

Teoria Współbieżności

ZADANIE 7

1. Niepodzielne operacje

Rozważmy równanie $M \times x = b$ gdzie M to macierz kwadratowa, natomiast x i b to wektory.

Równanie można zapisać za pomocą macierzy:

$$\begin{bmatrix} M_{11} & M_{12} & \dots & M_{1n} \\ M_{21} & M_{22} & \dots & M_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ M_{n1} & M_{n2} & \dots & M_{nn} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_n \end{bmatrix}$$

gdzie n to liczba niewiadomych oraz liczba równań.

Operacje

$A_{i,k}$ - znalezienie mnożnika dla wiersza i , do odejmowania go od k -tego wiersza:

$$m_{k,i} = M_{k,i} / M_{i,i}$$

$B_{i,j,k}$ - pomnożenie j -tego elementu wiersza i przez mnożnik, do odejmowania od k -tego wiersza:

$$n_{k,j,i} = M_{i,j} * m_{k,i}$$

$C_{i,j,k}$ - odjęcie j-tego elementu wiersza i od wiersza k:

$$M_{k,j} = M_{k,j} - n_{k,j,i}$$

2. Alfabet

N - rozmiar macierzy

$$\Sigma = \{A_{i,k}, B_{i,j,k}, C_{i,j,k} \mid i = 1 \dots N - 1, k = i + 1 \dots N, j = i \dots N + 1\}$$

3. Relacje

$$D1 = \left\{ (A_{i,k}, B_{i,j,k}) \mid A_{i,k}, B_{i,j,k} \in \Sigma \right\}$$

Operacja $A_{i,k}$ musi być obliczona przed $B_{i,j,k}$, ponieważ wyniku $A_{i,k}$ używamy w mnożeniu w $B_{i,j,k}$.

$$D2 = \left\{ (B_{i,j,k}, C_{i,j,k}) \mid C_{i,j,k}, B_{i,j,k} \in \Sigma \right\}$$

Operacja $B_{i,j,k}$ musi być obliczona przed $C_{i,j,k}$, ponieważ wyniku $B_{i,j,k}$ używamy w odejmowaniu w $C_{i,j,k}$.

$$D3 = \left\{ (C_{i-1,j,k}, C_{i,j,k}) \mid C_{i-1,j,k}, C_{i,j,k} \in \Sigma \text{ and } i \neq j \text{ and } i > 1 \right\}$$

Operacja $C_{i-1,j,k}$ musi być obliczona przed $C_{i,j,k}$, ponieważ $C_{i,j,k}$ korzysta z $B_{i,j,k}$, które potrzebuje $C_{i-1,j,k}$ do swoich obliczeń.

$$D4 = \left\{ (C_{i-1,j,i}, B_{i,j,kb}) \mid C_{i-1,j,i}, B_{i,j,kb} \in \Sigma \wedge j \neq i \text{ and } i > 1 \right\}$$

Operacja $C_{i-1,j,i}$ musi być obliczona przed $B_{i,j,kb}$, ponieważ korzysta z elementu od którego odejmuje operacja $C_{i-1,j,i}$.

$$D5 = \left\{ (C_{i-1,i,kc}, A_{i,ka}) \mid C_{i-1,i,kc}, A_{i,ka} \in \Sigma \wedge (ka = kc \vee kc = i) \text{ and } i \geq 2 \right\}$$

Operacja $C_{i-1,i,kc}$ musi być obliczona przed $A_{i,ka}$, ponieważ $A_{i,ka}$ korzysta z elementu od którego odejmuje operacja $C_{i-1,i,kc}$.

Dzięki takim zabiegom, pomijamy przechodność i dostajemy relacje zapisaną w postaci krawędzi grafu Diekerta.

$$D = \text{sym}\left((D1 \cup D2 \cup D3 \cup D4 \cup D5)^+\right) \cup I_\Sigma$$

Powyżej zapis wszystkich relacji po dodaniu przechodności, symetryczności i identyczności.

Relacja niezależności

$$I = \Sigma^2 - D$$

4. Algorytm

N - rozmiar macierzy

$Z_{i,k}$ - operacja odjęcia całego wiersza k od i w celu wyzerowania komórki $M_{i,k}$

$$Z_{i,k} = A_{i,k}, B_{i,i,k}, C_{i,i,k}, B_{i,i+1,k}, C_{i,i+1,k} \dots B_{i,N+1,k}, C_{i,N+1,k}$$

Nasz algorytm wykonuje po kolei operacje:

$Z_{1,2}, Z_{1,3} \dots Z_{1,N}$ - "zerujemy" 1 kolumnę

$Z_{2,3}, Z_{2,4} \dots Z_{2,N}$ - "zerujemy" 2 kolumnę

$Z_{3,4}, Z_{3,5} \dots Z_{3,N}$ - "zerujemy" 3 kolumnę

...

$Z_{N-1,N}$ - "zerujemy" N-1 kolumnę

Pseudokod

```
for(int i=1;i<=N-1;i++){  
    for(int k=i+1,k<=N,k++){  
         $Z_{i,k}$   
    }  
}
```

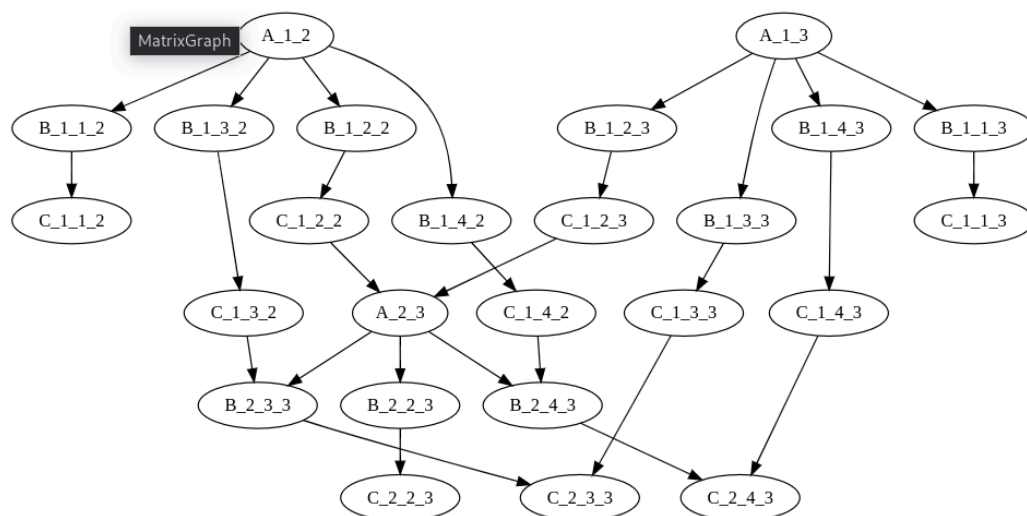
po rozpisaniu $Z_{i,k}$

```
for(int i=1;i<N-1;i++){  
    for(int k=i+1,k<N,k++){  
         $A_{i,k}$   
        for(int j=i,j<=N+1,j++){  
             $B_{i,j,k}$   
             $C_{i,j,k}$   
        }  
    }  
}
```

5. Graf Diekerta

Dzięki temu że zapisałem relacje w powyższy sposób to:

$$E = D1 \cup D2 \cup D3 \cup D4 \cup D5$$



Przykładowy graf Diekerta dla N=3, wygenerowany programem graph.c.

6. Klasy Foaty

Patrząc na graf można łatwo wyznaczyć klasy Foaty:

N - rozmiar macierzy

$$i = 1 \dots N - 1$$

$$FA_i = \{A_{i,k} | k = i + 1 \dots N\}$$

$$FB_i = \{B_{i,j,k} | k = i + 1 \dots N, j = i \dots N + 1\}$$

$$FC_i = \{C_{i,j,k} | k = i + 1 \dots N, j = i \dots N + 1\}$$

Wszystkie klasy dla N:

$$[FA_1], [FB_1], [FC_1], [FA_2], \dots, [FB_{N-1}], [FC_{N-1}]$$

7.Implementacja

Program napisałem w języku C z użyciem OpenMP.

Implementacja algorytmu znajduje się w pliku gauss.c,
aby skompilować program wystarczy użyć **make gauss**.

Dane wejściowe muszą się znajdować w pliku data.txt, a odpowiedź wygeneruje się w pliku res.txt.

Macierz M i macierze pomocnicze

```
double **matrix = (double **)malloc(n * sizeof(double *));
double **diff_matrix = (double **)malloc(n * sizeof(double *));
double **multi_matrix = (double **)malloc(n * sizeof(double *));
for (size_t i = 0; i < n; i++) {
    matrix[i] = (double *)malloc((n + 1) * sizeof(double));
    diff_matrix[i] = (double *)malloc((n + 1) * sizeof(double));
    multi_matrix[i] = (double *)malloc((n + 1) * sizeof(double));
}
```

diff_matrix zawiera elementy $n_{k,j,i} = M_{i,j} * m_{k,i}$. Na potrzeby implementacji $n_{k,j,i}$ zmieniłem na $n_{k,j}$ i nadpisuje ją dla każdego wiersza.

multi_matrix elementy $m_{k,i} = M_{k,i} / M_{i,i}$

Funkcje A, B, C

```
void A (int k,int i,double **matrix,double **multi_matrix){
    multi_matrix[k][i] = matrix[k][i] / matrix[i][i];
}

void B(int i,int j,int k, double **matrix,double **multi_matrix,double **diff_matrix){
    diff_matrix[k][j] = matrix[i][j] *multi_matrix[k][i] ;
}

void C(int i,int j,int k, double **matrix,double **diff_matrix){
    matrix[k][j] -= diff_matrix[k][j];
}
```

Funkcje odpowiadają po kolei za operacje: $A_{i,k}, B_{i,j,k}, C_{i,j,k}$

Scheduler

```
void scheduler(int n, double **matrix, double **diff_matrix, double **multi_matrix) {  
    for (int i = 0; i < n - 1; i++) {  
        #pragma omp parallel for  
        for (int k = i + 1; k < n; k++) {  
            A(k, i, matrix, multi_matrix);  
        }  
  
        #pragma omp parallel for collapse(2)  
        for (int j = i; j <= n; j++) {  
            for (int k = i + 1; k < n; k++) {  
                B(i, j, k, matrix, multi_matrix, diff_matrix);  
            }  
        }  
  
        #pragma omp parallel for collapse(2)  
        for (int j = i; j <= n; j++) {  
            for (int k = i + 1; k < n; k++) {  
                C(i, j, k, matrix, diff_matrix);  
            }  
        }  
    }  
}
```

Dla każdej klasy Foaty, obliczam wartości przy pomocy omp parallel for.

Wyniki

Dla przykładu:

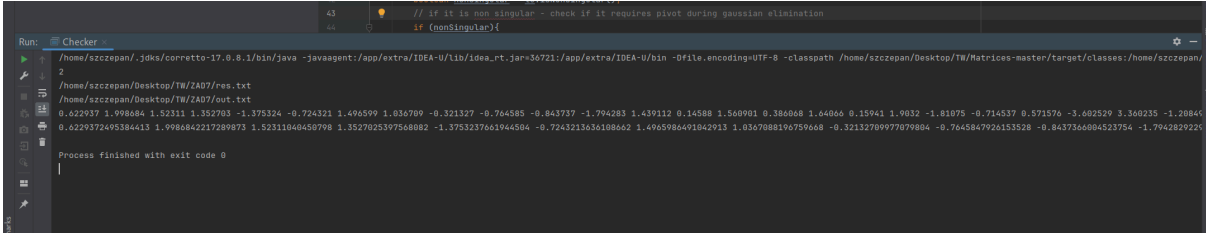
| | |
|------------|---|
| data, text | |
| 1 | 15 |
| 2 | 0.3598381494 0.8409342858 0.2078457000 0.3076592230 0.5746280031 0.3193307736 0.3614672566 0.7279397259 0.9533114347 0.6125489458 0.3668514230 0.082205188 |
| 3 | 0.0990592809 0.8448001488 0.7335959037 0.4410333892 0.0004641690 0.2571903929 0.2827449953 0.1344851542 0.8379886466 0.9408241372 0.7638297249 0.775472664 |
| 4 | 0.0611367836 0.5240206388 0.8415267587 0.9028476472 0.6958395527 0.4061565322 0.8622684804 0.1881432569 0.8365774477 0.7832449536 0.0622547836 0.552720097 |
| 5 | 0.682318116 0.6646319278 0.3454524765 0.1923526633 0.6058778448 0.178463465 0.946046959 0.9433581349 0.9184397435 0.716814696 0.6029857273 0.47883163 |
| 6 | 0.9368129044 0.591264209 0.9445518145 0.3562214748 0.6420745397 0.594008685 0.5413422112 0.7382183675 0.153859494 0.6128888873 0.7117459899 0.94382668 |
| 7 | 0.5352875036 0.1358311358 0.5173959241 0.3176994038 0.4072910492 0.2258427967 0.8745417488 0.928535458 0.259445028 0.4034489317 0.2240381331 0.624611312 |
| 8 | 0.4114210336 0.391796539 0.7853549691 0.6315148523 0.0868027479 0.5601392847 0.352633491 0.2650392402 0.0876001591 0.6350691166 0.243325386 0.766014747 |
| 9 | 0.278596288 0.3268870842 0.7027245496 0.2605854719 0.5757061634 0.2953085865 0.2070036651 0.565540288 0.7126389095 0.2165884607 0.0632256706 0.10915234 |
| 10 | 0.5963010280 0.5848972130 0.7296366203 0.1246918985 0.5640114466 0.5862422441 0.3999262573 0.5094661313 0.2112832140 0.4058047461 0.9899567962 0.854449511 |
| 11 | 0.3812462110 0.221356655 0.5895190368 0.6389691158 0.1072504853 0.0889349987 0.3759798574 0.6291786687 0.6291786687 0.61727235 0.8628720106 0.557131776 |
| 12 | 0.0948736658 0.0646352080 0.0830413107 0.0134082636 0.4444321599 0.144116364 0.1665537668 0.950438661 0.7895594488 0.9186573474 0.0865250061 0.597267209 |
| 13 | 0.6646218739 0.831343551 0.5496519350 0.347766208 0.4067652435 0.8008724220 0.6403619120 0.8939932383 0.4330666054 0.933853404 0.9755776981 0.534485383 |
| 14 | 0.7115397145 0.7288099996 0.84661419914 0.6123640034 0.9775477666 0.8008731913 0.7461419279 0.0664400154 0.7794512955 0.2574379281 0.1902866905 0.054847805 |
| 15 | 0.5973289158 0.2003489442 0.3227126256 0.9208816961 0.393953738 0.9888339366 0.5414666953 0.8976471080 0.5914889976 0.6838673279 0.093694316 |
| 16 | 0.9991857941 0.671889463 0.5910245339 0.2382176648 0.9207190219 0.7369552792 0.5254731448 0.0792960699 0.7344534586 0.8252782968 0.1015977843 0.654152394 |
| 17 | 0.6384948161 0.8550308482 0.4348660819 0.0930752870 0.7562935026 0.1305411126 0.3408784191 0.3158685483 0.9779708263 0.9447345766 0.8344664526 0.030832693 |
| 18 | |

Wynik:

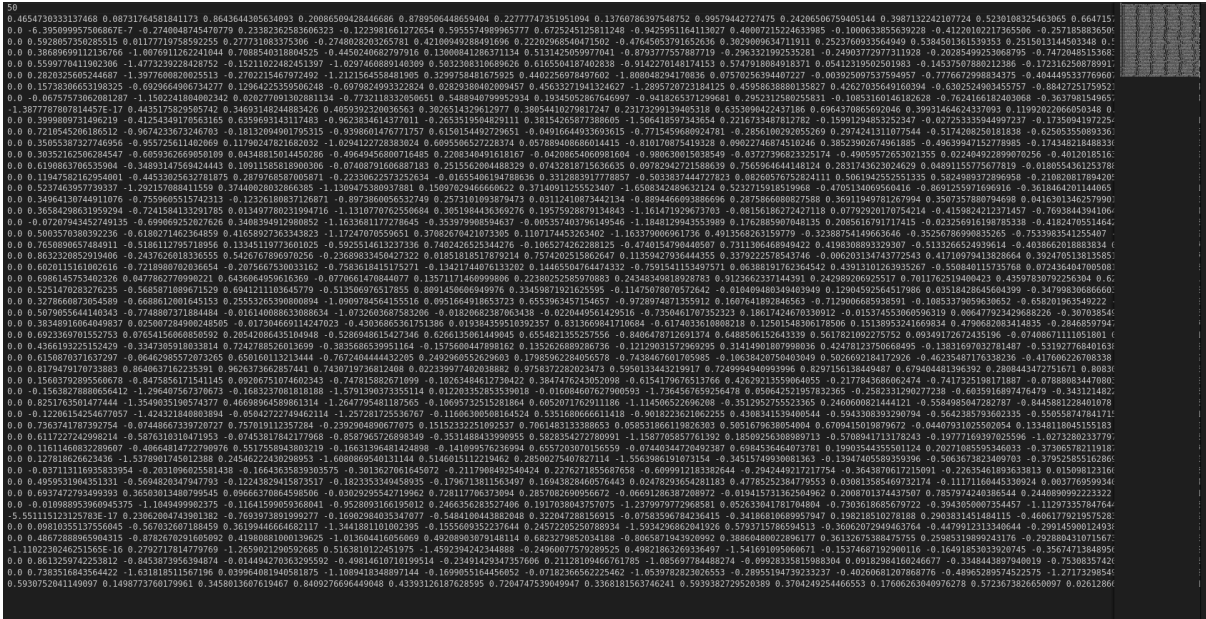
[illegible]

Sprawdzarka

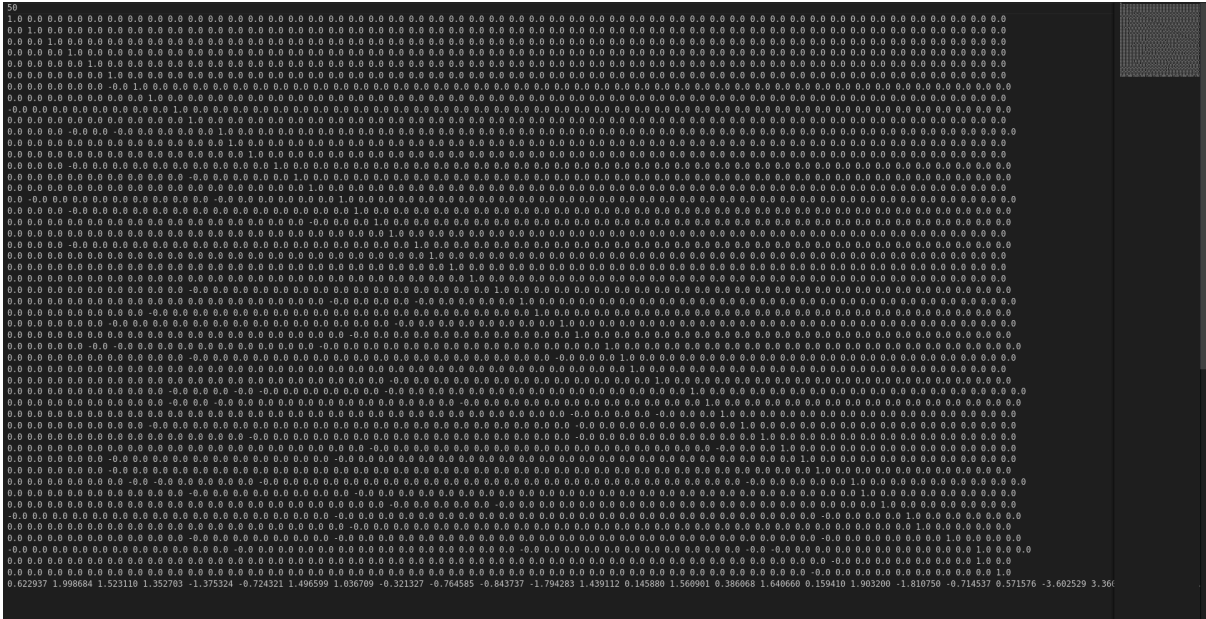
dla macierzy N=50



dane:



wynik:



Program graph.c

Program po kolei wypisuje wszystkie krawędzie z relacji D1,D2,D3,D4,D5 w celu wygenerowania grafu Diekerta i przy okazji sprawdzeniu poprawności zapisu relacji oraz krawędzi.