

Wykład 13

13. Zastosowania wskaźników

13.1. Wskaźniki i tablice wielowymiarowe

13.2. Tablice tworzone dynamicznie

13.3. Wskaźniki a funkcje

13.4. Sortowanie tablic

13.5. Złożone definicje wskaźnikowe

13. Zastosowania wskaźników

Za pomocą wskaźników można przekazywać do funkcji adresy zmiennych, tablic i funkcji oraz wykonywać różne operacje na tablicach jedno-indeksowych (jednowymiarowych) i wielo-indeksowych (wielowymiarowych), a także na blokach pamięci.

13.1. Wskaźniki i tablice wielowymiarowe

Tablica jednowymiarowa (jedno-indeksowa) jest ciągiem jednakowych elementów. Tablicę można zainicjować w momencie definicji.

```
int tab[4] = { 1, 2 }; // tablica zewnętrzna (globalna)
```

W przypadku tablic zewnętrznych (globalnych) i statycznych elementy, które nie zostały zainicjowane są równe 0, natomiast dla tablic automatycznych (lokalnych) mogą mieć wartości przypadkowe (zależy od kompilatora).

```
tab[0] == 1;   tab[1] == 2;   tab[2] == 0;   tab[3] == 0;
```

Nazwa tablicy jest stałym wskaźnikiem do pierwszego elementu tablicy.

```
tab == &tab[0];
```

Natomiast, wyrażenie (tab + i) jest adresem i-tego elementu tablicy. Spełnione są zależności:

```
tab + i == &tab[i];           tab[i] == *(tab + i);
```

Tablica dwuwymiarowa jest tablicą, której elementami są jednowymiarowe tablice. Na przykład, int A[4][3] jest czteroelementową tablicą złożoną z tablic, zawierających po trzy elementy typu int. Składa się ona z 4 wierszy, z których każdy zawiera po 3 elementy typu int.

```
Wiersz nr 0:  A[0][0]  A[0][1]  A[0][2]
Wiersz nr 1:  A[1][0]  A[1][1]  A[1][2]
Wiersz nr 2:  A[2][0]  A[2][1]  A[2][2]
Wiersz nr 3:  A[3][0]  A[3][1]  A[3][2]
```

W momencie definicji można zainicjować tablicę uwzględniając to, iż składa się ona z podtablic lub potraktować ją jako ciągły blok danych.

```
int A[4][3] = { {1,1}, {2,2}, {3,3}, {4,4} }; // 4 podtablice int [3]
```

```
for (i=0; i<4; i++)
{
    for (j=0; j<3; j++) printf("%3d",A[i][j]);
    printf("\n");
}
```

```
1  1  0
2  2  0
3  3  0
4  4  0
```

```
int A[4][3] = { 1, 1, 2, 2, 3, 3, 4, 4 }; // ciąg elementów typu int
```

```
for (i=0; i<4; i++)
{
    for (j=0; j<3; j++) printf("%3d",A[i][j]);
    printf("\n");
}
```

```
1  1  2
2  3  3
4  4  0
0  0  0
```

Reprezentacja tablic dwuwymiarowych

Identyfikator A jest nazwą tablicy int A[4][3], która składa się z czterech tablic typu int [3]. Nazwa tablicy jest wskaźnikiem (stałą wskaźnikową) do jej pierwszego elementu, a więc A jest wskaźnikiem do tablicy trzech elementów typu int. Wynika stąd, że A jest typu int (*) [3].

Elementy tablic wielowymiarowych są umieszczane w pamięci jeden za drugim w kolejności określonej przez zmianę indeksów tablicy zaczynając od skrajnego prawego indeksu (zgodnie z zasadą licznika samochodowego). Wynika stąd, że w przypadku tablic dwuwymiarowych elementy są pamiętane wierszami.

W przypadku tablicy int A[4][3] spełnione są zależności. A jest stałą, która zawiera wskaźnik do pierwszej tablicy (zerowego wiersza) złożonej z trzech elementów typu int (A jest typu int (*) [3]). Wynika stąd, że (*A) = A[0] jest tablicą typu int [3], tj. stałą typu int* zawierającą adres pierwszego elementu tablicy złożonej z trzech liczb całkowitych. Wyrażenie (*A) jest, więc adresem pierwszego elementu w pierwszym wierszu tablicy int A[4][3].

Spełnione są zależności:

```
A[0] == *(A+0) == *A == &A[0][0]. // A wskaźnik wiersza nr 0
```

Analogicznie, int A[i][3] == int (A[i]) [3]. Wynika stąd, że A[i] jest wskaźnikiem (int *) do pierwszego elementu w i-tym wierszu tablicy int A[4][3].

```
A=(A+0) - wskaźnik tablicy int [3] wiersz_0
(A+1)   - wskaźnik tablicy int [3] wiersz_1
(A+2)   - wskaźnik tablicy int [3] wiersz_2
(A+3)   - wskaźnik tablicy int [3] wiersz_3
```

Tak więc,

```
A[0] == *(A+0) == *A == &A[0][0] - adres elementu int A[0][0]
A[1] == *(A+1) ==      &A[1][0] - adres elementu int A[1][0]
A[2] == *(A+2) ==      &A[2][0] - adres elementu int A[2][0]
A[3] == *(A+3) ==      &A[3][0] - adres elementu int A[3][0]
```

Wartości pierwszych elementów w kolejnych wierszach tablicy:

```
*A[0] == *(A+0) == A[0][0]
*A[1] == *(A+1) == A[1][0]
*A[2] == *(A+2) == A[2][0]
*A[3] == *(A+3) == A[3][0]
```

Wydruk elementów tablicy:

```
int A[4][3] = { 1, 1, 2, 2, 3, 3, 4, 4 }; // ciąg elementów typu int
```

```
for (i=0; i<4; i++) printf("%3d",*A[i] ); // wydruk kolumny 0: 1 2 4 0
```

W przypadku tablicy jednowymiarowej: `tab[i] == *(tab + i)`.
 Dla tablicy dwuwymiarowej:

`A[i][j] == (A[i]) [j] == *(A[i] + j) == *(*(A + i) + j)`

Stała `A[i]` jest wskaźnikiem (int *) na pierwszy element i-tego wiersza tablicy, zatem `A[i] + j` wskazuje na element `A[i][j]`. Ostatecznie,

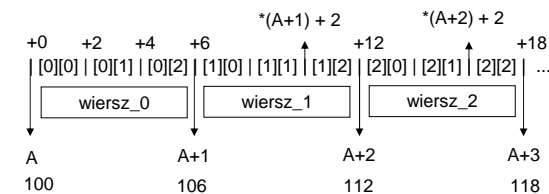
`A[i][j] == *(*(A + i) + j)` // przesunięcie do i-tego wiersza
 // przesunięcie do j-tej kolumny

W szczególności:

`A[0][2] == *(*(A + 0) + 2) == *(A + 2);`
`A[1][2] == *(*(A + 1) + 2);`
`A[2][2] == *(*(A + 2) + 2);`

Reprezentacja tablicy `int A[4][3]` w pamięci

`sizeof(int) = 2`



Dostęp do elementów tablicy

Na tablicach można wykonywać różne operacje wykorzystując zapis indeksowy lub wskaźnikowy.

Przykład 13.1. Dostęp do elementów tablicy dwuwymiarowej.

```
for (i=0; i<4; i++)
{ for (j=0; j<3; j++) printf("%3d",A[i][j]); printf("\n"); }
```

```
for (i=0; i<4; i++)
{ for (j=0; j<3; j++) printf("%3d", *( *( A + i ) + j ) ); printf("\n"); }
```

```
int *wk; // wskaźnik kolumny
int (*ww)[3]; // wskaźnik wiersza
```

`ww = A;` // wskaźnik do tablicy wiersz_0

```
for (i=0; i<4; i++) {
    wk = *ww++; // *ww - wskaźnik do 1-wszego elementu w wierszu
    for (j=0; j<3; j++) printf("%3d",*wk++);
    printf("\n");
}
```

Tablicę `int A[4][3]` można potraktować również jako ciągły blok pamięci złożony z elementów typu `int`. Dostęp do takiego bloku danych można zrealizować za pomocą tablicy jednowymiarowej o odpowiednio wyznaczonych indeksach.

```
int *H = &A[0][0]; // H = A[0]
int nw, nk;
```

```
nw = 4; // liczba wierszy tablicy
nk = 3; // liczba kolumn tablicy
```

```
for (i=0; i < nw; i++) {
    for (j=0; j < nk; j++)
        printf("%3d", H[*i*nk + j]); // przesuwanie o liczbę kolumn, czyli
        printf("\n"); // o liczbę elementów w wierszu
}
```

Przekazywanie tablic do funkcji

- Przekazanie przez dokładną definicję tablicy

```
void pisz1(int t[4][3], int w, int k)
{
    int i, j;
    for (i=0; i<w; i++)
    {
        for (j=0; j<k; j++) printf("%3d", t[i][j]); printf("\n");
    }
}
```

Wywołanie: `pisz1(A, 4, 3)`. Dopuszczalne również wywołanie dla tablicy `int B[7][3]` w postaci `pisz1(B, 7, 3)`.

- Przekazanie przez definicję tablicy z pominięciem 1-wszego wymiaru (można przekazywać tablice o dowolnym pierwszym wymiarze)

```
void pisz2(int t[][3], int w, int k)
{
    int i, j;
    for (i=0; i<w; i++)
    {
        for (j=0; j<k; j++) printf("%3d", t[i][j]); printf("\n");
    }
}
```

Wywołanie: `pisz2(A, 4, 3)`. Dopuszczalne również wywołanie dla tablicy `int B[7][3]` w postaci `pisz2(B, 7, 3)`.

- Przekazanie przez wskaźnik do tablicy reprezentującej wiersz

```
void pisz3(int (*t)[3], int w, int k)
{
    int i, j;
    for (i=0; i<w; i++)
    {
        for (j=0; j<k; j++) printf("%3d", t[i][j]); printf("\n");
    }
}
```

Wywołanie: `pisz3(A, 4, 3)`. Dopuszczalne również wywołanie dla tablicy `int B[7][3]` w postaci `pisz3(B, 7, 3)`

- Przekazanie przez wskaźnik do elementu tablicy

```
void pisz4(int *t, int w, int k)
{
    int i, j;
    for (i=0; i<w; i++) // wydruk tablicy int A[4][3]
    {
        for (j=0; j<k; j++) printf("%3d", t[*i*3 + j]); printf("\n");
    } // *3 - przesunięcie indeksu o liczbę kolumn tablicy
}
```

Możliwe wywołania: `pisz4(A[0], 4, 3)`, `pisz4(&A[0][0], 4, 3)`, `pisz4((int*)A, 4, 3)`, `pisz4(*A, 4, 3)`.

Dostęp do tablic wielowymiarowych

Rozważania przedstawione dla tablicy dwuwymiarowej można rozszerzyć na tablice o większej liczbie wymiarów.

Dla tablicy trzywymiarowej `int B[i][j][k]`:

`B[i][j][k] == (B[i][j]) [k] == *(B[i][j] + k) == *(*(*(B + i) + j) + k)`

Stała `B` jest stałym wskaźnikiem do tablicy `int [j][k]`. Wyrażenie `B[i]` reprezentuje i-tą tablicę `int [j][k]`.

`int B[2][4][3] = { 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10, 11, 12, 13, 14, 15 };`

Dla tablicy globalnej `B[2][4][3]` stała `B` jest stałą typu `int (*)[4][3]`. Wyrażenie `*B == B[0]` jest tablicą `int [4][3]`. Wykorzystując funkcję `pisz1`, opracowaną dla tablicy dwuwymiarowej, można wydrukować zawartość tablicy `B` (elementy 1,2,...,12 – tablica `B[0]`; elementy 13,14,15 – tablica `B[1]`).

Przykład 13.2. Wydruk zawartości tablicy trzywymiarowej.

```
void pisz1(int t[4][3], int w, int k)
{
    int i, j;
    for (i=0; i<w; i++) {
        for (j=0; j<k; j++) printf("%3d", t[i][j]); printf("\n"); }
}
for (i=0; i<2; i++) { pisz1( B[i], 4, 3); printf("\n"); } // 1...15, 0, ...
```

Do tablicy `int B[2][4][3]` można uzyskać dostęp za pomocą wskaźnika do typu `int`. Wymaga to jednak przeliczenia indeksów. Skrajny lewy indeks `[2]` powoduje przesunięcie o rozmiar tablicy `int [4][3]`, natomiast środkowy indeks `[4]` o rozmiar tablicy `int [3]`.

`int *H = &B[0][0][0];` // lub `H = B[0][0]`

```
for (i=0; i<2; i++) {
    for (j=0; j<4; j++) {
        for (k=0; k<3; k++) printf("%3d", H[*i*4*3 + j*3 + k]); printf("\n");
    }
    printf("\n"); }
```

Na ekranie pojawiają się tablice (jedna pod drugą):

```

1 2 3          13 14 15
4 5 6          0 0 0
7 8 9          0 0 0
10 11 12       0 0 0

```

W ogólnym przypadku dla tablicy N - wymiarowej:

```
int A[w0][w1][w2] [ ... ] [wN-1];
```

otrzymujemy następujący wzór:

```
int *H = &A[0][0][0] [ ... ] [0];
```

```

for (int i0=0; i0<w0; i0++) {
    for (int i1=0; i1<w1; i1++) {
        for (int i2=0; i2<w2; i2++) { ... printf("%3d", H[x]);
            ... }
        }
    }

```

gdzie

x – indeks tablicy H określony przez:

$$L(k=1, \dots, N-1)w_k = w_1 * w_2 * \dots * w_{N-1}$$

oraz

$$x = i_0 * L(k=1, \dots, N-1)w_k + i_1 * L(k=2, \dots, N-1)w_k + \dots + i_s * L(k=s+1, \dots, N-1)w_k + \dots + i_{N-1}$$

Przykład 13.3. Wydruk zawartości tablicy 3-wymiarowej traktowanej jako tablica jednowymiarowa (wzór ogólny).

Dla N = 3 jest $x = i_0 * w_1 * w_2 + i_1 * w_2 + i_2$.

```
int A[w0][w1][w2];
int *H = &A[0][0][0];
```

```

for (int i0=0; i0<w0; i0++) {
    for (int i1=0; i1<w1; i1++) {
        for (int i2=0; i2<w2; i2++) printf("%3d", H[i0*w1*w2 + i1*w2 + i2]); }
    }

```

```

void main(void)
{ int i,j,l=0; clrscr();
  // -- Alokacja tablicy dynamicznej o stałych wymiarach W x K
  tt*tab1; // tab1 wskaźnik typu tt;

  cout << (unsigned long) coreleft() << endl; // BC++ 3.1

  tab1 = new s; // tablica dynamiczna typu s = double [W] [K]
              // W - elementowa tablica złożona z elementów typu
              // double [K]; new zwraca wskaźnik double (*) [K]
              // sizeof(s) = W*K*sizeof(double) = 96
  cout << (unsigned long) coreleft() << endl; // BC++ 3.1.

  if (!tab1) cout << "Błąd alokacji" << endl;
  else
  { for (i=0; i<W; i++) {
    for (j=0; j<K; j++) {
      tab1[i][j] = l++; cout.width(3); cout << tab1[i][j];

      cout << endl;
    }
  }
  delete [] tab1; tab1=NULL; // zwolnienie pamięci
  cout << (unsigned long) coreleft() << endl; // BC++ 3.1
  getch();
}

```

Tablica W x K elementów

tab1	[0][0]	[0][1]	...	[0][K-1]
	[1][0]	[1][1]	...	[1][K-1]

	[W-1][0]	[W-1][1]	...	[W-1][K-1]

Wskaźnik tab1 zawiera adres początku ciągłego bloku pamięci o rozmiarze $W * K * \text{sizeof}(\text{double})$. Jest to wskaźnik typu $\text{double} (*) [K]$, tj. wskaźnik, który w wyniku operacji $\text{tab1}++$ pokazuje na adres o K elementów typu double za tab1 (interpretowane jako przesunięcie o wiersz tablicy). Wskaźnik $\text{tab1}[0]$ jest typu double^* i zawiera adres pierwszego elementu typu double, natomiast $\text{tab1}[0][0]$ jest wartością pierwszego elementu, czyli liczbą typu double.

13.2. Tablice tworzone dynamicznie

Tablice dwuwymiarowe (wielowymiarowe) mogą być tworzone w sposób dynamiczny na stercie.

Jeśli oba wymiary tablicy 2-indeksowej są ustalone to można zdefiniować typ tablicowy $\text{double s}[W][K]$ reprezentujący tablicę o ustalonych wymiarach, przydzielić pamięć dla tablicy typu s i zapamiętać adres początku obszaru we wskaźniku do wiersza tablicy, czyli we wskaźniku typu $\text{double} (*) [K]$. W ten sposób powstanie na stercie tablica, która rezerwuje ciągły obszar pamięci o rozmiarze $W * K * \text{sizeof}(\text{double})$.

Przykład 13.4. Dynamiczna alokacja tablicy 2-wymiarowej o z góry ustalonej liczbie wierszy i kolumn.

```

#include <stdio.h>
#include <conio.h>
#include <math.h>
#include <stdlib.h>
#include <iostream.h>
#include <alloc.h>
#include <string.h>
// #include <windows.h> // testowane pod windows - bez coreleft()
// kompilator BCW
// przekroczenia zakresu tablic prowadzą do błędów ochrony
// jeśli błąd ochrony zostanie popełniony tuż przed zakończeniem
// programu to może nie zostać zgłoszony przez system

const W=4; // liczba wierszy tablicy
const K=3; // liczba kolumn tablicy

typedef double tt[K]; // tt - typ tablica double [K];
// sizeof(tt) = K * sizeof(double)

typedef double s[W][K]; // s - typ wskaźnik typu double (*) [K]
// sizeof(s) = W*K*sizeof(double)

```

W przypadku, gdy w programie wykorzystywana jest tablica, w której jeden z wymiarów jest znany, natomiast drugi z wymiarów jest zależny od wprowadzanych danych, to można rezerwować w programie tylko tyle danych ile potrzeba korzystając z funkcji alokacji pamięci.

Kolejny przykład ilustruje sposób alokacji tablicy dwuwymiarowej o stałej (stałej) liczbie kolumn K oraz zmiennej (wczytywanej z klawiatury) liczbie wierszy nw. Za pomocą funkcji alokacji pamięci stworzony jest ciągły blok danych złożony z nw tablic typu $\text{double} (*) [K]$.

Przykład 13.5. Dynamiczna alokacja tablicy 2-wymiarowej o zmiennej liczbie wierszy (operator new).

```

const K=3;

typedef double tt[K]; // tt typ - tablica double [K];
// sizeof(tt) = K * sizeof(double)

void main(void)
{
  int i,j,l=0;

  int nw; // liczba wierszy tablicy

  // -- Alokacja tablicy 2 wym. o zadawanej liczbie
  // wierszy nw i stałej liczbie kolumn K - wykorzystanie new

  clrscr();

  cout << "Podaj liczbę wierszy tablicy, np. 4" << endl;

  cin >> nw; // nw=4

  tt*tab2; // double (*) [K]; sizeof(tt)=K*sizeof(double)=24

  cout << (unsigned long) coreleft() << endl; // BC++ 3.1

  tab2 = new tt [nw]; // nw elementów typu tt; 4*sizeof(tt)=96

  cout << (unsigned long) coreleft() << endl; // BC++ 3.1

  if (!tab2) cout << "Błąd alokacji" << endl;
}

```

```

else
{ for (i=0; i<nw; i++) {
  for (j=0; j<K; j++) {
    tab2[i][j] = 1++;
    cout.width(3); cout << tab2[i][j];
  }
  cout << endl;
}
delete [ ] tab2; tab2=NULL; // zwolnienie pamieci dla new
}
cout << (unsigned long) coreleft() << endl; // BC++ 3.1
getch();
}

```

W podobny sposób można utworzyć tablicę 2-wymiarową o jednym stałym wymiarze za pomocą funkcji malloc i calloc.

Przykład 13.6. Dynamiczna alokacja tablicy 2-wymiarowej o zmiennej liczbie wierszy (funkcja malloc).

```

void main()
{
...
// -- Alokacja tablicy 2 wym. o zadawanej liczbie
// wierszy nw i stałej liczbie kolumn K - wykorzystanie malloc

clrscr(); cout << "Podaj liczbę wierszy tablicy, np. 4" << endl;
cin >> nw;

tt *tab3; // double (**tab) [K]; sizeof(tt)=K*sizeof(double)=24
cout << (unsigned long) coreleft() << endl; // BC++ 3.1

tab3 = (tt*) malloc(nw*sizeof(tt)); // tab3 jest wskaźnikiem do tt

// tab3 = (tt*) calloc(nw,sizeof(tt)); // tab3 wypełniona zerami
...
// dostęp do tablicy tab3[i][j]
...
free(tab3); tab3 = NULL; // zwolnienie pamięci
cout << (unsigned long) coreleft() << endl; // BC++ 3.1
getch();
}

```

Jeśli oba wymiary tablicy nie są z góry znane, to można przydzielić pamięć dla dynamicznej tablicy wskaźników na double o nw elementach, a następnie zapamiętać w tej tablicy adresy tablic złożonych z nk elementów typu double.

W kolejnym przykładzie adres początku tablicy wskaźników jest pamiętany w zmiennej double *A. Tablica A składa się z nw elementów typu (double *). Każdy z elementów A[i] zawiera adres tablicy złożonej z nk elementów typu double.

Przykład 13.7. Dynamiczna alokacja tablicy 2-wymiarowej o zmiennej liczbie wierszy i zmiennej liczbie kolumn.

```

// -- Alokacja tablicy 2 wym. o zadawanej liczbie wierszy nw
// -- i zadawanej liczbie kolumn nk - wykorzystanie new
int nw; // liczba wierszy tablicy
int nk; // liczba kolumn tablicy
double * *A; // wskaźnik do tablicy wskaźników na double
// reprezentacja tablicy nw wskaźników na tablicę nk
// elementów typu double
cout << "Podaj liczbę wierszy tablicy, np. 4" << endl;
cin >> nw; // 4
cout << "Podaj liczbę kolumn tablicy, np. 3" << endl;
cin >> nk; // 3

cout << endl << (unsigned long) coreleft(); // BC++ 3.1
A = new double * [nw]; // tablica nw wskaźników na double
// służy do pamiętania adresów
// dynamicznych tablic nk elementów
// A = (double**) malloc(nw*sizeof(*A)); // wykorzystanie malloc
// A = (double**) calloc(nw, sizeof(*A)); // wykorzystanie calloc

cout << endl << (unsigned long) coreleft(); // BC++ 3.1

if (!A) cout << "Błąd alokacji" << endl; else
{
  for (i=0; i < nw; i++) // nw dynamicznych tablic
  {
    if ( (A[i] = new double [nk]) == NULL ) // nk-elementowych
    { cout << "Błąd alokacji" << endl; exit(0); }
  }
}

```

```

randomize(); // inicjacja generatora liczb losowych

for (i=0; i<nw; i++) // losowanie danych
  for (j=0; j<nk; j++) A[i][j] = random(2);

for (i=0; i<nw; i++) // wyprowadzanie danych
{ cout << endl;
  for (j=0; j<nk; j++) printf("%3.0lf", A[i][j]);
}

double sum = 0.0; // sumowanie elementów
for (i=0; i<nw; i++)
  for (j=0; j<nk; j++) sum+=A[i][j];

cout << endl << "Suma elementow = " << sum << endl;

for (i=0; i < nw; i++) delete [ ] A[i]; // usuwanie nw tablic
// nk elementowych
delete [ ] A; // usuwanie tablicy wskaźników A
// free(A); // usuwanie dla malloc
cout << endl << (unsigned long) coreleft(); // BC++ 3.1
getch();
}

```

W przedstawionym przykładzie do utworzenia tablicy niezbędna była zmienna A umożliwiająca zapamiętanie adresu dynamicznej tablicy wskaźników o elementach A[0], A[1], ..., A[nw-1]. Każdy z tych wskaźników zawierał z kolei adres tablicy złożonej z nk elementów typu double.



Z przedstawionych rozważań wynika, że tablica A zajmuje nw ciągłych obszarów pamięci o rozmiarze nk*sizeof(double) (wiersze tablicy), jeden ciągły obszar o rozmiarze nw*sizeof(double *) (wskaźniki na pierwsze elementy w wierszach) oraz miejsce w pamięci przeznaczone na zmienną A. W celu zwolnienia pamięci tablicy A należy najpierw zwolnić obszary pamięci przydzielone dla wierszy tablicy A[0], A[1], ..., A[nw-1], a następnie zwolnić pamięć przydzieloną dla tablicy wskaźników A (w przypadku odwrotnej kolejności zwalniania pamięci utracimy wartości zawarte w tablicy wskaźników).

13.3. Wskaźniki a funkcje

W języku C nazwa funkcji jest stałą wskaźnikową, która zawiera adres początku kodu funkcji. Podobnie jak nazwa tablicy jest stałą równą adresowi tablicy.

Na przykład clrscr jest adresem funkcji bibliotecznej (BC++, BuilderC++), która czyści ekran. W celu wykonania fragmentu kodu o adresie clrscr należy umieścić w programie nazwę funkcji uzupełnioną o nawiasy () i odpowiednie argumenty wywołania funkcji. W przypadku funkcji clrscr() prototyp ma postać void clrscr(void), a więc funkcja jest bezparametrowa.

```

clrscr; // nie jest podejmowane żadne działanie
clrscr(); // wywoływana jest funkcja standardowa clrscr();

```

Jeśli zdefiniuje się wskaźnik do funkcji typu void fun(void)

```

void (*f)(void) = clrscr, // f jest wskaźnikiem (*f) funkcji
// bezparametrowej, która nie zwraca wyniku void

```

wówczas równoważne są następujące wywołania: (*f)(); oraz f().

Analogicznie można zdefiniować wskaźniki do funkcji innych typów:

```

double (*f)(double); // f wskaźnik funkcji o parametrze typu double
// i zwracającej wynik typu double

```

```

float (*g)(int); // g wskaźnik funkcji o parametrze typu int
// i zwracającej wskaźnik do zmiennej typu float

```

Standardowa funkcja sinus ma prototyp w postaci: `double sin(double)`. Po przypisaniu `double (*f)(double) = sin` możliwe są równoważne wywołania:

```
double x, y;    y = sin(x);    y = (*f)(x);    y = f(x);
```

Można również zdefiniować tablicę wskaźników do funkcji:

```
double ( *tw[ ] ) (double) = { sin, cos, tan };
```

```
tw[0] – wskaźnik funkcji sin;  
tw[1] – wskaźnik funkcji cos;  
tw[2] – wskaźnik funkcji tan;
```

Wówczas, równoważne są następujące wywołania:

```
y = ( *tw[0] )(x);    y = tw[0](x);  
y = ( *tw[1] )(x);    y = tw[1](x);  
y = ( *tw[2] )(x);    y = tw[2](x);
```

Na wskaźnikach funkcji można wykonywać następujące operacje:

- przekazywać jako argumenty do innych funkcji;
- zwracać jako wynik funkcji;
- porównywać ze wskaźnikiem NULL;
- poddawać operacji wyluskania;

Uwaga: na wskaźnikach funkcji nie wolno wykonywać operacji arytmetycznych.

Funkcje jako parametry innych funkcji

W języku C funkcje nie mogą zawierać definicji innych funkcji. Można jednak przekazywać do funkcji wskaźniki innych funkcji.

Na przykład można zaprojektować funkcję, która korzysta z rodziny funkcji typu `void (*f)(void)`.

```
void pisz( int n, void (*f) (void) ) { f();    cout << n << endl; }
```

Wywołanie funkcji: `pisz(5, clrscr);`

Przykład. 13.8. Obliczanie sumy wartości funkcji dla kolejnych elementów tablicy, tj. $\sum f(\text{tab}[i]), i=1, \dots, N$.

```
double oblicz(double tab[], int n, double (*f)(double) )  
{  
    double s = 0.0;  
    for (int i=0; i<n; i++) s+= f(tab[i]);  
    return s;  
}  
double fun(double x)  
{ return x+1; }
```

```
double tab[ ] = { 1, 2, 3, 4 };
```

Wywołanie funkcji: `cout << oblicz(tab, 4, fun); // suma = 14`

Przykład. 13.9. Zadeklarować typ tablicowy `typedef double ttab[N][2]`. Opracować funkcję, która wyznacza wartości funkcji `f(double)` w przedziale `[min, max]` dla `N` punktów postaci $x_i = \min + i*d$, gdzie $d = (\max - \min) / (N - 1)$ oraz $i = 0, 1, \dots, N - 1$ (N – stała). Obliczone elementy $x_i, f(x_i)$ powinny być zapamiętane w tablicy `T` typu `ttab` w sposób następujący: `T[i][0] = x_i` oraz `T[i][1] = f(x_i)`. Prototyp funkcji:

```
void oblicz(double min, double max, int n, ttab T, wskaźnik_funkcji).
```

W programie głównym wykonać obliczenia dla funkcji `sin` w przedziale `[-pi/2, pi/2]`, dla `N=10`.

```
const int N = 10; // rozmiar tablicy  
typedef double ttab[N][2]; // typ – tablica double [N][2]  
typedef double (*FP)(double); // typ – wskaźnik do funkcji
```

```
void oblicz1(double min, double max, int n, ttab tab, FP fn)
```

```
{  
    double xi;    double d = (max-min)/(n-1);  
  
    for (int i=0; i<n; i++) { xi = min + i*d;    tab[i][0] = xi;    tab[i][1] = fn(xi); }  
}
```

```
void main()
```

```
{  
    ttab T; // tablica typu ttab
```

```
clrscr();
```

```
oblicz1(-M_PI/2, M_PI/2, N, T, sin); // M_PI – stała PI
```

```
for(int i=0; i<N; i++) {  
    if (i%3==0 && i>0) printf("\nf(%7.4f)=%8.4f\t",T[i][0],T[i][1]);  
    if (i%3 >0 || i==0) printf("f(%7.4f)=%8.4f\t",T[i][0],T[i][1]); }  
getch();  
}
```

Wyniki:

```
f(-1.5708) = -1.0000    f(-1.2217) = -0.9397    f(-0.8727) = -0.7660  
f(-0.5236) = -0.5000    f(-0.1745) = -0.1736    f( 0.1745) =  0.1736  
f( 0.5236) =  0.5000    f( 0.8727) =  0.7660    f( 1.2217) =  0.9397  
f( 1.5708) =  1.0000
```

13.4. Sortowanie tablic

W języku ANSI C dostępna jest standardowa funkcja `qsort`, która implementuje algorytm sortowania szybkiego (ang. quicksort algorithm).

Algorytm quicksort

Algorytm sortowania szybkiego oparty jest na technice „dziel i rządź”. Najpierw w tablicy `T[N]` wybierany jest losowo pewien element $x = T[k]$, taki że $0 \leq k \leq n - 1$. Następnie tablica jest przeglądana od lewej strony, aż do napotkania elementu `T[i] >= x`, oraz od prawej strony, aż do napotkania elementu `T[j] <= x`. Znalezione elementy są wymieniane. Proces przeglądania oraz wymiany elementów jest powtarzany, aż do momentu, gdy z obu stron zostanie osiągnięta pozycja elementu x lub (jeśli x został wymieniony), gdy nastąpi spotkanie przy przeglądaniu tablicy od lewej i od prawej. Otrzymuje się w ten sposób tablicę podzieloną na dwie niepuste podtablice: $L = \{T[0], T[1], \dots, T[q]\}$ oraz $P = \{T[q+1], T[q+2], \dots, T[n-1]\}$. W rezultacie tablica `T` jest podzielona na lewą część `L`, która zawiera elementy o wartościach nie większych od x oraz prawą część `P`, która zawiera elementy o wartościach nie mniejszych od x . Faza „rządź” algorytmu sprowadza się do sortowania podtablic `L` i `P` za pomocą rekurencyjnych wywołań algorytmu quicksort, tj. dokonywania podziałów i wymiany elementów dla tablic `L` i `P`. Proces podziałów jest powtarzany, aż do momentu, gdy pojawią się podtablice zawierające po jednym elemencie.

Czas działania algorytmu quicksort zależy od sposobu podziału tablicy na dwie części. Jeśli tablice otrzymywane w wyniku podziałów są równoliczne (np. w pierwszym kroku są dwie tablice po $n/2$ elementów, w drugim cztery tablice po $n/4$ elementów – ogólnie 2^k tablic po $n/(2^k)$ elementów) wówczas efektywność algorytmu jest maksymalna. Proces podziałów kończy się, gdy liczba elementów każdej podtablicy jest równa $n/(2^k) = 1$, tj. gdy $k = \log(n)$. Ponieważ dla każdego $k = 1, 2, \dots, \log(n)$ koszt przestawień 2^k zbiorów $n/(2^k)$ elementowych jest rzędu $O(n)$. Złożoność obliczeniowa algorytmu dla najlepszego przypadku jest $O(n \log(n))$. Najgorszy przypadek ma miejsce, gdy w każdym kroku procedura dzieląca tworzy jeden obszar złożony z 1 elementu i drugi obszar złożony z $(n-1)$ elementów. Liczba podziałów wynosi wówczas n , a koszt jednego podziału jest rzędu $O(n)$. Stąd złożoność obliczeniowa dla najgorszego przypadku jest rzędu $O(n^2)$.

Na ogół algorytm quicksort niezbyt dobrze działa dla małych wartości n (np. rzędu 10) oraz dla tablic uporządkowanych. Czas działania algorytmu zależy od wyboru ograniczenia x . W celu poprawienia jego efektywności dla najgorszych przypadków wybiera się x jako medianę z kilku wylosowanych elementów tablicy. Na przykład w systemie BC++ 3.1 funkcja `qsort` wybiera ograniczenie x jako medianę (środkową wartość) z trzech elementów losowo wybranych z podtablicy.

Oprócz dużej szybkości działania dla przeciętnego przypadku zaletą algorytmu quicksort jest również to, że sortuje on „w miejscu”, tj. wykonuje operacje bezpośrednio na tablicy wejściowej `T[n]`. Dlatego po zakończeniu procedury podziałów nie ma potrzeby łączenia podtablic, gdyż cała tablica `T` jest już posortowana.

Sposób działania algorytmu przy założeniu, że ograniczenie x jest wybierane jako element środkowy w podtablicy ilustruje następujący przykład.

Przykład. 13.10. Niech `int T[5] = { 7, 8, 5, 2, 4 }`.

W pierwszym kroku element środkowy tablicy $x = 5$. Pierwszym napotkanym elementem z lewej strony większym lub równym x jest 7, natomiast pierwszym napotkanym elementem z prawej strony mniejszym lub równym x jest 4. Elementy te są wymieniane. Następnie wymieniane są elementy 8 i 2.

Krok A. 7 8 5 2 4

Krok B. 4 8 5 2 7

Krok C. 4 2 5 8 7

W wyniku podziału podtablica L = { 4, 2 } oraz podtablica P = { 8, 7 }.

Kolejne podziały dotyczą zbioru L = { 4, 2 }. Element środkowy x = 4. Wymieniane są elementy 4 i 2.

Krok D. 2 4 5 8 7

Kolejne zbiory L* = { 2 } oraz P* = { 4 }. Zbiory są jednoelementowe, a więc wymiany kończą się. Można rozpocząć analizę zbioru P = { 8, 7 }. Element środkowy x = 8. Wymieniane są elementy 8 i 7.

Krok E. 2 4 5 7 8

Kolejne zbiory L** = { 7 } oraz P** = { 8 }. Zbiory są jednoelementowe, a więc wymiany kończą się. Tablica została posortowana.

Kolejny przykład pokazuje implementację rekurencyjnej wersji algorytmu quicksort.

Przykład. 13.11. Rekurencyjna wersja algorytmu quicksort.

```
const long N=5; //rozmiar tablicy danych
typedef double tdana; // typ danej

typedef tdana ttab [N]; // typ tablicy danych

ttab tab = { 7, 8, 5, 2, 4 }; // tablica danych

// ***** quicksort rekurencyjne*****

void r_qsor(ttab t, long a, long b)
{
    // rekurencyjny qsort - wersja z elementem środkowym tablicy
    // t - tablica elementów typu tdana
    // a - nr pierwszego elementu tablicy;
    // b - nr ostatniego elementu tablicy
```

```
long i, j; // indeksy elementów tablicy określające
          // początek i koniec przedziału
tdana pom, x; // x - element wybierany względem, którego podział

i=a; j=b; // indeksy przedziału początkowego
x = t[(a+b)/2]; // element ze środka tablicy

do {
    while (t[i] < x) i++; // poszukiwanie elementu nie mniejszego od x
    while (x < t[j]) j--; // poszukiwanie elementu nie większego od x

    if (i<=j) { // wymiana elementów
        pom = t[i];
        t[i] = t[j];
        t[j] = pom;
        i++; j--; // j może dojść do -1; typ j musi być long
    } while (i<=j);

    if (a < j) r_qsor(t, a, j); // sortowanie lewej podtablicy
    if (i < b) r_qsor(t, i, b); // sortowanie prawej podtablicy
}

void main()
{
    long i;
    clrscr();
    for (i=0; i<N; i++) cout << tab[i] << " "; cout << endl;

    r_qsor(tab, 0, N-1); // sortowanie tablicy tab

    cout << endl << endl;
    for (i=0; i<N; i++) cout << tab[i] << " "; getch();
}
```

Jeśli sortowane tablice są znacznych rozmiarów wywołania rekurencyjne mogą doprowadzić do przepełnienia stosu procesora. Istnieje wersja algorytmu quicksort, w której rekurencja nie jest wykorzystywana. W rozwiązaniu tym kolejne indeksy podtablic są składowane w tablicy dwuwymiarowej reprezentującej stos (indeksy pierwszego rozpatrywanego przedziału są analizowane na końcu).

Przykład. 13.12. Iteracyjna wersja algorytmu quicksort.

```
// ***** quicksort iteracyjne *****

const long N=5; // rozmiar tablicy danych

const long M=200; // rozmiar stosu

typedef double tdana; // typ danej

typedef tdana ttab [N]; // typ tablicy danych

typedef long tstos[M][2]; // typ stosu kolejnych indeksów przedziałów

tstos stos; // stos

ttab tab = { 7, 8, 5, 2, 4 }; // tablica danych

void n_qsor(ttab t, tstos stos, long a, long b)
{
    // nierekurencyjny qsort - wersja z elementem środkowym tablicy
    // t - tablica elementów typu tdana
    // stos - stos indeksów przedziałów a,b
    // a - nr pierwszego elementu tablicy;
    // b - nr ostatniego elementu tablicy

    long i, j; // indeksy elementów tablicy określające
              // początek i koniec przedziału
    long k; // indeks pozycji stosu
    tdana pom, x; // x - element wybierany względem, którego podział

    k=0; // pozycja początkowa na stosie
    stos[k][0] = a; // początek przedziału
    stos[k][1] = b; // koniec przedziału

    do { // pobranie indeksów przedziału z wierzchołka stosu
        a = stos[k][0];
        b = stos[k][1];
        k--;
        do { // dziel przedział [ t[a], t[b] ]
            i=a; j=b; // indeksy przedziału początkowego
            x = t[(a+b)/2]; // element ze środka tablicy
```

```
do {
    while (t[i] < x) i++; // poszukiwanie
                        // elementu nie mniejszego od x
    while (x < t[j]) j--; // poszukiwanie
                        // elementu nie większego od x
                        // wymiana elementów

    if (i<=j) {
        pom = t[i];
        t[i] = t[j];
        t[j] = pom;
        i++; j--;
    } while (i<=j); // trzecie do

    if (i < b) { // prawy przedział na stos
        k++;
        stos[k][0] = i;
        stos[k][1] = b;
    }
    b=j; // nowy przedział lewy
    } while (a < b); // drugie do
} while (k>=0); // pierwsze do

void main()
{
    long i; clrscr();

    for (i=0; i<N; i++) cout << tab[i] << " "; cout << endl;

    n_qsor(tab, stos, 0, N-1); // sortowanie tablicy tab

    cout << endl << endl;

    for (i=0; i<N; i++) cout << tab[i] << " "; getch();
}
```

Funkcja qsort

Standardowa funkcja qsort zaimplementowana w języku ANSI C pozwala uporządkować tablicę obiektów dowolnego typu według zadanego kryterium. Sposób porządkowania elementów jest definiowany przez programistę za pomocą funkcji, której wskaźnik jest jednym z parametrów funkcji. Prototyp funkcji qsort ma następującą postać:

```
void qsort (
    void *base,
    size_t nelem,
    size_t width,
    int (*fcmp)(const void *a, const void *b)
);
```

Wskaźnik *base* zawiera adres początku sortowanego obszaru (adres początku tablicy), *nelem* definiuje liczbę elementów, *width* określa rozmiar pojedynczego elementu tablicy, natomiast *fcmp* jest wskaźnikiem funkcji porządkującej elementy. Funkcja powinna być zaprojektowana przez programistę w taki sposób, aby porównywała elementy i zwracała wynik zależny od wyniku porównania. Jeśli elementy wskazywane są równe (w sensie przyjętego kryterium porządkowania) to funkcja powinna zwracać wartość zero, jeśli element wskazywany przez *a* jest „większy” niż *b*, to funkcja powinna zwrócić wartość typu *int* większą od 0 (**a > *b*), w przeciwnym przypadku funkcja powinna zwrócić wartość typu *int* mniejszą od 0 (**a < *b*).

Przykład. 13.13. Sortowanie tablicy liczb typu long za pomocą qsort.

```
const int N=10;

int por(const void *a, const void *b) // funkcja porównująca
{
    long x = *(long *)a; // rzutowanie do typu elementu tablicy
    long y = *(long *)b;
    if (x==y) return 0;
    if (x>y) return 1;
    return -1;
}

long tab[N] = { 7, 3, 0, 1, 3, 0, 5 }; // tablica liczb typu long

void main()
{
    long i; clrscr(); for (i=0; i<N; i++) cout << tab[i] << " | ";

    qsort(tab, N, sizeof(long), por); // lub sizeof(tab[0])

    cout << endl << endl; for (i=0; i<N; i++) cout << tab[i] << " | ";
    getch(); // wynik: 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 3 | 3 | 5 | 7 |
}

```

W kolejnym przykładzie sortowane będą elementy tablicy typu *tdana*.

Przykład. 13.14. Sortowanie tablicy liczb typu tdana.

```
const int N=10;

typedef double tdana;
typedef tdana ttab [N];

int por(const void *a, const void *b)
{
    tdana x = *(tdana *)a; // rzutowanie do typu elementu tablicy
    tdana y = *(tdana *)b;
    return (x>y) - (x<y); // x==y, to return 0
}

ttab tab = { 1.0, 1.23, -2.34, 1.5, 1.43, 1.5, 2.2, 3, 2.45, 0 };

void main()
{
    long i; clrscr(); for (i=0; i<N; i++) cout << tab[i] << " | ";

    qsort(tab, N, sizeof(tdana), por); // lub sizeof(tab[0])

    cout << endl << endl; for (i=0; i<N; i++) cout << tab[i] << " | ";
    getch();
}

```

Następny przykład ilustruje sposób sortowania tablicy łańcuchów.

Przykład. 13.15. Sortowanie tablicy łańcuchów.

```
int por(const void *a, const void *b)
{
    char *x = (char *)a; // rzutowanie do wskaźnika na typ char
    char *y = (char *)b;
    return strcmp(x,y); // porównanie łańcuchów
}

// tablica 6 łańcuchów o rozmiarze 20
char stab[[20]] = { "Wanda", "Ola", "Ala", "Basia", "Asia", "Joasia" };

```

```
void main()
{
    long i, N;
    clrscr(); N = sizeof(stab)/sizeof(stab[0]); // liczba łańcuchów

    for (i=0; i<N; i++) cout << stab[i] << " | ";

    qsort(stab, N, sizeof(stab[0]), por);

    cout << endl << endl; for (i=0; i<N; i++) cout << stab[i] << " | ";
    getch();
}

```

13.5. Złożone definicje wskaźnikowe

W języku C można definiować wskaźniki do złożonych struktur danych, np. tablic i funkcji. W definicjach wykorzystywane są: operator wyłuskania (*), operator indeksowania [], operator wywołania funkcji () oraz nawiasy (...).

Przykłady definicji wskaźników różnych typów.

```
long *i; // i - wskaźnik zmiennej typu long

long * *p; // p - wskaźnik na wskaźnik zmiennej typu long

void *q; // q - wskaźnik na zmienną typu void

void far *z; // z - daleki wskaźnik na zmienną typu void

char * ts[5]; // ts - tablica 5 wskaźników zmiennych typu char

float * (*wt) [3]; // wt - wskaźnik tablicy 3 wskaźników
// zmiennych typu float
double (*f) (double); // f - wskaźnik funkcji o parametrze typu double
// i zwracającej wynik typu double
float * (*g)(void); // g - wskaźnik funkcji bezparametrowej, która
// zwraca wskaźnik zmiennej typu float;
int (* (*h)(void) ) [4]; // h - wskaźnik funkcji bezparametrowej
// zwracającej wskaźnik tablicy 4 elementów typu int
float (* (*r)[6] )(int); // r - wskaźnik tablicy 6 wskaźników do funkcji
// o argumentach typu int oraz wartościach typu float

```

```
int (* f ( ) ) [3]; // f - funkcja zwracająca wskaźnik do tablicy
// 3 elementów typu int

```

Czytając (tworząc) złożone deklaracje wskaźnikowe można posługiwać się następującymi regułami:

- 1) Odczytujemy nazwę wskaźnika, np. *x*.
- 2) Następnie od nazwy przesuwamy się na prawo, gdzie mogą znajdować się operatory o najwyższym priorytecie, takie jak: operator wywołania funkcji () lub operator indeksowania tablicy []; jeśli pojawi się *x()*, to *x* jest funkcją, natomiast jeśli *x[]*, to *x* jest tablicą.
- 3) Jeśli na prawo od nazwy nic już nie ma, lub pojawi się zamykający nawias ')', to zaczynamy czytanie w lewo; czytanie w lewo kontynuujemy aż do momentu, gdy wszystko przeczytamy lub do napotkania nawiasu zamykającego '('; jeśli podczas czytania w lewo napotkamy '*', to mamy do czynienia z deklaracją wskaźnikową; np. **x()* – *x* jest funkcją, która zwraca wskaźnik; **x[]* – *x* jest tablicą wskaźników.
- 4) Jeśli podczas czytania w lewo pojawi się nawias zamykający, to wychodzimy na zewnątrz nawiasu i ponownie zaczynamy czytanie w prawo, czyli wracamy do punktu 2.
- 5) Procedurę czytania powtarzamy tak długo, aż przeczytamy całą deklarację.

W przypadku, gdy są wątpliwości jak zdefiniować wskaźnik do złożonej struktury danych można wykorzystać specyfikator *typedef*.

```
float (* (*r)[6] )(int); // r - wskaźnik tablicy 6 wskaźników do funkcji
// o argumentach typu int oraz wartościach typu float

```

Zaczynając od ostatniego elementu definicji - funkcja o argumentach typu *int* oraz wartościach typu *float*, lub od razu od wskaźnika funkcji.

```
typedef float (*s) (int); // s - wskaźnik funkcji o argumentach typu int
// i wartościach typu float
typedef s tab[6]; // tablica 6 wskaźników funkcji typu s

```

```
tab *wsk; // wskaźnik tablicy typu tab;
// (*wsk)[0] - pierwszy wskaźnik funkcji (element tablicy).

```