

# Problem dystrybucji towarów z najwcześniejszymi i najpóźniejszymi terminami dostaw

Dawid Ryznar, Krzysztof Zielonka

24 październik 2012

## Opis problemu

- Należy dostarczyć towary do miast
- Każde miasto ma określone terminy, w których należy dostarczyć towar
- Przemieszczanie między miastami zajmuje pewien czas
- Nidotrzymanie terminu wiąże się z otrzymaniem kary
- Rozwiązaniem problemu jest ciąg miast, który minimalizuje koszt dostarczenia towarów do wszystkich miast.

# Problem dystrybucji towarów z najwcześniejszymi i najpóźniejszymi terminami dostaw

## Opis problemu

- Pełny graf ważony z  $n$  wierzchołkami,
- Wyróżniony jeden wierzchołek startowy  $v_{start}$
- Wprowadzmy funkcje kary  $p$  jaką trzeba zapłacić za dostarczenie towaru w czasie  $t$  do pewnego miasta (bardziej ogólny wariant, miasta mogą nadawać kary bardziej swobodnie oraz mogą nadawać nagrody)
- Każda krawędź ma przyporządkowany czas potrzebny na jej pokonanie.
- Dodatkowo zakładamy, że w każdym mieście możemy przeczekać pewien okres czasu.
- Dla uproszczenia zakładamy, że jest pewne górne ograniczenie na czas potrzebny na pokonanie trasy. Jeżeli rozwiązanie potrzebuje więcej czasu zakładamy, że jest ono nieakceptowalne.

# Problem dystrybucji towarów z najwcześniejszymi i najpóźniejszymi terminami dostaw

## Opis problemu

Przez  $DT$  oznaczmy problem dystrybucji towarów:

$$DT = \langle V, w, p, t_{max} \rangle \quad (1)$$

$$t : V \rightarrow N \quad (2)$$

$$p : V \times N \rightarrow R \quad (3)$$

$w$  – przyporządkowuje krawędziom wagi (czasy podróży)

$p$  – funkcja kary, dla danego wierzchołka i czasu przybycia zwraca karę w postaci liczby rzeczywistej

$t_{max}$  – górne ograniczenie na czas potrzebny na pokonaniu dystansu

## Nierówność trójkąta

$$a < b + c \wedge b < a + c \wedge c < a + b \quad (4)$$

- Zakładamy, że dany czas przejazdu między dowolnymi dwoma miastami to średni czas potrzebny na pokonanie najszybszej trasy łączącej te dwa miasta.
- Dzięki temu założeniu graf dla miast spełnia nierówność trójkąta czyli:

$$\forall a,b,c \in V t(\{a, c\}) < t(\{a, b\}) + t(\{b, c\}) \quad (5)$$

- Eliminujemy możliwość rozwiązania gdzie miasta mogą się powtarzać, jeżeli mamy dostarczyć towar do miasta  $b$ , a znajdujemy się w mieście  $a$  to najszybsza droga między tymi miastami zajmuje  $t(\{a, b\})$ .

# Problem dystrybucji towarów z najwcześniejszymi i najpóźniejszymi terminami dostaw

## Cel

- **Celem** jest znalezienie ścieżki startującej w  $x$ , która minimalizuje sumę wartości funkcji  $F$  i  $G$  oraz długość ścieżki,

# Problem dystrybucji towarów z najwcześniejszymi i najpóźniejszymi terminami dostaw

## Cel

- **Celem** jest znalezienie ścieżki startującej w  $x$ , która minimalizuje sumę wartości funkcji  $F$  i  $G$  oraz długość ścieżki,
- Problem dystrybucji towarów z najwcześniejszymi i najpóźniejszymi terminami dostaw redukuje się do NP-zupełnego "Problemu Podziału na Podzbiory" [ang. *SPP - Set Partitioning Problem*],

## Rozwiązanie

\* Rozwiązanie zawiera wszystkie wierzchołki. \*\* Rozwiązanie nie zawiera cykli:

- Krawędzie spełniają nierówność trójkąta
- Przed rozładunkiem może przeczekać w danym mieście dowolny okres czasu nie płacąc żadnej kary

Rozwiązaniem jest permutacja wierzchołków z  $V$ .





# Problem dystrybucji towarów z najwcześniejszymi i najpóźniejszymi terminami dostaw

## Funkcja celu

$$F : V^n \rightarrow R \quad (6)$$

$$F(v_1 \cdots v_n) = C(v_1, \cdots, v_n, 0) \quad (7)$$

$$C : V^m \times t \rightarrow R \quad \text{gdzie } m > 0 \quad (8)$$

$$C(v, t) = \begin{cases} p(v, t) & \text{gdzie } t < t_{\max} \\ +\infty & \text{wpp} \end{cases} \quad (9)$$

$$C(v_1, \cdots, v_n, t) = \min_{t \leq t_c \leq t_{\max}} \{C(v_2, \cdots, v_n, t_c + w(v_1, v_2)) + p(t_c)\} \quad (10)$$

# Problem dystrybucji towarów z najwcześniejszymi i najpóźniejszymi terminami dostaw

## Przestrzeń poszukiwań

- W celu znalezienia rozwiązania instancji problemu dystrybucji towarów z najwcześniejszymi i najpóźniejszymi terminami dostaw, musimy rozważać zbiory wszystkich możliwych ścieżek zaczynających się w  $x$ , w pełnym grafie.

# Problem dystrybucji towarów z najwcześniejszymi i najpóźniejszymi terminami dostaw

## Przestrzeń poszukiwań

- W celu znalezienia rozwiązania instancji problemu dystrybucji towarów z najwcześniejszymi i najpóźniejszymi terminami dostaw, musimy rozważać zbiory wszystkich możliwych ścieżek zaczynających się w  $x$ , w pełnym grafie.
- Dla grafu  $n$  wierzchołkowego mamy

# Problem dystrybucji towarów z najwcześniejszymi i najpóźniejszymi terminami dostaw

## Przestrzeń poszukiwań

- W celu znalezienia rozwiązania instancji problemu dystrybucji towarów z najwcześniejszymi i najpóźniejszymi terminami dostaw, musimy rozważać zbiory wszystkich możliwych ścieżek zaczynających się w  $x$ , w pełnym grafie.
- Dla grafu  $n$  wierzchołkowego mamy
- tutaj jebnać trzeba wzór