#### 0.0.1 Arytmetyka na wskaźnikach

Działania arytmetyczne na wskaźnikach są ograniczone do dodawania, odejmowania i porównań.

Operacje arytmetyczne na wskaźnikach typu "wskaźnik do typu" automatycznie uwzględniają rozmiar typu tj. ilość bajtów potrzebną do przechowywania obiektu typu typ w pamięci.

Wewnętrzna arytmetyka wykonywana na wskaźnikach zależy od modelu pamięci, w którym działamy i ew. obecności modyfikatorów wskaźników (zmieniających "długość" wskaźników.

Przy wykonywaniu operacji arytmetycznych na wskaźnikach, zakłada się, że wskaźnik wskazuje na tablicę obiektów. Gdy mamy deklarację wskaźnika wskazującego na typ to dodanie wartości całkowitej n do wskaźnika "przesuwa" go tak by wskazywał o n obiektów typu typ dalej. Jeżeli typ ma rozmiar 10 bajtów i dodamy 5 do wskaźnika wskazującego na typ to wskaźnik będzie wskazywał miejsce w pamięci przesunięte o 5 obiektów dalej, czyli o 50 bajtów dalej.

Wynik różnicy jest ilością elementów tablicy dzielących dwa elementy wskazywane przez odejmowane wskaźniki. Na przykład gdy ptr1 wskazuje na trzeci element tablicy a ptr2 na dziesiąty to różnica ptr2 - ptr1 wyniesie 7.

Różnica między wskaźnikami ma sens jedynie wtedy gdy oba wskaźniki wskazują na tą samą tablicę.

Gdy dodajemy lub odejmujemy od "wskaźnika do typu" liczbę całkowitą to wynik też jest typu "wskaźnik do typu".

Nieformalnie, możemy myśleć o dodawaniu P + n jak o "przesuwaniu" wskaźnika o n \* sizeof(typ) bajtów, pod warunkiem, że wskaźnik znajduje się w dopuszczalnym zakresie (do pierwszego tj. zerowego, elementu do następnego za ostatnim).

Odejmowanie dwóch wskaźników, wskazujących elementy z tej samej tablicy, daje w wyniku liczbę całkowitą typu ptrdiff\_t zdefiniowanego w stddef.h. Wartość ta przedstawia różnicę pomiędzy indeksami elementów, na które wskazują wskaźniki, pod warunkiem, że leży (mieści się) w zakresie ptrdiff\_t. W wyrażeniu P1 – P2, gdzie P1 i P2 są typu wskaźnik do typu (lub wskaźnik do typu dającego się zakwalifikować jako typ) P1 i P2 muszą wskazywać jakiś istniejący element lub następny za ostatnim. Gdy P1 wskazuje i-ty element a P2 j-ty to P1 – P2 ma wartość i – j.

## 0.0.2 Konwersja wskaźników

Wskaźniki do jakiegoś typu danych mogą zostać zamienione (poddane konwersji) na wskaźniki do innego typu danych za pomocą mechanizmu rzutowania:

```
char *str;
int *ip;
str = (char *) ip;
```

Ogólnie, rzutowanie (typ\*) zamieni dowolny wskaźnik na "wskaźnik do typu".

## 0.0.3 Wskaźniki do funkcji

Wskaźnik do funkcji jest jej adresem (położeniem w pamięci) – zazwyczaj w segmencie, w którym przechowywany jest kod wykonywalny funkcji – tj. adres, do którego przekazywane

jest sterowanie programem gdy funkcja zostanie wywołana.

Wskaźnik do funkcji ma typ "wskaźnik do funkcji zwracającej typ", gdzie typ jest typem zwracanym przez funkcję. Na przykład

```
void (*func)();
```

W C++ jest to wskaźnik do funkcji nie mającej argumentów i zwracającej typ void (pusty – efektywnie to samo co procedura w Pascal'u). W C jest to wskaźnik do funkcji pobierającej nieznaną liczbę argumentów i zwracającą void. W poniższym przykładzie

```
void (*func)(int);
```

\*func jest wskaźnikiem do funkcji pobierającej argument typu int i zwracającej void.

W C++ taki wskaźnik może być użyty by uzyskać dostęp do składowych funkcji statycznych (static). Wskaźnik do innych składowych klas muszą używać specjalnych operatorów "wskaźnika-do-składowej".

# 0.1 Tablice, struktury i unie

#### 0.1.1 Tablice

Deklaracja

type deklarator [<wyrażenie-stałe>]

deklaruje tablicę (ang. array) składającą się z elementów typu. Tablica jest ciągłym kawałkiem pamięci, o pojemności dokładnie takiej jaka jest potrzebna na przechowywanie wszystkich elementów

Indeksy elementów tablicy w C zaczynają się zawsze od 0. Inny przykład

```
char name[] = {"Unknown"};
```

tu kompilator utworzy ośmio-elementową tablicę znaków, której elementy przyjmą wartości 'U' dla name[0], 'n' dla name[1] itd. Tablice znaków rozumiane jako tekst (łańcuch ang. string), a nie jako jednobajtowe liczby całkowite, kończą się specjalnym znakiem tzw. znacznikiem końca łańcucha, oznaczanego jako NULL – binarne 0 lub '\0'. W konsekwencji każdy łańcuch tekstowy, np. taki jak w powyższym przykładzie, oprócz widocznych liter zawiera dodatkowo jeden bajt – znacznik końca łańcucha. Tekst składa się z 7-miu znaków, ale tablica zajmuje 8.

W przypadku tablic innych typów podobnych znaczników nie stosuje się.

W języku C identyfikatory tablic są jednocześnie wskaźnikami do pierwszego (dokładniej zerowego) elementu tablicy. Dla deklaracji

```
\begin{array}{ll} \verb|int tabl[5]|; \\ \verb|char *adr = (\verb|char*|) tabl|; \end{array}
```

mamy

$\mathtt{tabl}[0]$	$\mathtt{tabl}[1]$	$\mathtt{tabl}[2]$	$\mathtt{tabl}[3]$	$\mathtt{tabl}[4]$
tabl	tabl + 1	tabl + 2	tabl + 3	tabl + 4
adr	adr + 4	adr + 8	adr + 12	adr + 16

przy założeniu, że typ int zajmuje 4 a char 1 bajt. W przypadku tablicy dwuwymiarowej

```
\begin{array}{ll} \verb|int tabl[3][5]; \\ \verb|char *adr = (\verb|char*|) tabl; \\ \end{array}
```

będziemy mieli elementy

	$\mathtt{tabl}\left[ \right] [0]$	$\mathtt{tabl}\left[ \right] \! \left[ 1 \right]$	$\mathtt{tabl}\left[\right]\!\left[2\right]$	$\mathtt{tabl}\left[ \left] \left[ 3 \right] \right.$	$\mathtt{tabl}\left[\left]\left[4\right]\right.$
$\mathtt{tabl}\left[0\right][]$	able [0][0]	$\mathtt{tabl}\left[0\right]\!\left[1\right]$	$\mathtt{tabl}\left[0\right]\!\left[2\right]$	$\mathtt{tabl}\left[0\right]\!\left[3\right]$	able [0][4]
$\mathtt{tabl}[1][]$	able [1][0]	$\mathtt{tabl}\left[1\right]\!\left[1\right]$	$\mathtt{tabl}\left[1\right]\left[2\right]$	$\mathtt{tabl}\left[1\right]\!\left[3\right]$	able [1][4]
$\mathtt{tabl}[2][]$	able [2][0]	able [2][1]	able [2][2]	able [2][3]	able [2][4]

lub

	$\mathtt{tabl}\left[ \right] \! \left[ 0 \right]$	$\mathtt{tabl}\left[  ight] [1]$	$\mathtt{tabl}\left[ \left] \left[ 2 \right] \right.$	$\mathtt{tabl}\left[ \left] \left[ 3 \right] \right.$	$\mathtt{tabl}\left[\left]\left[4\right]\right.$
$\mathtt{tabl}\left[0\right][]$	tabl	$\mathtt{tabl} + 1$	$\mathtt{tabl} + 2$	$\mathtt{tabl} + 3$	$\mathtt{tabl} + 4$
$\mathtt{tabl}\left[1\right][]$	$\mathtt{tabl} + 5$	$\mathtt{tabl} + 6$	$\mathtt{tabl} + 7$	tabl + 8	tabl + 9
$\mathtt{tabl}[2][]$	tabl + 10	$\mathtt{tabl} + 11$	tabl + 12	$\mathtt{tabl} + 13$	tabl + 14

a z punktu widzenia "czystego" bloku pamięci

	$\mathtt{tabl}[][0]$	$\mathtt{tabl}[][1]$	$\mathtt{tabl}[][2]$	$\mathtt{tabl}[][3]$	$\mathtt{tabl}[][4]$
$\mathtt{tabl}\left[0\right][]$	adr	$\mathtt{adr} + 4$	adr + 8	$\mathtt{adr} + 12$	adr + 16
$\mathtt{tabl}\left[1\right][]$	$\mathtt{adr} + 20$	$\mathtt{adr} + 24$	$\mathtt{adr} + 28$	$\mathtt{adr} + 32$	adr + 36
$\mathtt{tabl}\left[2][]$	adr + 40	adr + 44	adr + 48	adr + 52	adr + 56

W przypadku tablic o większej ilości wymiarów zachowanie indeksów i "gospodarka" pamięcią jest podobna. W rzeczywistych programach tablice dwu i więcej wymiarowe tworzy się inaczej, co pokażemy dalej na przykładzie mnożenia macierzy.