

Laboratorium 7: Zastosowanie tranzytywnego domknięcia do partycjonowania czasu

Wariant pętli 5

```
for (int i = 1; i <= n; i++)
    for (int j = 2; j <= n; j++)
        a[i][j] = a[i][j-2];
```

Zadanie 1.

Dla wskazanej pętli za pomocą kalkulatora ISCC znaleźć relację zależności, R, oraz przestrzeń iteracji, LD.

Relacja R:

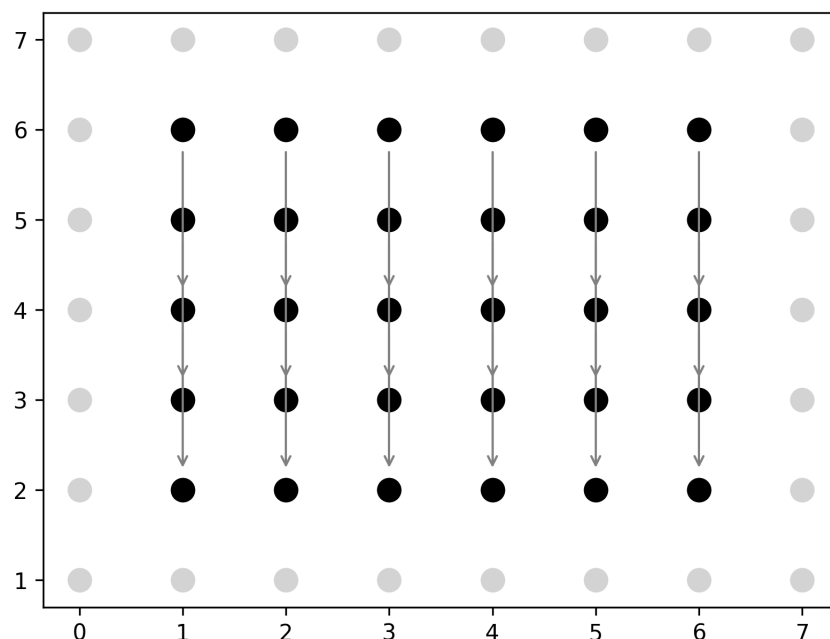
$$[n] \rightarrow \{[i, j] \rightarrow [i' = i, j' = 2 + j] : 0 < i < n \text{ and } 2 \leq j \leq -2 + n\}$$

Przestrzeń iteracji LD (Loop Domain):

$$[n] \rightarrow \{[i, j] : 0 < i \leq n \text{ and } 2 \leq j \leq n\}$$

Zadanie 2.

Zrobić rysunek pokazujący zależności w przestrzeni 6 x 6. W tym celu trzeba zastosować operator scan ($R^*[n] \rightarrow \{n=6\}$), który wygeneruje wszystkie zależności w przestrzeni 6 x 6.

$$[n] \rightarrow \{ [i = 5, j = 4] \rightarrow [i' = 5, j' = 6] : n = 6; [i = 4, j = 4] \rightarrow [i' = 4, j' = 6] : n = 6; [i = 3, j = 4] \rightarrow [i' = 3, j' = 6] : n = 6; [i = 2, j = 4] \rightarrow [i' = 2, j' = 6] : n = 6; [i = 1, j = 4] \rightarrow [i' = 1, j' = 6] : n = 6; [i = 5, j = 3] \rightarrow [i' = 5, j' = 5] : n = 6; [i = 4, j = 3] \rightarrow [i' = 4, j' = 5] : n = 6; [i = 3, j = 3] \rightarrow [i' = 3, j' = 5] : n = 6; [i = 2, j = 3] \rightarrow [i' = 2, j' = 5] : n = 6; [i = 1, j = 3] \rightarrow [i' = 1, j' = 5] : n = 6; [i = 5, j = 2] \rightarrow [i' = 5, j' = 4] : n = 6; [i = 4, j = 2] \rightarrow [i' = 4, j' = 4] : n = 6; [i = 3, j = 2] \rightarrow [i' = 3, j' = 4] : n = 6; [i = 2, j = 2] \rightarrow [i' = 2, j' = 4] : n = 6; [i = 1, j = 2] \rightarrow [i' = 1, j' = 4] : n = 6 \}$$


Zadanie 3.

Obliczyć tranzytywne domknięcie relacji R, R^+

```
"R_PLUS"
([n] -> { [i, j] -> [i, j] :
    (j + j) mod 2 = 0 and
    0 < i < n and
    2 <= j <= -2 + n and
    j' >= 2 + j and
    4 <= j <= n
}, True)
```

Zadanie 4.**Obliczyć relację R^k .**

```
"Rk"
([n] -> { [k] -> [[i, j] -> [i' = i, j' = 2k + j]] : k > 0 and 0 < i < n and 2 <= j <= n
- 2k }, True)
```

Zadanie 5.**Znaleźć zbiór UDS zawierający początki krańcowe**

```
"UDS"
[n] -> { [i, j] : 0 < i < n and 2 <= j <= 3 and j <= n }
```

Zadanie 6.**Obliczyć zbiór $S(k) := R^k(UDS) - (R^+ \cdot R^k)(UDS)$.**

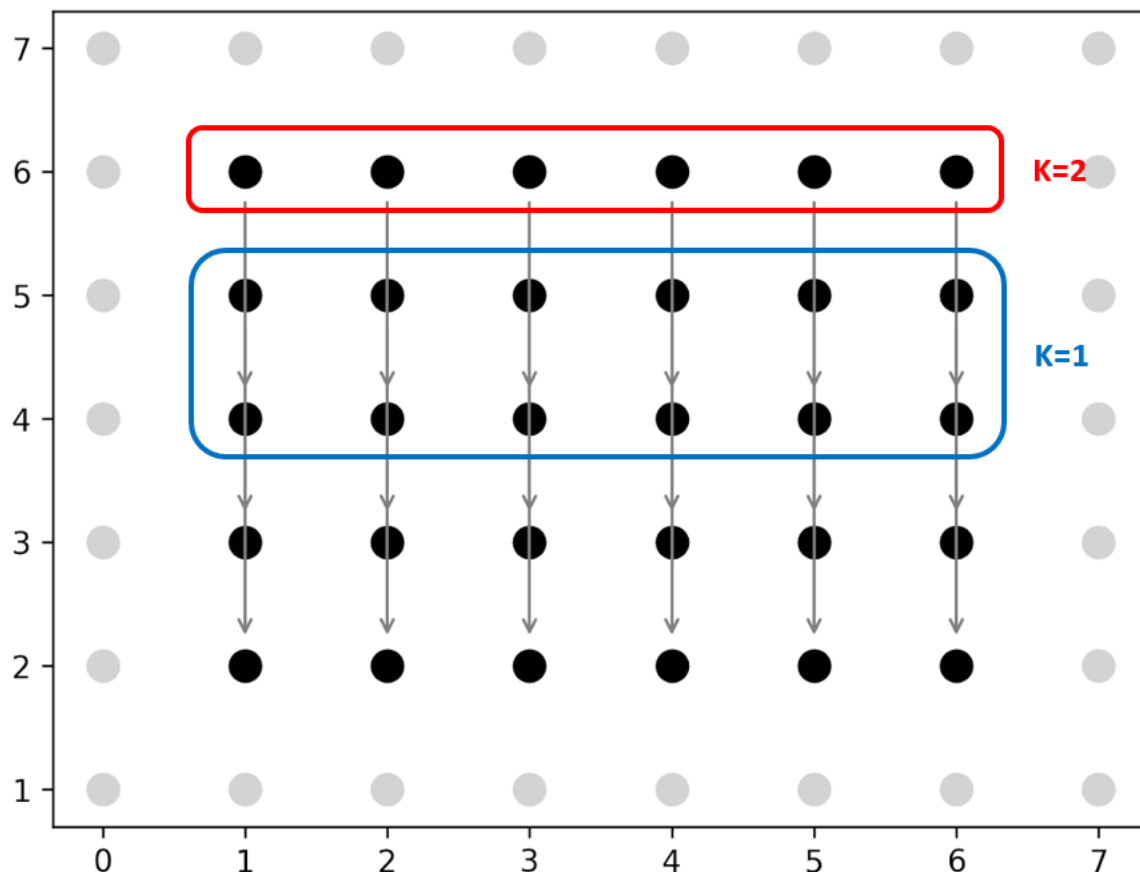
```
"Sk"
[n, k] -> { [i, j] : k > 0 and 0 < i < n and 2 + 2k <= j <= 3 + 2k and j <= n }
```

Zadanie 7.**Utworzyć relację CODE.**

```
[n]-> { [i, j] -> [k, i, j] : 0 < i < n and j <= n and k > 0 and -3 + j <= 2k <= -2 + j }
```

Zadanie 8.**Stosując relację CODE za pomocą operatora scan znaleźć wszystkie partycje czasu dla przestrzeni 6x6 i nanieść uzyskane partycje na rysunku utworzonym w p.2.**

```
[n] -> { [i = 5, j = 6] -> [k = 2, 5, 6] : n = 6; [i = 4, j = 6] -> [k = 2, 4, 6] : n =
6; [i = 3, j = 6] -> [k = 2, 3, 6] : n = 6; [i = 2, j = 6] -> [k = 2, 2, 6] : n = 6; [i =
1, j = 6] -> [k = 2, 1, 6] : n = 6; [i = 5, j = 5] -> [k = 1, 5, 5] : n = 6; [i = 4, j =
5] -> [k = 1, 4, 5] : n = 6; [i = 3, j = 5] -> [k = 1, 3, 5] : n = 6; [i = 2, j = 5] ->
[k = 1, 2, 5] : n = 6; [i = 1, j = 5] -> [k = 1, 1, 5] : n = 6; [i = 5, j = 4] -> [k = 1,
5, 4] : n = 6; [i = 4, j = 4] -> [k = 1, 4, 4] : n = 6; [i = 3, j = 4] -> [k = 1, 3, 4] :
n = 6; [i = 2, j = 4] -> [k = 1, 2, 4] : n = 6; [i = 1, j = 4] -> [k = 1, 1, 4] : n = 6 }
```

**Zadanie 9.**

Wygenerować pseudokod i przekonwertować go na kod kompilowany.

Pseudokod

```
for (int c0 = 1; c0 < floord(n, 2); c0 += 1)
  for (int c1 = 1; c1 < n; c1 += 1)
    for (int c2 = 2 * c0 + 2; c2 <= min(n, 2 * c0 + 3); c2 += 1)
      (c1, c2);
```

Kod kompilowalny

```
for (int c0 = 1; c0 < floord(n, 2); c0 += 1)
  #pragma omp parallel for
  for (int c1 = 1; c1 <= n; c1 += 1)
    for (int c2 = 2 * c0; c2 <= min(n, 2 * c0 + 3); c2 += 1)
      a[c1][c0] = a[c1][c0-2];
```

Zadanie 10.

Obliczyć zbiór, IND, zawierający niezależne iteracje pętli.

"IND"

```
[n] -> {
  [i, j] : 0 < i < n and j >= -1 + n and 2 <= j <= 3 and j <= n;
  [i = n, j] : n > 0 and 2 <= j <= n
}
```

Pierwsza krotka w IND jest tylko dla przykładu gdy n jest w przedziale od 2 do 6. Ze względu na to, że w ćwiczeniu jest używane $n=6$, to można byłoby ominąć tę krotkę.

Zadanie 11.

Jeśli zbiór IND nie jest pusty, to wygenerować pseudokod i kod kompilowany.

Zbiór IND, nie jest pusty, więc można utworzyć relację CODE_IND i na jego podstawie wygenerować pseudokod.

Pseudokod

```
"CODE for IND"
```

```
for (int c1 = 3; c1 <= 6; c1 += 1)
    (2, c1);
```

Pierwsza pętla wykona się tylko dla n przedziale od 2 do 4. W przypadku tego zadania, gdzie $n = 6$, ta pętla nie zostanie wykonana.

Kod kompilowany

```
#pragma omp parallel for
for (int c1 = 3; c1 <= 6; c1 += 1)
    a[2][c1] = a[2][c1-2];
```

Zadanie 12.

Zastosować program porównujący wyniki obliczeń (zadanie 7, L2) do sprawdzania poprawności kodu docelowego w przestrzeni 6x6

Połączony kod kompilowalny

```
for (int c0 = 1; c0 < floord(n, 2); c0 += 1)
    #pragma omp parallel for
    for (int c1 = 1; c1 <= n; c1 += 1)
        for (int c2 = 2 * c0; c2 <= min(n, 2 * c0 + 3); c2 += 1) {
            aGenerated[c1][c2] = aGenerated[c1][c2-2];
            printf("[c1 = %d, c2 = %d]    <=    [c1 = %d, c2 = %d]\n", c1, c2, c1,
c2-2);
        }

#pragma omp parallel for
for (int c1 = 3; c1 <= 6; c1 += 1) {
    aGenerated[2][c1] = aGenerated[2][c1-2];
    printf("[c1 = %d, c2 = %d]    <=    [c1 = %d, c2 = %d]\n", 2, c1, 2, c1-2);
}
```

Initial code result:

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

```
00 01 00 01 00 01 00
00 01 00 01 00 01 00
00 01 00 01 00 01 00
```

Generated code result:

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

Załączniki.

Skrypt implementujący zadania.

```
##krok 1: relacja zaleznosci, R, oraz przestrzen iteracji,LD:
R:=[n] -> {[i, j] ->[i' = i, j' = 2 + j] : 0 < i < n and 2 <= j <= -2 + n };

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

LD:=[n] -> {[i, j] : 0 < i <= n and 2 <= j <= n };

##krok 3: Tranzytywne domkniecie realacji R:
R_PLUS:=R^+;
print "R_PLUS"; R_PLUS;

##krok 4: Obliczenie R^k:
Rk:=pow R;
print "Rk"; Rk;

Rk:=[n, k] -> { [i, j] -> [i' = i, j' = 2k + j] :
    k > 0 and
    0 < i <= n and
    2 <= j <= n - 2k
};

#krok 5: obliczenie zbioru UDS:
UDS:= domain R - range R;
print "UDS"; UDS;

# krok 6: Obliczenie zbioru Sk
Sk:=Rk(UDS) - (R_PLUS . Rk)(UDS);
print "Sk"; Sk;

## krok 7: Tworzenie relacji CODE w oparciu o zbior Sk
CODE:=[n] -> { [i, k] -> [k, i, j] :
    k > 0 and
    0 < i < n and
    2 + 2k <= j <= 3 + 2k and
    j <= n
```

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

```
##krok 8 generowanie pseudokodu i kodu kompilowalnego  
print "CODE"; codegen CODE;
```

```
##krok 9 obliczenie zbioru IND  
IND:= LD - (domain R + range R);  
print "IND"; IND;  
CODE_IND:= [n] -> { [i, j] -> [i = n, j] : n > 0 and 2 <= j <= n };  
  
print "CODE for IND";  
codegen CODE_IND;
```