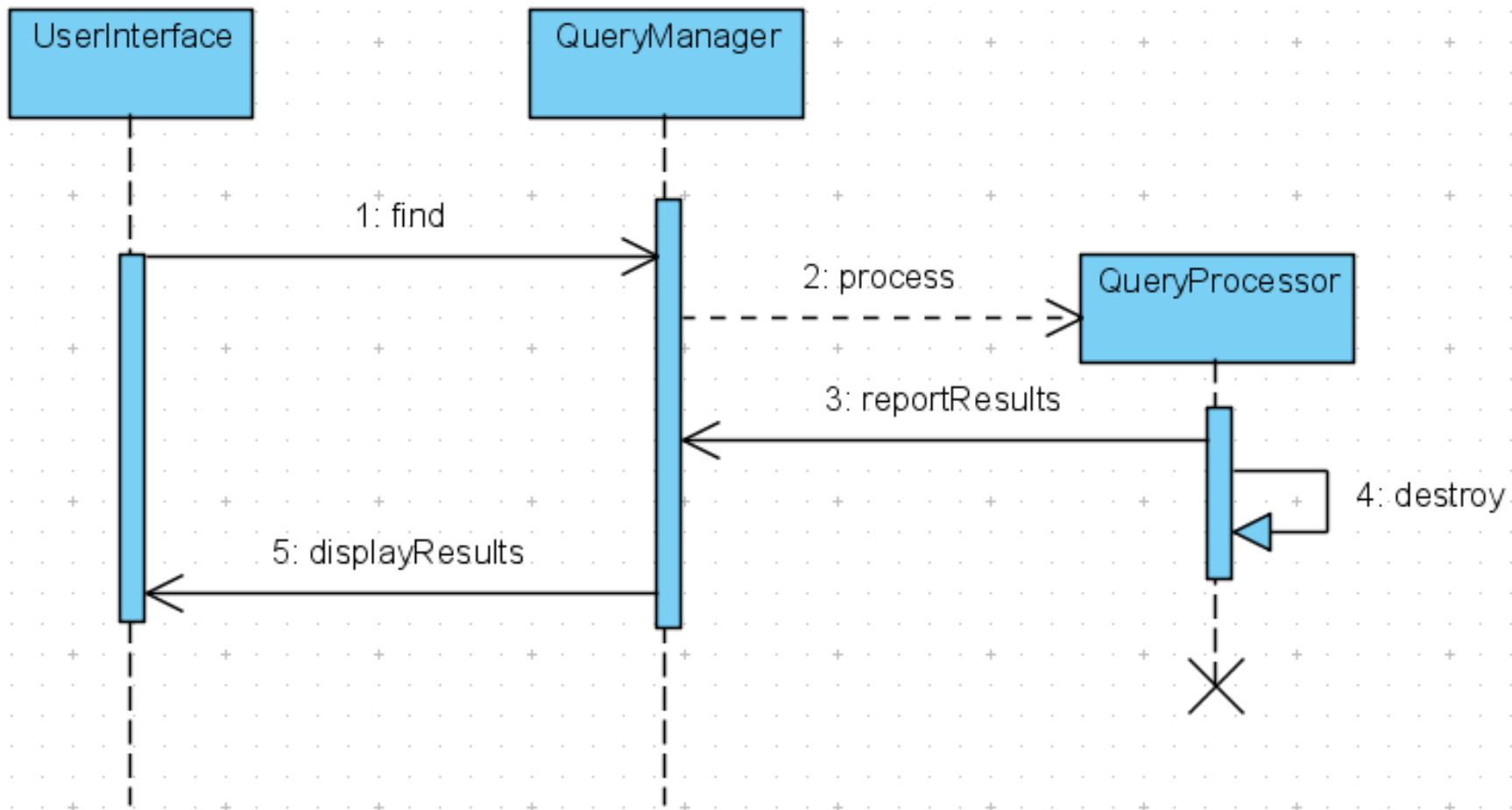
- Obrazuje oddanie sterowania do obiektu wywołującego
- Jest opcjonalna
- Jest przedstawiona jako strzałka z linią przerywaną



Tworzenie i niszczenie obiektów

- Tworzenie i niszczenie są powodowane przez odpowiednie wiadomości
- Wiadomości te mają stereotypy, odpowiedni “create” i “destroy”
- Na końcu wiadomości “create” umieszcza się tworzony obiekt (co powoduje że znajduje się on poniżej innych obiektów)
- Po otrzymaniu wiadomości “destroy” linia życia obiektu kończy się. Jest to dodatkowo wyróżnione umieszczeniem znaku X na końcu linii.

Przykładowe tworzenie i niszczenie



Fragmenty złożone

- Są to wybrane fragmenty diagramu sekwencji, do których odnosi się odpowiedni operator interakcji
- Są zobrazowane ramą otaczającą wybrany region. Rama ma nagłówek w lewym górnym rogu zawierający operator interakcji
- Niektóre operatory wymagają wyodrębnienia podfragmentów regionu. Są one wyodrębniane linią kropkowo-kreskową

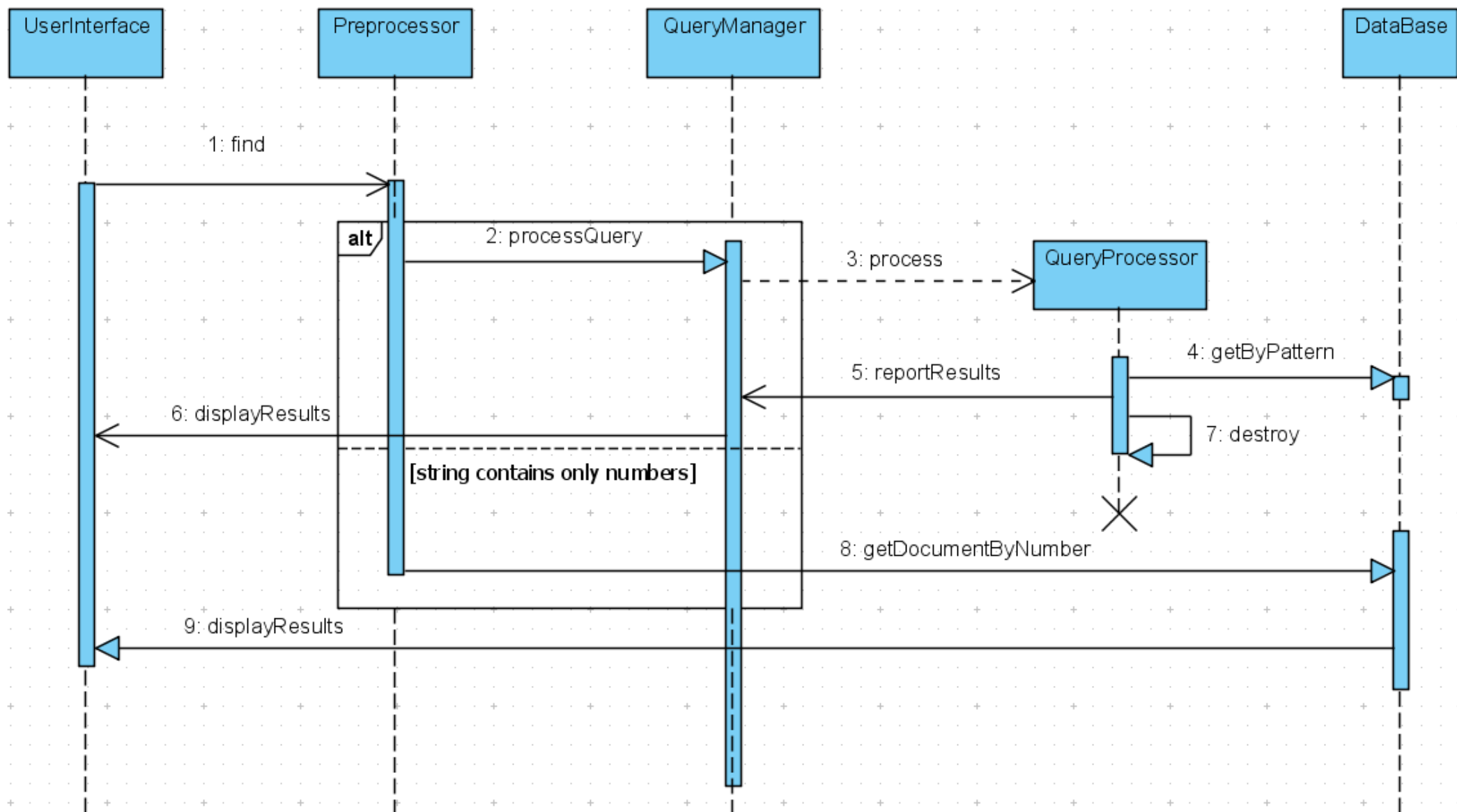
Wybrane operatory

- Alt
- Opt
- Loop
- Par

Operator alt - alternatywa

- Oznacza, że tylko jeden z podobszarów (operandów) obszaru objętego ramą może być wybrany
- Wybór ten zależy od warunków umieszczonych w podfragmentach
- Podobszar bez warunku jest wyborem domyślnym

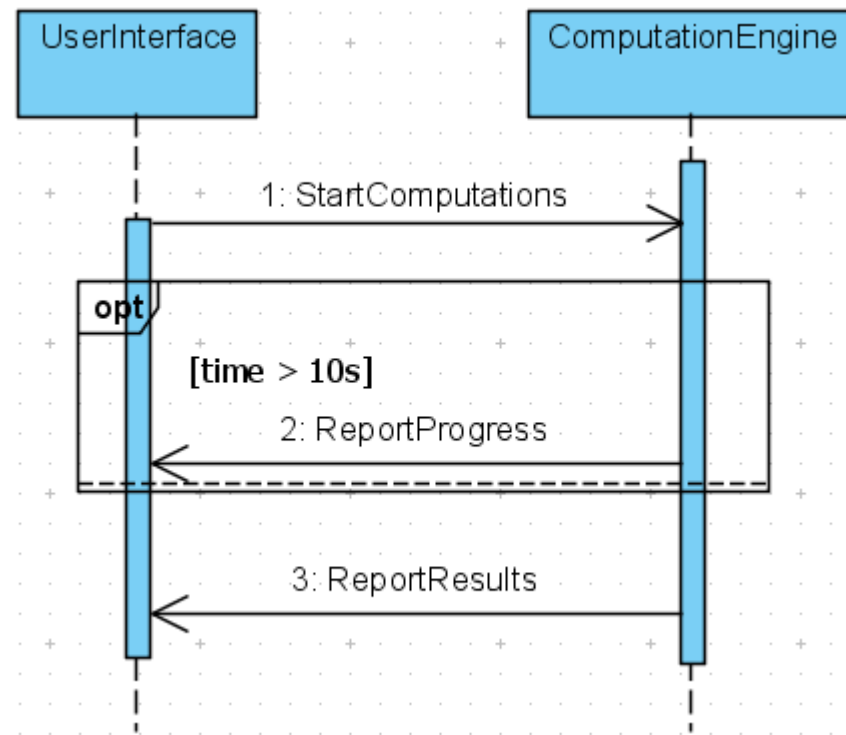
Przykład operatora alt



Operator opt – fragment opcjonalny

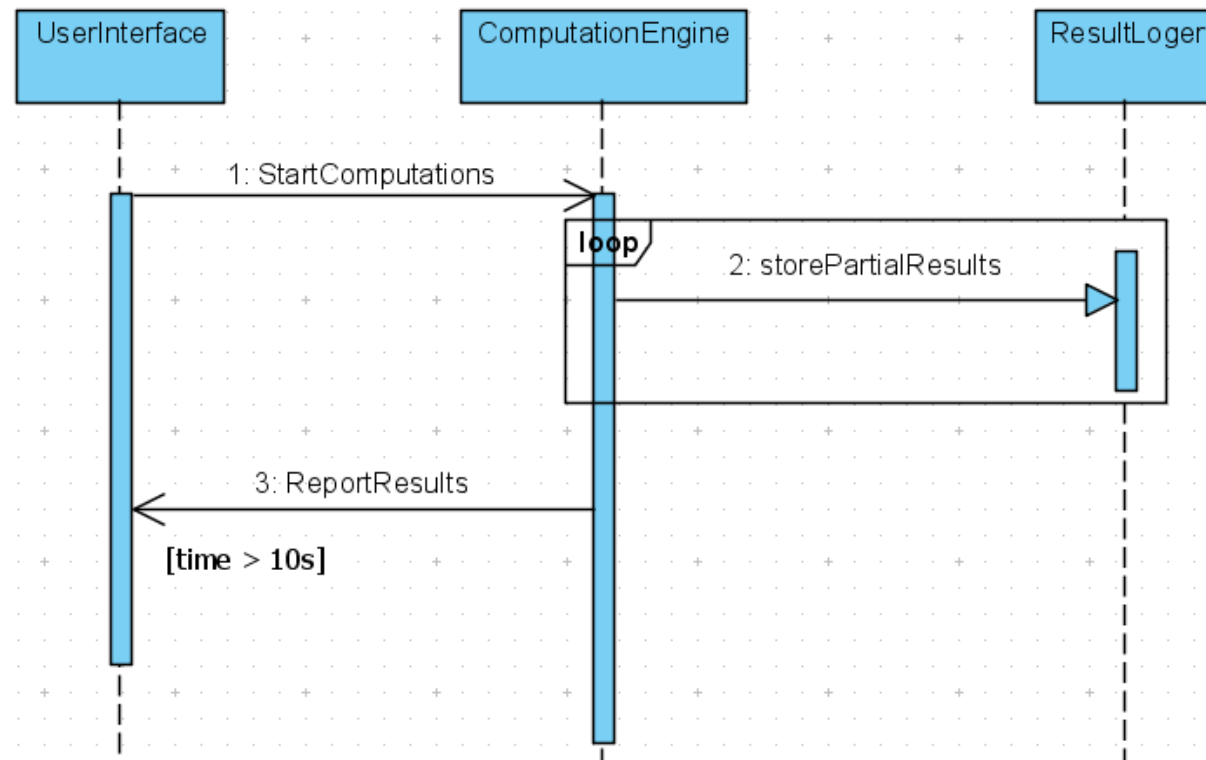
- Część diagramu zostanie wykonana tylko jeśli spełniony będzie warunek
- Odpowiada operatorowi alt z pustym domyslnym operandem

Przykład operatora opt



Operator loop - iteracja

- Umożliwia wielokrotne powtórzenie wybranego fragmentu
- Liczba interakcji może zostać określona



Operator par – wykonanie równoległe

- Oznacza, że podfragmenty fragmentu objętego ramą są wykonywane równoległe

