

# Programowanie ilorazowe #1

- Problem programowania ilorazowego (PI) jest przykładem problemu programowania matematycznego nieliniowego, który można skutecznie zlinearyzować, tzn. zapisać (i rozwiązać) jako problem programowania liniowego

# Programowanie ilorazowe #2

- Ogólna postać problemów PI:

$$\min / \max \frac{\mathbf{c}^T \mathbf{x} + c_0}{\mathbf{d}^T \mathbf{x} + d_0}$$

$$\text{p.o.: } \mathbf{Ax} \{ \leq, \geq, = \} \mathbf{b}$$

$$\mathbf{x} \geq \mathbf{0}$$

– cechy problemu:

- kierunek optymalizacji w funkcji celu: minimalizacja lub maksymalizacja
- funkcja celu jest ilorazem dwóch wyrażeń liniowych  $\mathbf{c}^T \mathbf{x} + c_0$  oraz  $\mathbf{d}^T \mathbf{x} + d_0$  i nosi nazwę (a z nią cały problem) ilorazowej lub hiperbolicznej
- wartość funkcji celu jest określona tylko dla tych  $\mathbf{x}$ , dla których  $\mathbf{d}^T \mathbf{x} + d_0 \neq 0$ , przyjmujemy jednak dodatkowo, że  $\mathbf{d}^T \mathbf{x} + d_0 > 0$

# Programowanie ilorazowe #3

- Linearyzacja problemów PI:
  - problemy PI należą do grupy problemów programowania matematycznego nieliniowego, który można skutecznie zlinearyzować
    - zlinearyzować czyli zapisać (i rozwiązać) jako problem programowania liniowego, którego rozwiązanie będzie jednocześnie rozwiązaniem problemu nieliniowego (lub rozwiązaniem, na podstawie którego można jednoznacznie odczytać rozwiązanie problemu liniowego)
  - linearyzacja problemu PI została podana przez Charnes'a i Cooper'a
  - linearyzacja ta polega na wprowadzeniu nowych zmiennych (co jest realizowane przez podstawienie)

# Programowanie ilorazowe #4

- Linearyzacja problemów PI:
  - założmy, że funkcja celu pewnego konkretnego problemu ilorazowego ma być maksymalizowana
    - w obliczu obowiązującego założenia, że  $\mathbf{d}^T \mathbf{u} + d_0 > 0$  wiadomo, iż zwiększanie wartości bezwzględnej ilorazowej funkcji celu może być osiągnięte poprzez:
      - zwiększanie wartości bezwzględnej funkcji  $\mathbf{c}^T \mathbf{x} + c_0$
      - zmniejszanie wartości funkcji  $\mathbf{d}^T \mathbf{x} + d_0$
    - niestety, funkcje te (pomijając trywialne przypadki) trudno jest jednocześnie kontrolować, w rezultacie czego zwiększanie wartości funkcji  $\mathbf{c}^T \mathbf{x} + c_0$  często prowadzi do jednoczesnego zwiększania się wartości funkcji  $\mathbf{d}^T \mathbf{x} + d_0$  (i tym samym nie zmienia zasadniczo wartości funkcji ilorazowej)
  - powstaje problem „całościowego” kontrolowania wartości ilorazowej

# Programowanie ilorazowe #5

- Linearyzacja problemów PI:
  - problem „całościowego” kontrolowania wartości ilorazowej
    - pewnym rozwiązaniem tego problemu byłoby „ustalenie” wartości funkcji  $\mathbf{d}^T \mathbf{x} + d_0$ , dzięki czemu cała kontrola wartości ilorazu sprowadziłaby się do kontrolowania wartości funkcji  $\mathbf{c}^T \mathbf{x} + c_0$
    - „ustalenie” takie można zrealizować przyjmując na przykład, że  $\mathbf{d}^T \mathbf{x} + d_0 = 1$  (warunek ten jest to zgodny z założeniem  $\mathbf{d}^T \mathbf{x} + d_0 > 0$ )
      - w praktyce oznaczałoby to dodanie ograniczenia:  $\mathbf{d}^T \mathbf{x} + d_0 = 1$
      - rozwiązanie takie ograniczyłoby jednak dopuszczalne wektory  $\mathbf{x}$  do tylko takich, które spełniają  $\mathbf{d}^T \mathbf{x} + d_0 = 1$ , i ostatecznie otrzymane rozwiązanie nie byłoby w ogólności rozwiązaniem optymalnym oryginalnego problemu

# Programowanie ilorazowe #6

- Linearyzacja problemów PI:
  - problem „całościowego” kontrolowania wartości ilorazowej
    - pewnym rozwiązaniem tego problemu byłoby „ustalenie” wartości funkcji  $\mathbf{d}^T \mathbf{x} + d_0$ , dzięki czemu cała kontrola wartości ilorazu sprowadziłaby się do kontrolowania wartości funkcji  $\mathbf{c}^T \mathbf{x} + c_0$
    - można to zrealizować przyjmując na przykład, że  $\mathbf{d}^T \mathbf{x} + d_0 = 1$  (ograniczenie to jest to zgodne z założeniem  $\mathbf{d}^T \mathbf{x} + d_0 > 0$ )
    - rozwiązanie takie ograniczyłoby jednak dopuszczalne wektory  $\mathbf{x}$  do tylko takich, które spełniają  $\mathbf{d}^T \mathbf{x} + d_0 = 1$ , i ostatecznie otrzymane rozwiązanie nie byłoby w ogólności rozwiązaniem optymalnym oryginalnego problemu
      - wynika z tego, że to konkretne rozwiązanie nie jest właściwe, ale metoda (doprowadzania mianownika do wartości stałej) jest właściwa
      - gdyby więc udało się zaproponować jakieś zadanie równoważne oryginalnemu, w którym wartość mianownika byłaby ustalona, to problem kontrolowania funkcji ilorazowej byłby rozwiązany

# Programowanie ilorazowe #7

- Linearyzacja problemów PI:
  - okazuje się, że rozwiązanie znajdujemy dzięki podstawieniu:

$$\text{dla każdego } j: \quad u_j = \frac{x_j}{\mathbf{d}^T \mathbf{x} + d_0}$$

$$\text{oraz dodatkowo } u_0 = \frac{1}{\mathbf{d}^T \mathbf{x} + d_0}$$

- z faktu, że  $\mathbf{d}^T \mathbf{x} + d_0 > 0$  wynika, że  $u_0 > 0$ , wobec czego możliwe jest obliczenie wartości wyrażenia  $u_j/u_0$ :

$$u_j/u_0 = \frac{x_j}{\mathbf{d}^T \mathbf{x} + d_0} \cdot \frac{\mathbf{d}^T \mathbf{x} + d_0}{1} = x_j$$

(wyrażenie to pozwala na otworzenie wartości zmiennych  $x_j$  na podstawie wartości zmiennych  $u_j$ )

# Programowanie ilorazowe #8

- Linearyzacja problemów PI:

- funkcja celu przyjmuje wtedy postać:

$$\frac{\mathbf{c}^T \mathbf{x} + c_0}{\mathbf{d}^T \mathbf{x} + d_0} = \frac{\mathbf{c}^T \mathbf{x}}{\mathbf{d}^T \mathbf{x} + d_0} + \frac{c_0}{\mathbf{d}^T \mathbf{x} + d_0} = \mathbf{c}^T \frac{\mathbf{x}}{\mathbf{d}^T \mathbf{x} + d_0} + c_0 \frac{1}{\mathbf{d}^T \mathbf{x} + d_0} = \mathbf{c}^T \mathbf{u} + c_0 \cdot u_0$$

- jak więc widać, ilorazowa funkcja celu została wyrażona w kategoriach nowych zmiennych, przy czym (co jest istotne!) przyjęła ona postać zwykłej funkcji liniowej

- jest to zgodne z metodą „ustalania” mianownika funkcji ilorazowej, ponieważ mianownik ten, po wyrażeniu go w kategoriach nowych zmiennych przyjmuje postać:  $\mathbf{d}\mathbf{u} + d_0 \cdot u_0$  i spełnia:

$$\mathbf{d}\mathbf{u} + d_0 \cdot u_0 = \frac{\mathbf{d}^T \mathbf{x}}{\mathbf{d}^T \mathbf{x} + d_0} + \frac{d_0}{\mathbf{d}^T \mathbf{x} + d_0} = \frac{\mathbf{d}^T \mathbf{x} + d_0}{\mathbf{d}^T \mathbf{x} + d_0} = 1$$



# Programowanie ilorazowe #9

- Linearyzacja problemów PI:

- jednocześnie ograniczenia typu '=' przyjmują postać:

$$\mathbf{Ax} = \mathbf{b} \Leftrightarrow \frac{\mathbf{Ax}}{\mathbf{d}^T \mathbf{x} + d_0} = \frac{\mathbf{b}}{\mathbf{d}^T \mathbf{x} + d_0} \Leftrightarrow \mathbf{A} \frac{\mathbf{x}}{\mathbf{d}^T \mathbf{x} + d_0} = \mathbf{b} \frac{1}{\mathbf{d}^T \mathbf{x} + d_0} \Leftrightarrow \mathbf{Au} = \mathbf{b} \cdot u_0$$

- identycznie dla ograniczeń typu ' $\leq$ ' oraz ' $\geq$ ':

- ostatecznie wszystkie ograniczenia można je zapisać jako:

$$\mathbf{Au} - \mathbf{b} \cdot u_0 \{ \leq, \geq, = \} \mathbf{0}$$

# Programowanie ilorazowe #10

- Linearyzacja problemów PI:

- całość problemu wyrażonego w kategoriach nowych zmiennych przedstawia się ostatecznie następująco:

$$\min/\max \mathbf{c}^T \mathbf{u} + c_0 \cdot u_0$$

$$\text{p.o.: } \mathbf{d}^T \mathbf{u} + d_0 \cdot u_0 = 1$$

$$\mathbf{A}\mathbf{u} - \mathbf{b} \cdot u_0 \{ \leq, \geq, = \} \mathbf{0}$$

$$\mathbf{u} \geq \mathbf{0}$$

$$u_0 > 0$$

- powyższy problem nie jest jednak problemem liniowym, a to ze względu na ograniczenie 'u<sub>0</sub> > 0' (ograniczenia tego typu nie są dopuszczalne w problemach liniowych)

# Programowanie ilorazowe #11

- **Linearyzacja problemów PI:**

- dlatego wprowadza się pewne uproszczenie i zastępuje ograniczenie ' $u_0 > 0$ ' ograniczeniem dopuszczalnym w problemach liniowych, czyli ograniczeniem: ' $u_0 \geq 0$ '

- w rezultacie powstaje **problem liniowy:**

$$\min/\max \mathbf{c}^T \mathbf{u} + c_0 \cdot u_0$$

$$\text{p.o.: } \mathbf{d}^T \mathbf{u} + d_0 \cdot u_0 = 1$$

$$\mathbf{A}\mathbf{u} - \mathbf{b} \cdot u_0 \{ \leq, \geq, = \} \mathbf{0}$$

$$\mathbf{u} \geq \mathbf{0}$$

$$u_0 \geq 0$$

- powyższy problem jest zlinearyzowaną wersją problemu ilorazowego, czyli takim problemem liniowym, z którego rozwiązania **można odczytać** rozwiązanie problemu ilorazowego

# Programowanie ilorazowe #12

- Linearyzacja problemów PI:
  - rozwiązanie oryginalnego problemu ilorazowego realizuje się więc następująco:
    1. Przekształca się problem ilorazowy do postaci zlinearyzowanej
    2. Rozwiązuje się postać zlinearyzowaną
    3. Jeżeli po rozwiązaniu problemu zlinearyzowanego zachodzi  $u_0 > 0$  to odtwarza się rozwiązanie problemu ilorazowego wykorzystując zależność:

$$x_j = \frac{x_j}{\mathbf{d}^T \mathbf{x} + d_0} \cdot \frac{\mathbf{d}^T \mathbf{x} + d_0}{1} = \frac{u_j}{u_0}$$