

Laboratorium 4: Zastosowanie szeregowania afinicznego do znalezienia partycjonowania czasu.**Wariant pętli 1**

```
for (int i=1; i<=n; i++)
  for (int j=1; j<=n; j++)
    a[i][j] = a[i][j-1] + a[i+1][j];
```

Zadanie 1.

Dla wskazanej pętli za pomocą kalkulatora ISCC znaleźć relację zależności R, przestrzeń iteracji LD, oraz zrobić rysunek grafu zależności w przestrzeni 6 x 6.

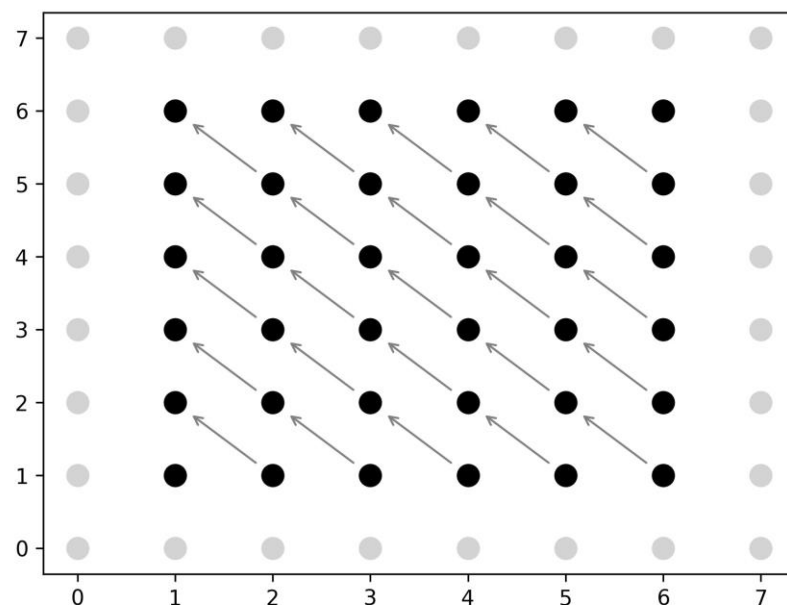
"Loop domain:"

$[n] \rightarrow \{ S_0[i, j] : 0 < i \leq n \text{ and } 0 < j \leq n \}$

"R"

$[n] \rightarrow \{ S_0[i, j] \rightarrow S_0[i' = i, j' = 1 + j] : 0 < i < n \text{ and } 0 < j < n; S_0[i, j] \rightarrow S_0[i' = 1 + i, j' = j] : 0 < i \leq -2 + n \text{ and } 0 < j < n \}$

Rysunek grafu zależności w przestrzeni 6x6:

**Zadanie 2.**

Za pomocą operatora kalkulatora ISCC: $IsISchedule := \text{schedule LD respecting R minimizing R}$ znaleźć szeregowanie afiniczne w postaci drzewa.

Szeregowanie afiniczne w postaci drzewa:

domain: $[n] \rightarrow \{ S_0[i, j] : 0 < i \leq n \text{ and } 0 < j \leq n \}$

child:

schedule: $[n] \rightarrow [\{ S_0[i, j] \rightarrow [(i)] \}, \{ S_0[i, j] \rightarrow [(j)] \}]$

```
permutable: 1
coincident: [ 1, 1 ]
```

W drzewie znajdują się dwa szeregowania:

- $[n] \rightarrow \{[i, j] \rightarrow [(i)]\}$, czyli transformacje afiniczne: $c1=1, c2=0$
- $[n] \rightarrow \{[i, j] \rightarrow [(j)]\}$, czyli transformacje afiniczne: $c1=0, c2=1$

Oznacza to, że istnieje możliwość implementacji techniki waveifronting.

Zadanie 3.

Za pomocą operatora kalkulatora ISCC: map przekonwertować szeregowanie afiniczne w postaci drzewa na szeregowanie w postaci relacji.

Szeregowanie w postaci relacji:

```
[n] -> { S_0[i, j] -> [i, j] }
```

Zadanie 4.

Utworzyć szeregowanie, które pozwala na implementację techniki fali frontowej (wave-fronting) na poziomie iteracji.

Aby utworzyć szeregowanie pozwalające na wave-fronting, należy zsumować prawe strony obydwu szeregowań. W ten sposób otrzymujemy: $i+j$.

Wywołana funkcja:

```
WAVE_FR:=[n] -> { [i, j] -> [t=i+j] }*LD;
```

daje poniższy wynik:

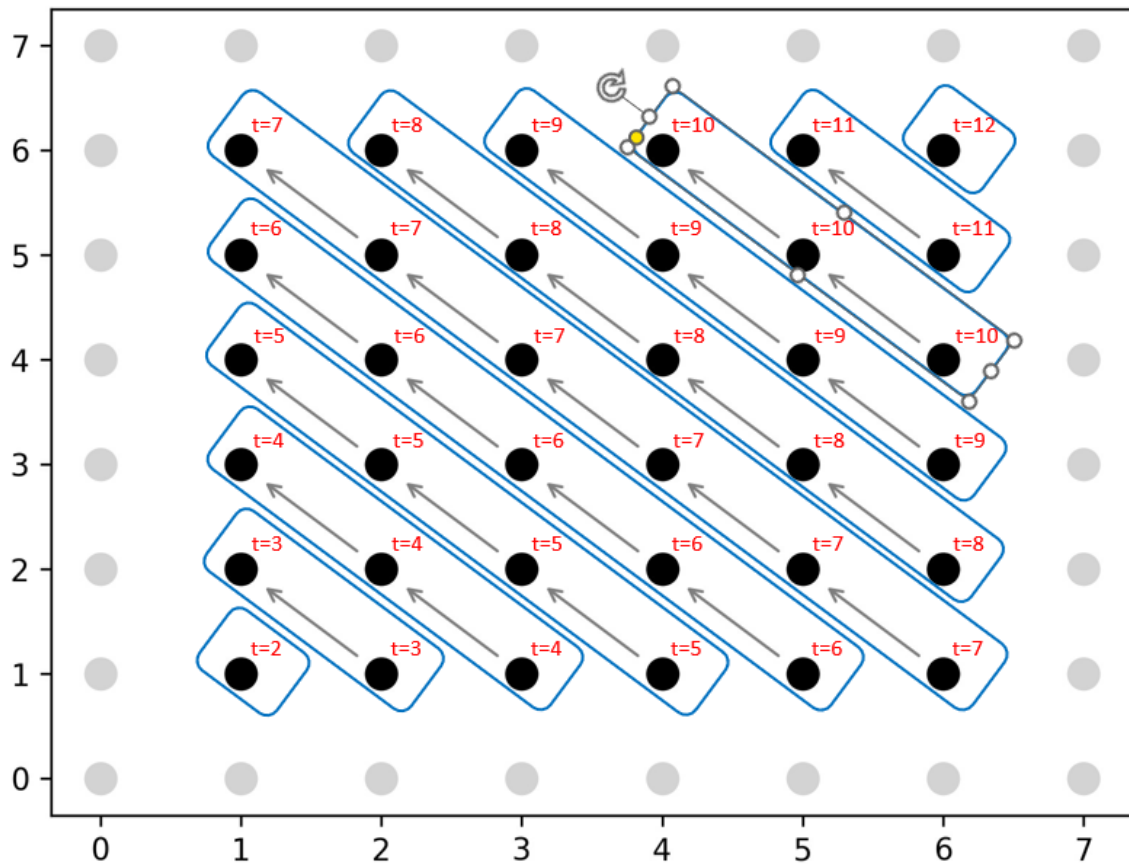
```
[n] -> { S_0[i, j] -> [t = i + j] : 0 < i <= n and 0 < j <= n }
```

Zadanie 5.

Stosując uzyskane w punkcie 4 szeregowanie za pomocą operatora scan znaleźć wszystkie partycje czasu dla przestrzeni 6x6 (12x12) i nanieść uzyskane partycje na rysunek utworzony w p.1.

```
"scan (WAVE_FR*[n]->{:n=6})"
```

```
[n] -> { S_0[i = 6, j = 6] -> [t = 12] : n = 6; S_0[i = 5, j = 6] -> [t = 11] : n = 6;
S_0[i = 6, j = 5] -> [t = 11] : n = 6; S_0[i = 4, j = 6] -> [t = 10] : n = 6; S_0[i = 5,
j = 5] -> [t = 10] : n = 6; S_0[i = 6, j = 4] -> [t = 10] : n = 6; S_0[i = 3, j = 6] ->
[t = 9] : n = 6; S_0[i = 4, j = 5] -> [t = 9] : n = 6; S_0[i = 5, j = 4] -> [t = 9] : n =
6; S_0[i = 6, j = 3] -> [t = 9] : n = 6; S_0[i = 2, j = 6] -> [t = 8] : n = 6; S_0[i = 3,
j = 5] -> [t = 8] : n = 6; S_0[i = 4, j = 4] -> [t = 8] : n = 6; S_0[i = 5, j = 3] -> [t
= 8] : n = 6; S_0[i = 6, j = 2] -> [t = 8] : n = 6; S_0[i = 1, j = 6] -> [t = 7] : n = 6;
S_0[i = 2, j = 5] -> [t = 7] : n = 6; S_0[i = 3, j = 4] -> [t = 7] : n = 6; S_0[i = 4, j
= 3] -> [t = 7] : n = 6; S_0[i = 5, j = 2] -> [t = 7] : n = 6; S_0[i = 6, j = 1] -> [t =
7] : n = 6; S_0[i = 1, j = 5] -> [t = 6] : n = 6; S_0[i = 2, j = 4] -> [t = 6] : n = 6;
S_0[i = 3, j = 3] -> [t = 6] : n = 6; S_0[i = 4, j = 2] -> [t = 6] : n = 6; S_0[i = 5, j
= 1] -> [t = 6] : n = 6; S_0[i = 1, j = 4] -> [t = 5] : n = 6; S_0[i = 2, j = 3] -> [t =
5] : n = 6; S_0[i = 3, j = 2] -> [t = 5] : n = 6; S_0[i = 4, j = 1] -> [t = 5] : n = 6;
S_0[i = 1, j = 3] -> [t = 4] : n = 6; S_0[i = 2, j = 2] -> [t = 4] : n = 6; S_0[i = 3, j
= 1] -> [t = 4] : n = 6; S_0[i = 1, j = 2] -> [t = 3] : n = 6; S_0[i = 2, j = 1] -> [t =
3] : n = 6; S_0[i = 1, j = 1] -> [t = 2] : n = 6 }
```

**Zadanie 6.**

Wygenerować pseudokod i kod kompilowalny implementujący technikę fali frontowej.

Wygenerowany pseudokod:

```
for (int c0 = 2; c0 <= 2 * n; c0 += 1)
  for (int c1 = max(1, -n + c0); c1 <= min(n, c0 - 1); c1 += 1)
    (c1, c0 - c1);
```

Kod kompilowalny:

```
for (int c0 = 2; c0 <= 2 * n; c0 += 1)
  #pragma omp parallel for
  for (int c1 = max(1, -n + c0); c1 <= min(n, c0 - 1); c1 += 1)
    a[c1][c0 - c1] = a[c1][c0 - c1 - 1] + a[c1 + 1][c0 - c1];
```

Zadanie 7.

Zastosować program porównujący wyniki obliczeń (zadanie 7, L2) do sprawdzenia poprawności kodu docelowego w przestrzeni 6x6 (12x12).

Wynik uruchomionej aplikacji porównującej:

Parallel code result:

00 01 02 03 04 05

00 01 03 06 10 15

00 01 03 06 10 15

```
00 01 03 06 10 15
00 01 03 06 10 15
00 01 03 06 10 15
```

Generated code result:

```
00 01 02 03 04 05
00 01 03 06 10 15
00 01 03 06 10 15
00 01 03 06 10 15
00 01 03 06 10 15
00 01 03 06 10 15
00 01 03 06 10 15
```

Results are identical.

Zadanie 8.

Wygenerować kod reprezentujący kompilowalną pętlę całkowicie wymienną (patrz skrypt L4).

Korzystając z wcześniej uzyskanego szeregowania:

$[n] \rightarrow \{ [i, j] \rightarrow [(i)] \}, \{ [i, j] \rightarrow [(j)] \} \}$.

Szeregowanie C pozwalające na wygenerowanie pętli całkowicie wymiennej:

$C=(i, j)$

Relacja:

$FULL_PERM := [n] \rightarrow \{ [I] \rightarrow [C] \}$;

gdzie $I=(i, j)$, $C=(i, j)$.

"codegen FULL_PERM"

```
for (int c0 = 1; c0 <= n; c0 += 1)
  for (int c1 = 1; c1 <= n; c1 += 1)
    S_0(c0, c1);
```

Zadanie 9.

Sprawdzić, że jest to pętla całkowicie wymienna poprzez obliczenie relacji zależności dla pętli wygenerowanej w p. 8 i zastosowanie operatora deltas do tej relacji. Wszystkie elementy uzyskanego wektora dystansu powinny być nieujemne.

Relacja dla wygenerowanej pętli:

$[n] \rightarrow \{ S_0[c0, c1] \rightarrow S_0[c0' = c0, c1' = 1 + c1] : 0 < c0 < n \text{ and } 0 < c1 < n; S_0[c0, c1] \rightarrow S_0[c0' = 1 + c0, c1' = c1] : 0 < c0 \leq -2 + n \text{ and } 0 < c1 < n \}$

Loop domain:

$[n] \rightarrow \{ S_0[c0, c1] : 0 < c0 \leq n \text{ and } 0 < c1 \leq n \}$

Deltas:

$[n] \rightarrow \{ S_0[c0 = 0, c1 = 1] : n \geq 2; S_0[c0 = 1, c1 = 0] : n \geq 3 \}$

Wszystkie elementy uzyskanego wektora dystansu są nieujemne, co oznacza, że jest to pętla całkowicie wymienna.

Załączniki:**Skrypt wykonujący zadania.**

```
##Znalezienie zaleznosci
```

```
P := parse_file "1-my.c";
```

```
print "Loop domain:";
```

```
Domain := P[0];
```

```
LD := Domain;
```

```
print Domain;
```

```
Write := P[1] * Domain;
```

```
Read := P[3] * Domain;
```

```
Schedule := P[4];
```

```
Before := Schedule << Schedule;
```

```
RaW := (Write . (Read^-1)) * Before;
```

```
WaW := (Write . (Write^-1)) * Before;
```

```
WaR := (Read . (Write^-1)) * Before;
```

```
R := (RaW+WaW+WaR);
```

```
print "R";
```

```
print R;
```

```
print "scan (R*[n]->{:n=6})";
```

```
scan (R*[n]->{:n=6});
```

```
##krok 2
```

```
IslSchedule := schedule LD respecting R minimizing R;
```

```
print "IslSchedule";
```

```
IslSchedule;
```

```
##krok 3
```

```
SCHED:= map IslSchedule;
```

```
print "SCHED";
```

```
SCHED;
```

```
##krok 4 wavefronting
```

```
WAVE_FR:=[n] -> { [i, j] -> [t=i+j] }*LD;
```

```
print "WAVE_FR";
```

```
WAVE_FR;
```

```
#krok 5
```

```
print "scan (WAVE_FR*[n]->{:n=6})";
```

```
scan (WAVE_FR*[n]->{:n=6});
```

```
##krok 6 wygenerowanie pseudokodu
```

```
CODE:= [n] -> { [i, j] -> [i + j, i,j] : 0 < i <= n and 0 < j <= n };
```

```
print "CODE";
```

```
CODE;
```

```
scan (CODE*[n]->{:n=2});
```

```
codegen CODE;
```

```
## krok 8
FULL_PERM:= [n]-> {[i,j]->[i,j]}*LD;
```

```
## generujemy pseudokod
print "codegen FULL_PERM";
codegen FULL_PERM;
```

Kod aplikacji porównującej.

```
// gcc -fopenmp 5-joined.c && ./a.out
#include <stdio.h>
#include <time.h>
#include <math.h>
#define ceild(n,d)  ceil((((double)(n))/((double)(d))))
#define floord(n,d) floor((((double)(n))/((double)(d))))
#define max(x,y)    ((x) > (y)? (x) : (y))
#define min(x,y)    ((x) < (y)? (x) : (y))

int main() {
    int n = 6;
    int aInput[n+1][n+1];
    int aGenerated[n+1][n+1];

    for (int i = 0; i <= n; i++)
        for (int j = 0; j <= n; j++) {
            aInput[i][j] = j;
            aGenerated[i][j] = j;
        }

    // wejściowy
    for (int i = 1; i <= n; i++) {
        for (int j = 1; j <= n; j++) {
            aInput[i][j] = aInput[i][j-1] + aInput[i+1][j];
        }
    }

    // wygenerowany
    for (int c0 = 2; c0 <= 2 * n; c0 += 1)
        #pragma omp parallel for
        for (int c1 = max(1, -n + c0); c1 <= min(n, c0 - 1); c1 += 1) {
            aGenerated[c1][c0 - c1] = aGenerated[c1][c0 - c1-1] + aGenerated[c1+1][c0 - c1];
        }

    printf("Initial code result:\n");
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        for (int j = 0; j < n; j++) {
            printf("%02d ", aInput[i][j]);
        }
        printf("\n");
    }

    printf("\nGenerated code result:\n");
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        for (int j = 0; j < n; j++) {
            printf("%02d ", aGenerated[i][j]);
        }
    }
}
```

```
    }
    printf("\n");
}

int noMatchCount = 0;
for (int i = 0; i < n; i++) {
    for (int j = 0; j < n; j++) {
        if (aInput[i][j] != aGenerated[i][j]) {
            noMatchCount++;
            // printf("Not matching at: [%d][%d]\n", i, j);
        }
    }
}

if (noMatchCount > 0)
    printf("\nResults are not identical. %d values do not match.\n", noMatchCount);
else
    printf("\nResults are identical.\n");

return 0;
}
```