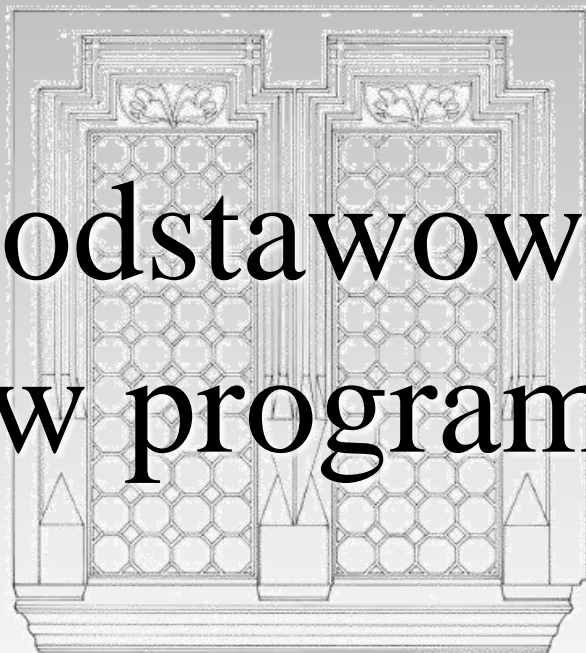




Podstawowe koncepcje w programowaniu (2)



Iteracja ograniczona

PRZYKŁAD // Zsumuj 1000 kolejnych liczb nieparzystych
// poczynając od 7

```
suma := 0;  
liczba := 7;  
for k := 1 to 1000 do  
begin  
    suma := suma + liczba;  
    liczba := liczba + 2;  
end
```

Iteracja ograniczona a nieograniczona

PRZYKŁAD // Zsumuj wielokrotności liczby 13 w zakresie od 26
// do 1339 włącznie

```
suma := 0;  
biez := 26;  
while biez <= 1339 do  
begin  
    suma = suma + biez;  
    biez = biez + 13  
end
```

Iteracja ograniczona a nieograniczona

Zdecydowanie mniej czytelne i bardziej podatne na błędy jest rozwiązanie polegające na obliczeniu najpierw ile tych liczb jest.

Pytanie: Ile jest wielokrotności liczby K nie większych do M ?

Odpowiedź: $M \text{ div } K$

Pytanie: A w zakresie od N do M ?

Odpowiedź: Od liczby wielokrotności nie większych od M należy odjąć liczbę wielokrotności mniejszych od N (czyli mniejszych lub równych $N-1$). Zatem: $(M \text{ div } K) - ((N - 1) \text{ div } K)$

I to jest dobre ograniczenie dla zmiennej sterującej pętli **for**.

Iteracja ograniczona a nieograniczona

PRZYKŁAD // Zsumuj wielokrotności liczby 13 w zakresie od 26
// do 1339 włącznie – przy użyciu iteracji ograniczonej

suma := 0;

elem := 26;

for i := 1 **to** (1339 **div** 13) – ((26–1) **div** 13) **do**

begin

 suma := suma + elem;

 elem := elem + 13;

end

PYTANIE

Jak powinien wyglądać algorytm dla dowolnych wartości zamiast 13, 26, 1339 ?

Zmienne tablicowe

var a: array [1..n] of typ_elementów

oznacza zadeklarowanie tablicy rozmiaru n, tj. ciągu n zmiennych tego samego typu np. integer (wtedy: **var a: array [1..n] of integer;**),

o nazwach postaci:

a[indeks_elementu]

gdzie indeks_elementu to numer elementu w zakresie od 1 do n.

Zmienne tablicowe

PRZYKŁAD

var a: array [1..100] of boolean;

deklaruje 100 zmiennych :

$a[1], a[2], a[3], \dots, a[100],$

które mogą przyjmować wartości logiczne.

Indeks elementu, to w takim wypadku dowolne wyrażenie arytmetyczne o wartości będącej liczbą całkowitą z zakresu $[1, n]$.

Zmienne tablicowe

Przykładowe odwołania do elementów tablicy A:

`a[i];`

`a[2*j+1];`

`a[b[k]];` // wartości w tablicy B są indeksami dla tablicy A !

Zmienne tablicowe

Własności:

- Fizycznie w pamięci komputera elementy tablicy zajmują kolejne komórki pamięci.
- Zakładamy że rozmiar tablicy (tutaj: n) jest stałą.
- Wszystkie elementy tablicy są tego samego typu (wymienionego po słowie kluczowym **of**. Podstawienie pod zmienna tablicową wartości innego typu jest błędem.
- Odwołanie się do elementu poza zakresem tablicy jest błędem.

Zmienne tablicowe

Przykłady błędnego użycia zmiennych tablicowych:

```
var b: array [1..100] of char; // tablica 100 znaków
```

```
k := 101;
```

```
b[k] := 'A';    // BŁĄD
```

```
b[k-1] := 33;   // BŁĄD
```

```
x := b[-1];     // BŁĄD
```

Przykłady algorytmów działających na tablicach

```
var x : array [1..100] of integer;
```

```
// wczytywanie elementów tablicy
```

```
for i := 1 to 100 do read ( x[i]);
```

```
//sumowanie elementów tablicy
```

```
suma := 0;
```

```
for i := 1 to 100 do suma := suma + x[i];
```

Przykłady algorytmów działających na tablicach

Może też być tak:

//sumowanie elementów tablicy – wersja II

suma := x[1];

for i := 2 **to** 100 **do** suma := suma + x[i];

Przykłady algorytmów działających na tablicach

Podstawienie "suma := 0" przed pętlą może być w ogólnym przypadku wygodniejsze.

PRZYKŁAD

Należy zsumować k elementów tablicy d [1..100] poczynając od elementu o indeksie p (tzn. zmienna k zawiera liczbę elementów do zsumowania, zmienna p indeks elementu od którego sumowanie należy zacząć).

Zakładamy, że wartości zmiennych k i p są sensowne (tzn. odwołując się do odpowiednich elementów nie przekroczymy zakresu tablicy); dopuszczamy jednak $k = 0$ // !

Przykłady algorytmów działających na tablicach

PRZYKŁAD c.d.

Należy zatem zsumować elementy: $x[p]$, $x[p+1]$, \dots , $x[p+k-1]$

$\text{suma} := 0;$

for $i := p$ **to** $p+k-1$ **do**

$\text{suma} := \text{suma} + x[i]$

// poprawne też gdy $k=0$!

Przykłady algorytmów działających na tablicach

```
var x: array [1..100] of integer;
```

```
// sumowanie: wersja III - z użyciem iteracji nieograniczonej  
suma := 0;  
i := 1;  
while i <= 100 do  
begin  
    suma := suma + x [i];  
    i := i + 1  
end;
```

Przykłady algorytmów działających na tablicach

```
var ch: array [1..256] of char;
```

Oblicz ile elementów tablicy ch ma wartość 'Z'

```
ile := 0;  
for i := 1 to 256 do  
    if x[i] == 'Z' then  
        ile := ile + 1;
```


Przykłady algorytmów działających na tablicach

```
var x: array [1..100] of integer;
```

Znajdź wartość największego elementu w tablicy

```
max := x [1];  
for i := 2 to 100 do  
    if x [i] > max then max := x[i];
```

Przykłady algorytmów działających na tablicach

```
var x: array [1..100] of integer;
```

Znajdź indeks (czyli położenie) największego elementu w tablicy

```
i_max := 1;
```

```
for i := 2 to 100 do
```

```
    if x[i] > x[i_max] then i_max := i;
```

```
// x[i_max] zawiera największą wartość w tablicy x
```