| Sterowanie procesami dyskretnymi                           |               |  |  |  |  |  |
|--|---------------|--|--|--|--|--|
| Temat Laboratorium   | Zajęcia       |  |  |  |  |  |
| Metoda rozwiązywania problemu przepływowego - algorytm NEH |               |  |  |  |  |  |
| Skład grupy laboratoryjnej                                 |               |  |  |  |  |  |
| Filip Dyba, Agata Smoląg                                   |               |  |  |  |  |  |
| Prowadzący   | Data          |  |  |  |  |  |
| Mgr inż. Teodor Niżyński                                   | 30 marca 2019 |  |  |  |  |  |

## 1 Opis problemu

Zadaniem programu jest rozwiązanie problemu przepływowego. Mamy dany zbiór zadań n które wykonując się na m maszynach pod warunkiem, że wykonują się nieprzerwanie, w takiej samej kolejności. Rozwiązanie jest optymalne jeżeli czas zakończenia zadań jest najmniejszy.

## 2 Metoda rozwiązania

#### 2.1 Algorytm NEH

Do rozwiązania problemu przepływowego stosujemy algorytm NEH. Składa się on z czterech kroków:

- wyznaczenie priorytetów (suma wszystkich operacji danego zadania)
- sortowanie nierosnąco zadań
- wybór zadania o największym priorytecie
- wstawienie zadań na każdej pozycji i wybór tego o najmniejszej wartości  $C_{max}$

## 2.2 Algorytm NEH - modyfikacja

W celu uzyskania lepszych wyników zaimplementowano algorytm NEH z akceleracją oraz wprowadzono kilka modyfikacji. Modyfikacje polegają na wyborze elementu oraz dokonaniu wstawienia go na wszystkich możliwych miejscach. Wybieramy to dla którego wartość  $C_{max}$  jest najmniejsza. Różnią się one sposobem wyboru tego elementu. Wykonano 4 modyfikacje, wybór:

- Zadanie zawierające najdłuższą operacje na ścieżce krytycznej.
- Zadanie zawierające największą sumę operacji wchodzących w ścieżkę krytyczną.
- Zadanie zawierające największą liczbę operacji wchodzących w ścieżkę krytyczną
- Zadanie, którego usunięcie spowoduje największe zmniejszenie wartości  $C_{max}$

#### Listing 1: Algorytm NEH

```
liczba_maszyn = Maszyny[1]
1
2
       Kolejnosc = []
3
       Kolejnosc_naj = []
       Cmaxmin = 9999999
4
5
       ListaZadan = [liczba_zadan, liczba_maszyn]
        Priorytety = ObliczPriorytet(Maszyny)
6
        KolejnoscPriorytetow = SortujPriorytetem (Priorytety)
7
8
       for i in range(liczba_zadan):
9
            Cmaxmin = 999999
            zadania = WezZadanie(Maszyny, KolejnoscPriorytetow[i])
10
            ListaZadan.extend(zadania)
11
12
            ListaZadan[0] = i+1
13
            for j in range (i+1):
14
                Kolejnosc.insert(j, i+1)
                dlugosc trwania=Cmax(ListaZadan, Kolejnosc)
15
16
                if dlugosc trwania < Cmaxmin:
```

```
17
                    Kolejnosc_naj = Kolejnosc[:]
18
                    Cmaxmin = dlugosc_trwania
19
                Kolejnosc.pop(j)
            Kolejnosc = Kolejnosc_naj[:]
20
21
       for i in range(len(Kolejnosc_naj)):
            Kolejnosc_naj[i] = KolejnoscPriorytetow[Kolejnosc[i]-1]
22
23
       return Cmaxmin, Kolejnosc_naj
24
```

# **Eksperymenty obliczeniowe**

Celem testów jest zbadanie, na ile rozwiązania wygenerowane przez Algorytm NEH są lepsze od jego modyfikacji oraz porównanie jego działania z algorytmem Johnsona oraz przeglądem zupełnym. Jako miarę jakości algorytmu przyjęto względną poprawę wartości  $C^{NEH}$  funkcji celu otrzymanej za pomocą

algorytmu NEH przez zastawanie modyfikacji generującej wartość funkcji celu  $C^A$ .

$$\Phi^{A} = 100\% (C^{NEH} - C^{A})/C^{NEH}$$
 (1)

Wszystkie wyniki porównujące modyfikacje algorytmu NEH zostały zebrane i przedstawiono w tabeli 2. W tabeli 1 znajdują się względne wartości poprawy dla modyfikacji algorytmu NEH.

| mod4         | mod1         | mod2         | mod3         |              |
|--------------|--------------|--------------|--------------|--------------|
| -0,075471698 | -0,301886792 | 0,679245283  | -0,301886792 | Ta004 - 20/5 |
| -0,963523744 | 0,688231246  | 1,032346869  | 1,032346869  | Ta016 20/10  |
| 2,211097205  | 1,752190238  | 1,293283271  | 1,293283271  | Ta025 20/20  |
| 0            | 0            | 0            | 0            | Ta031 50/5   |
| 0,334896182  | -0,870730074 | -0,803750837 | 0,435365037  | Ta043 50/10  |
| 1,587301587  | -0,07558579  | -0,025195263 | 0,100781053  | Ta054 50/20  |
| -0,517340487 | 0,038321518  | 0,076643035  | 0            | Ta063 100/5  |
| -0,055015588 | 0,275077939  | -0,293416468 | 0,421786173  | Ta072 100/10 |
| 0,687968201  | -0,642103654 | 0,107017276  | -0,183458187 | Ta081 100/20 |
| -0,181405896 | -0,371882086 | -0,272108844 | -0,43537415  | Ta093 200/10 |
| 1,317928969  | 0,513478819  | 0,145485665  | -0,051347882 | Ta105 200/20 |

Tablica 1: Porównanie względnych wartości poprawy

|              | algorytm neh |       | z akceleracja |       | z mod4      |       | mod1        |       | mod2        |       | mod3        |       |
|--------------|--------------|-------|---------------|-------|-------------|-------|-------------|-------|-------------|-------|-------------|-------|
| Ta004 - 20/5 | 0,007164001  | 1325  | 0,001497984   | 1325  | 0,008350611 | 1326  | 0,016020298 | 1329  | 0,00413847  | 1316  | 0,009791136 | 1329  |
| Ta016 20/10  | 0,011402607  | 1453  | 0,002572298   | 1453  | 0,016391277 | 1467  | 0,008483887 | 1443  | 0,006673098 | 1438  | 0,013319492 | 1438  |
| Ta025 20/20  | 0,149764538  | 2397  | 0,029443502   | 2397  | 0,086084366 | 2344  | 0,016011238 | 2355  | 0,015580654 | 2366  | 0,012372255 | 2366  |
| Ta031 50/5   | 0,146720648  | 2733  | 0,009747744   | 2733  | 0,109884739 | 2733  | 0,025779247 | 2733  | 0,026609898 | 2733  | 0,046226978 | 2733  |
| Ta043 50/10  | 0,187574387  | 2986  | 0,016611814   | 2986  | 0,19841671  | 2976  | 0,066185713 | 3012  | 0,074067831 | 3010  | 0,053500652 | 2973  |
| Ta054 50/20  | 0,51346302   | 3969  | 0,065459967   | 3969  | 0,4847157   | 3906  | 0,108616352 | 3972  | 0,132687807 | 3970  | 0,080178738 | 3965  |
| Ta063 100/5  | 0,710914373  | 5219  | 0,034420252   | 5219  | 0,750704527 | 5246  | 0,116067648 | 5217  | 0,125869274 | 5215  | 0,08395648  | 5219  |
| Ta072 100/10 | 1,454129457  | 5453  | 0,068973541   | 5453  | 1,510807991 | 5456  | 0,232845068 | 5438  | 0,186050653 | 5469  | 0,165387154 | 5430  |
| Ta081 100/20 | 3,068160295  | 6541  | 0,137150526   | 6541  | 3,047127724 | 6496  | 0,350482225 | 6583  | 0,325977087 | 6534  | 0,344335318 | 6553  |
| Ta093 200/10 | 11,07620621  | 11025 | 0,270633459   | 11025 | 11,63428903 | 11045 | 0,674937487 | 11066 | 0,676392078 | 11055 | 0,675784349 | 11073 |
| Ta105 200/20 | 21,62185144  | 11685 | 0,534049988   | 11685 | 23,00531292 | 11531 | 1,319253445 | 11625 | 1,337118387 | 11668 | 1,343390226 | 11691 |

Tablica 2: Porównanie modyfikacji

# Porównanie wyników dla losowych danych dla wszystkich algorytmów zostały umieszczone w tabeli 3.

| liczba zadań      | 2           | 3           | 4           | 5           | 6           | 7           | 8           | 9           | 10          |      |
|-------------------|-------------|-------------|-------------|-------------|-------------|-------------|-------------|-------------|-------------|------|
| Algorytm johnsona | 3,03E-05    | 1,81E-05    | 1,26E-05    | 1,60E-05    | 3,86E-05    | 2,88E-05    | 2,86E-05    | 3,58E-05    | 3,70E-05    | czas |
|                   | 251         | 339         | 236         | 374         | 350         | 509         | 536         | 600         | 537         | cmax |
| Przegląd zupełny  | 3,86E-05    | 3,29E-05    | 5,39E-05    | 0,000389814 | 0,00315547  | 0,017202616 | 0,120973349 | 1,237499475 | 12,86993837 | czas |
|                   | 251         | 339         | 236         | 374         | 350         | 509         | 536         | 600         | 537         | cmax |
| Algorytm NEH      | 0,000139475 | 8,61E-05    | 8,56E-05    | 0,000175476 | 0,000195265 | 0,000367641 | 0,000318527 | 0,000655651 | 0,000549078 | czas |
|                   | 251         | 339         | 236         | 374         | 350         | 509         | 536         | 621         | 537         | cmax |
| z akceleracja     | 6,03E-05    | 6,75E-05    | 5,75E-05    | 0,000136852 | 0,000130892 | 0,000236988 | 0,000185251 | 0,000375509 | 0,00027585  | czas |
|                   | 251         | 339         | 236         | 374         | 350         | 509         | 536         | 621         | 537         | cmax |
| z modyfikacja     | 8,01E-05    | 0,000150681 | 0,000148773 | 0,00036335  | 0,000647783 | 0,000823736 | 0,000659704 | 0,001363516 | 0,001081944 | czas |
|                   | 251         | 339         | 236         | 374         | 350         | 509         | 536         | 600         | 537         | cmax |

Tablica 3: Tabela porównania algorytmów

## 4 Wnioski

Algorytm NEH zwracał dla problemu 3-maszynowego takie same wartości  $C_{max}$  jak algorytm Johnsona. Algorytm Johnsona wykonywał się w nieznacznie krótszym czasie niż algorytm NEH. Dla małej liczadań algorytm NEH z akceleracją wykonywał się nieco dłużej niż wersja podstawowa. Podobnie miała się rzecz z algorytmem z modyfikacją nr 4.

Dla większej liczby zadań algorytm NEH z akceleracją wykonywał się zdecydowanie szybciej od podstawowej wersji. Porównanie czasów obliczeń przez poszczególne algorytmy pokazała, że złożoność obliczeniowa podstawowej wersji algorytmu wynosi  $O(n^3m)$ , natomiast wersja z akceleracją posiada złożoność obliczeniową  $O(n^2m)$ . Potwierdza to opis teoretyczny algorytmów.

Do algorytmu NEH z akceleracją wprowadzono modyfikacje, które czasami pozwalały uzyskać krótsze czasy  $C_{max}$ . Nie działo się tak jednak dla każdego przypadku - niekiedy uzyskiwany wynik był gorszy. Uzyskiwane zmiany wartości funkcji kryterialnej nigdy nie przekroczyły 2%, zatem potencjalne zyski były bardzo niewielkie. Ponadto często były okupione większym kosztem poświęconego czasu, zwłaszcza w przypadku modyfikacji nr 4. Wnioskuje się, że zaproponowane modyfikacje nie poprawiają wydatnie jakości szeregowania zadań, więc ich stosowanie jest nieopłacalne.