Problem optymalnego transportu dźwigarów w systemie Just in Time

Izabela Biczysko, Krzysztof Piecuch

Instytut Informatyki Uniwersytetu Wrocławskiego

Wrocław, 4 grudnia 2012

Agenda

- Wstęp
- 2 Problem optymalnego transportu dźwigarów
- 3 Transport z najwcześniejszymi i najpóźniejszymi terminami dostaw
- 4 Pojęcia i twierdzenia
- 5 Algorytm Konstrukcyjny
- 6 Wpływ ograniczeń na złożoność czasową
- 7 Algorytm Ewolucyjny



Motywacja

- Firma zajmująca się przebudową sieci transportowej chce zoptymalizować proces transportu dźwigarów na plac budowy
- Proces montażu dźwigarów jest ściśle powiązany z innymi pracami budowlanymi
- Przekroczenie terminu zamontowania dźwigaru wiąże się z dodatkowymi kosztami
- Nie ma możliwości składowanie dźwigarów na placu budowy
- Bezpośrednio z dźwigarów pojazdy są umieszczane na podporach
- Transport dźwigarów odbywa się w systemie Just in Time (JIT)

Zadania

Znane są okna czasowe tzn. najwcześniejsze i najpóźniejsze terminy dostawy poszczególnych dźwigarów. Należy znaleźć takie terminy dostawy poszczególnych dźwigarów na plac budowy aby zminimalizować koszty związane z przekroczeniem okien czasowych.

Ograniczenia

- dźwigary należy dostarczyć zgodnie z kolejnością montażu (porządkiem technologicznym)
- jednocześnie pojazd może przewozić tylko jeden dźwigar
- 3 po załadunku dźwigar może być zdjęty jedynie bezpośrednio przed montażem

- dźwigary należy dostarczyć zgodnie z kolejnością montażu (porządkiem technologicznym) - ten punkt jest bez sensu, zinterpretujmy go tak, że mamy okna czasowe i to one wyznaczają kolejność
- 2. OK
- 3. Ewentualnie może być przetrzymywany na pojeździe

Zbiór dźwigarów

$$\mathbf{B} = B_1, B_2, B_3, ..., B_m$$

Dla dowolnego dźwigara $B_i \in \mathbf{B}$ wprowadzamy oznaczenia

- z_i czas załadunku
- t_i czas transportu na plac budowy
- r_i czas rozładunku na placu budowy
- p_i czas powrotu
- ei żądany najwcześniejszy termin przywozu
- d_i żądany najpóźniejszy termin przywozu
- v_i współczynnik funkcji kary za zbyt wczesne przybycie
- w_i współczynnik funkcji kary za zbyt późne przybycie

Założenia

Niech:

- kolejność transportu dźwigarów to $(B_1, B_2, ..., B_m)$
- załadunek pierwszego dźwigara rozpocznie się w chwili 0
- ullet S_i oznacza termin dostarczenia dźwigara B_i na plac budowy

Terminy
$$S_1, S_2, ..., S_n$$
 muszą spełniać następujące ograniczenia

załadunek pierwszego dźwigara B_i rozpoczyna się w chwili 0

$$S_1 \geqslant z_1 + t_1 \tag{1}$$

dźwigary należy dostarczyć zgodnie z kolejnością montażu

$$S_{i+1} \geqslant S_i, i = 1, 2, ..., m-1$$
 (2)

- 1. Na ewolucyjne trzeba to wyrzucić i trzeba wymyśleć co zrobimy z ograiczeniami na PO
- 2. dźwigary należy dostarczyć zgodnie z kolejnością montażu bez sensu

Terminy $S_1, S_2, ..., S_n$ muszą spełniać następujące ograniczenia

jednocześnie pojazd może przewozić tylko jeden dźwigar

$$\forall B_i, B_j \in \mathbf{B}, S_i - r_i - t_i - z_i \geqslant S_j - r_j - t_j - z_j$$

$$\forall S_j - r_j - t_j - z_j \geqslant S_i - r_i - t_i - z_i$$
(3)

 po załadunku dźwigar może być zdjęty jedynie bezpośrednio przed montażem

$$S_{i+1} \geqslant S_i + r_i + p_i + z_{i+1} + t_{i+1}, i = 1, 2, ..., m-1$$
 (4)

ロト 4回ト 4 恵ト 4 恵ト 夏 り90

erminy S	1, S ₂ ,, S _n muszą spełniać następujące ograniczenia	
o jedno	cześnie pojazd może przewozić tylko jeden dźwigar	
	$\forall B_i, B_j \in \mathbf{B}, S_i - r_i - t_i - z_i \ge S_j - r_j - t_j - z_j$ $\lor S_j - r_j - t_j - z_j \ge S_i - r_i - t_i - z_i$	
o po za mont	ładunku dźwigar może być zdjęty jedynie bezpośrednio pr ażem	zed
	$S_{i+1} \ge S_i + t_i + p_i + z_{i+1} + t_{i+1}, i = 1, 2,, m-1$	

1. jednocześnie pojazd może przewozić tylko jeden dźwigar - nie rozumiem równania

Zadanie

Problem transportu dźwigarów sprowadza się więc do wyznaczenia terminów dostaw $S_1, S_2, ..., S_n$ spełniających ograniczenia (1) - (4), które optymalizują pewne przyjęte kryterium optymalizacyjne

Transport dokładnie na czas jednym pojazdem

• dźwigary są transportowane na plac przez dokładnie jeden pojazd

•
$$E_i = max0, e_i - S_i$$

$$T_i = max0, S_i - d_i$$

Kryterium optymalizacyjne

$$F(S) = \sum_{i=1}^{n} (u_i E_i + w_i T_i)$$
 (5)

Pojęcia i twierdzenia

Theorem

Istnieje optymalne rozwiązanie w którym dla każdego dźwigara i czynności z_i, t_i, r_i, p_i są wykonywane pod rząd bez okresów bezczynności

Uwaga

Wobec twierdzenia 1, niech $j_i = z_i, t_i, r_i, p_i$ będzie praca związaną z dostarczeniem i-tego dźwigara.

Pojęcia i twierdzenia

Definition

Podciąg u, u+1, ...v ciągu $\mathbf{S} = S_1, S_2, ..., S_n$ nazwiemy **blokiem**, jeżeli zadania j_u, j_{u+1}, j_v są wykonywane pad rząd bez czasu bezczynności, natomiast jest czas bezczynności przed zadaniem u i po zadaniu v.

Pojęcia i twierdzenia

- Posortiwać dźwigary zgodnie z najpóźniejszy terminem przywozu
- Znaleźć podział na bloki dla zadanej kolejności
- 3 Znaleźć optymalny czas dostawy dla każdego dźwigara

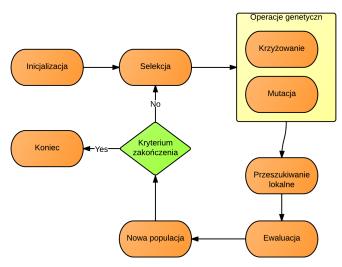
Podział na bloki

Znajdowanie optymalnego czasu

Wpływ ograniczeń na złożoność czasową

??????????????????

Schemat algorytmu



Inicjalizacja