

Język C

Kierunek: Informatyka Stosowana (*Wydział FAIS UJ*)

Wykład: Wtorek, 12.15 s. A-1-06

Forma zaliczenia kursu: Egzamin pisemny (test wyboru) * **

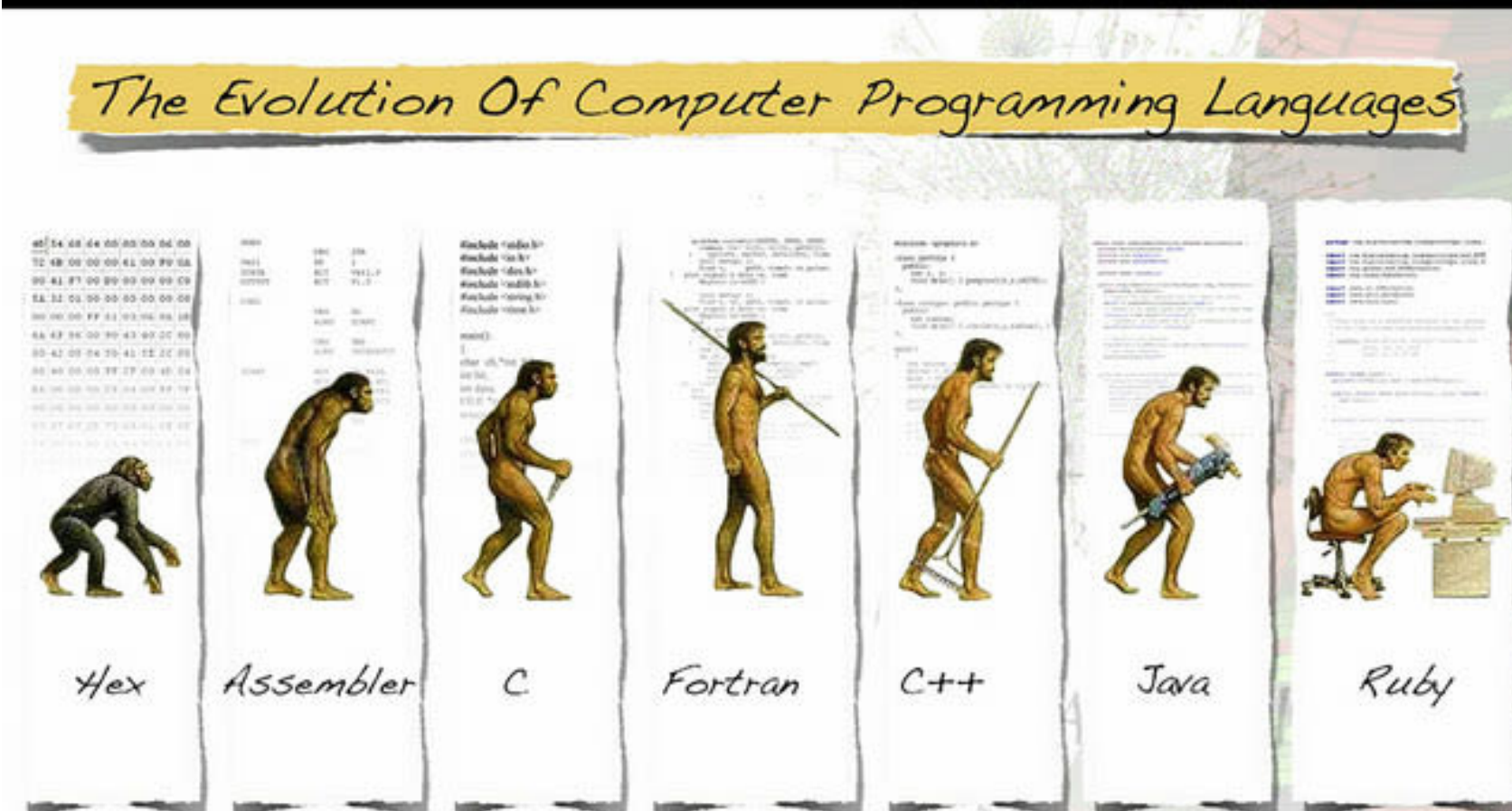
* Warunkiem przystąpienia do egzaminu jest wcześniejsze **zaliczenie ćwiczeń** (lub w uzasadnionych przypadkach: *zgoda prowadzącego ćwiczenia*)

** **Ocena 5.0 (bdb)** z ćwiczeń zwalnia z egzaminu pisemnego

[⇒ **OCENA KOŃCOWA:** $0.5 * \text{ocena z } \text{ćwiczeń} + 0.5 * \text{wynik egzaminu}$]

Po co uczyć się języka C?

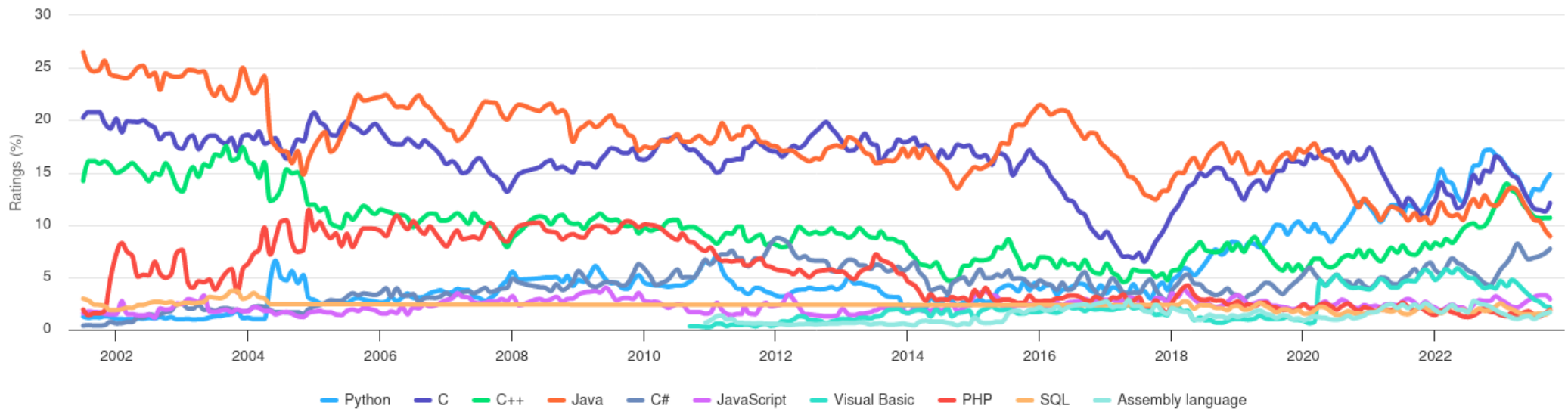
A Meditation on Biological Modeling



<https://lifehacker.com/the-case-for-learning-c-as-your-first-programming-langu-1682070792>

TIOBE Programming Community Index

Source: www.tiobe.com



— Około roku 2017 w C powstawało <6% kodów.

— 4 najpopularniejsze języki obecnie (2023) to Python, C, C++ i Java, w każdym z nich powstaje 10–15% kodów.

https://en.wikipedia.org/wiki/TIOBE_index

How to make LISP go faster than C

Didier Verna*

Abstract

Contrary to popular belief, LISP code can be very efficient today: it can run as fast as equivalent C code or even faster in some cases. In this paper, we explain how to tune LISP code for performance by introducing the proper type declarations, using the appropriate data structures and compiler information. We also explain how efficiency is achieved by the compilers. These techniques are applied to simple image processing algorithms in order to demonstrate the announced performance on pixel access and arithmetic operations in both languages.

statically (hence known at compile-time), just as you would do in C.

Safety Levels While dynamically typed LISP code leads to dynamic type checking at run-time, it is possible to instruct the compilers to bypass all safety checks in order to get optimum performance.

Data Structures While LISP is mainly known for its basement on list processing, the COMMON-LISP standard features very efficient data types such as specialized arrays, structs or hash tables, making lists almost completely obsolete.

http://www.iaeng.org/IJCS/issues_v32/issue_4/IJCS_32_4_19.pdf

Poprzedni wykład: *krótkie przypomnienie*

- Komputer to maszyna cyfrowa (=> zasady programisty)
- Reprezentacja liczb w maszynie (*będzie powtórka ...*)
- Krótka charakterystyka języka C
- Jednostki leksykalne języka C

Powtórka: typy liczbowe w języku C

Całkowite: `char` — 1 bajt/8 bitów,

zakres: $0 \div 2^8-1=255$ (jeśli *unsigned***); *signed*: $-128 \div 127$)

`int` — co najmniej* 2 bajty/16 bitów; zakres:

$0 \div 2^{16}-1=65535$ (*unsigned*) | $-32768 \div 32767$ (*signed*)

*) Zwykle typ `int` odzwierciedla rozmiar l. całkowitej wynikający z architektury maszyny. **Współcześnie**: 32 lub 64 bity.

**) Przykładowa pełna deklaracja zmiennej: `unsigned int i;`
stałe zapisujemy np. tak: `77` (jeśli `int`), `77u` lub `77U` (jeśli *unsigned*).

UWAGI o typie `char`:

- Standard ANSI C nie określa, czy `char` ma znak czy nie.
- Jest jednak pewne, że znaki klawiaturowe będą reprezentowane przez liczby **nieujemne**
- Jeśli nasza zmienna typu `char` ma przechowywać coś innego niż znaki, deklarujemy ją **jawnie** jako `signed char` ALBO jako `unsigned char`. (*Albo po prostu jako `int` ...*)

Przyporządkowanie wartości całkowitych znakom daje ciekawe możliwości, np. instrukcja:

```
if ( s >= '0' && s <= '9' )    d = s - '0';
```

przetwarza cyfrę/znak (`char s`) na cyfrę/liczbę (`int d`).

(*Warunek powyżej odpowiada: `isdigit(s)` z biblioteki `<ctype.h>` ...*).

Typy zmiennopozycyjne:

`float` — pojedynczej precyzji, 32 bity (co *najmniej!*), ~7 cyfr, zakres:

$-3.4 \times 10^{38} \div -3.4 \times 10^{-38}, 0, 3.4 \times 10^{-38} \div 3.4 \times 10^{38}$

`double` — podwójnej precyzji, 64 bity (co *najmniej!*), ~15 cyfr, zakres:

$-1.7 \times 10^{308} \div -1.7 \times 10^{-308}, 0, 1.7 \times 10^{-308} \div 1.7 \times 10^{308}$

(Maksymalne/minimalne wartości zdefiniowane w `<limits.h>`)

Poszczególne implementacje często uzupełniają typy zmiennopozycyjne o użyteczne stałe, np. `Inf` `-Inf` `NaN` — “not a number”)

Kwalifikatory `short` (krótki) oraz `long` (długi) modyfikują typy podstawowe, np. deklaracja: `long int i;` wymusza 32 bity.

(W tym przypadku słowo `int` **może zostać pominięte; ale np. `long double` już nie można skrócić ...)**

6 kategorii jednostek leksykalnych języka C

1) słowa kluczowe: `int, goto, if, else, ...`

2) stałe: `0xF85 2.17e+10 'a' '7'`

3) łańcuchy znaków: `"Tekst"` \Leftrightarrow tablicy:

`{ 'T', 'e', 'k', 's', 't', '\0' }`

4) identyfikatory: `A-Z, a-z, 0-9`

(pierwszy znak: zawsze litera lub `'_'`)

5) operatory: `= + * += && , ? :`

6) separatory: `' ' () [] { } ;`

Stałe

- W języku C stałe mają swoje typy;
- Typu stałej *nie deklarujemy jawnie*, **jest on dedukowany przez kompilator** na podstawie samego sposobu zapisu (!)
(`123` – *int*, `123l` lub `123L` – *long*, `123ul` lub `123UL` – *unsigned long*,
`7.0` – *double*, `7.0f` lub `7.0F` – *float*, `7.0l` lub `7.0L` – *long double*)
- Stałe napisowe (`"Napis"`) mają specjalne prawa; nie można ich np. porównać ze sobą operatorami: `==` lub `!=`

=> Zapis `'7'` oznacza stałą znakową (char), zaś zapis `"7"` stałą napisową, równoważną tablicy znaków `{ '7', '\0' }`.

(*Element `'\0'` to tzw. znak pusty, oznaczający koniec napisu.*)

PRZYKŁAD: Obliczamy długość napisu w tablicy s

```
int strlen(char s[])
/* Może być też: "strlen(const char s[])" (!) */
{
    int i;

    i=0;
    while (s[i]!='\0')
        i++;
    return i;
}
```

Znaki specjalne w C

<code>\a</code>	znak alarmu	<code>\\</code>	znak <code>\</code>
<code>\b</code>	znak cofania	<code>\?</code>	znak zapytania
<code>\f</code>	znak nowej strony	<code>\'</code>	znak apostrofu
<code>\n</code>	znak nowego wiersza	<code>\"</code>	znak cudzysłowu
<code>\r</code>	znak powrotu karetki	<code>\ooo</code>	liczba ósemkowa
<code>\t</code>	znak tabulacji poziomej	<code>\xhh</code>	liczba szesnastkowa
<code>\v</code>	znak tabulacji pionowej		

Ale już np. **znak końca pliku** (ang. *end-of-file*) `EOF` jest zdefiniowany jako stała (typu `int`) w nagłówku `<stdio.h>`.

(Pisząc na standardowe wejście, wprowadzamy EOF używając kombinacji klawiszy CTRL-D. Znak EOF na ogół nie jest zerem!)

Wyrażenia stałe

Wartości wyrażeń stałych (tj. wyrażeń, w których występują *wyłącznie stałe*) są obliczane na etapie kompilacji programu, wynik trafia do kodu maszynowego. Np. w deklaracji tablicy:

```
double x[1977-25+1];  
/* pomiędzy nawiasami [ ] mamy wyr. stałe */
```

Ciekawą możliwością jest **dodawanie napisów**. Deklaracja:

```
char TSEliot[]=  
    "Pomiędzy ideę\n" "I rzeczywistość\n"  
    "Pomiędzy zamiar\n" "I dokonanie\n" "Pada Cień\n";
```

poprawnie zainicjuje tablicę znakową.

Makra czy kwalifikator *const* ? (cz.1)

Stałe w C to elementy jak: `123` `123UL` itp. **Makrodefinicje**:

```
#define NMAX 100
```

```
#define ALPH 0.7L
```

to nie “~~definicje stałych~~” a raczej **definicje nazw/symboli** (`NMAX` oraz `ALPH`), które kompilator podmieni na stałe (`100` oraz `0.7L`).

Z kolei deklaracja:

```
const int nmax = 100;
```

nie definiuje stałej, lecz raczej “*zmienną, której wartość nie może ulec zmianie*”. (Ma ona np. swój adres, dostępny jako `&nmax`).

(Zwyczajowo, makra nazywamy używając wielkich liter, zmienne – małych.)

Makra czy kwalifikator *const* ? (cz.2)

A czy można zdefiniować:

```
#define NMAX1 NMAX+1
```

Jak najbardziej, ale wówczas np. wyrażenie $2 * NMAX1$ zostanie zastąpione przez $2 * 100 + 1$ [==201], a *“poeta” prawdopodobnie miał na myśli*: $2 * (100 + 1)$ [==202] (!).

Jak uzyskać pożądaný efekt? Stosuj nawiasy (!), tutaj:

```
#define NMAX1 (NMAX+1)
```

“Za dużo nawiasów nie przeszkadza, za mało nawiasów – nie pomaga”.

Inny sposób: `const int nmax1=nmax+1;`

... i już ból głowy przechodzi ...

Makra czy kwalifikator *const* ? (cz.3)

Podsumowanie:

- Makra (`#define`) to *potężne narzędzie*, jednak ich niefortunne definicje często prowadzą do *trudnych do wykrycia błędów*.
(=> *nawiasy pomagają !!!*)
- Makrami można niekiedy **zastąpić funkcje**, np.:

```
#define SQR(x) ((x)*(x))  
  
#define MAX(a,b) (((a)>(b))?(a):(b))
```
- W przypadku użycia słowa kluczowego `const` do tzw. “*deklaracji stałych*”, czas wykonania programu może być nieco dłuższy (odwołanie do adresu, odczyt komórki pamięci), jednak w praktyce **dzisiaj już nie warto się tym przejmować ...**
(=> *niech się komputer męczy, nie ja !*)

Typ i stałe wyliczeniowe (enum)

Skończony ciąg stałych można zdefiniować deklaracją:

```
enum months { JAN=1, FEB, MAR, APR, MAY, JUN,  
             JUL, AUG, SEP, OCT, NOV, DEC }
```

Wówczas, mamy: `JAN==1`, `FEB==2`, ..., `DEC==12`.

Wartości w jednym wyliczeniu mogą się powtarzać; jeśli nie zdefiniujemy pierwszej - domyślnie przyjmowane jest `0`.

Dodatkowo, pojawia się **pełnoprawny typ danych**: `enum months`.

```
#include<stdio.h>

enum week{Mon=1, Tue, Wed, Thu, Fri, Sat, Sun};

int main()
{
    enum week day;    /* To zmienna typu "enum week" */
    day = Wed;
    printf("%d\n",day);    /* Wypisuje: "3" */
    return 0;
}
```

[<https://www.geeksforgeeks.org/enumeration-enum-c/>, zmiany: AR]

Te same stałe całkowite można zdefiniować też np. tak:

```
enum week{Sat=6, Sun, Mon=1, Tue, Wed, Thu, Fri};
```

wówczas także dostajemy `Mon=1, Tue=2, ... , Sun=7 (!)`

Uwaga praktyczna: W programach *kalendarzowych* często zachodzi potrzeba drukowania / odczytu nazw dni tygodnia lub miesięcy jako napisów (“Jan”, “Tue” itp.) przy zachowaniu ich logicznego związku (*przyporządkowania*) z odp. liczbami.

W takim wypadku - używamy **struktur** (*i tablic struktur ...*), ew. *tablic wskaźników znakowych*.

(*Zmienne typu wyliczeniowego — raczej rzadko używane.*)

Deklaracje

Co do zasady, w C każda zmienna **musi być zadeklarowana** przed pierwszym użyciem [*często jednak możliwa deklaracja niejawna – „przez kontekst”*].

Przykładowo, deklaracje:

```
int i,j,k;
```

oraz

```
int i;  
int j;  
int k;
```

są **równoważne**. => *A po co komu drugi sposób?*

>> **Ponieważ zostaje więcej miejsca na komentarze!** <<

W deklaracjach można od razu nadawać zmiennym **wartości początkowe**, np:

```
double eps=1.0e-6;
```

po prawej stronie operatora przypisania (=) musi znajdować się (*co do zasady...*) **stała** lub **wyrażenie stałe** (*już dzisiaj było ...*).

Ważny wyjątek stanowią tzw. **zmienne automatyczne**, tj. *zmienne lokalne funkcji*, które pojawiają się i znikają za każdym wywołaniem funkcji. Takie zmienne można inicjować **dowolnym wyrażeniem** (np: `int i=a+b; float z=sqrt(7.0f);` itp.).

Jeśli zmienna automatyczna niezainicjowana – przyjmuje wartość przypadkową (potocznie: *“przechowuje śmieci”*).

Zasięg zmiennych:

Zmienne lokalne widoczne są wewnątrz bloku ({ ... }), w którym zostały zadeklarowane (także w blokach w nim zagnieżdżonych).

Zmienne zewnętrzne (deklarowane poza wszystkimi blokami) - istnieją cały czas; jeśli niezainicjowane — podstawiane zera.

Deklaracja (a właściwie: *definicja*) zmiennej lokalnej zakrywa zmienną zewnętrzną (lub lokalną z bloku wyżej) o tej samej nazwie.

„Każdą zmienną w języku C można zadeklarować wielokrotnie, ale tylko raz zdefiniować.”

CO TO ZNACZY ?????

Kwalifikator *extern*: Przykład

```
#include <stdio.h>

int j=1; /* Definicja zmiennej zewn. */

int main()
{
    extern int j; /*Ponowna deklaracja, */
    /* tutaj nie wolno przypisać wartości (!) */

    printf("%d\n",j); /* wypisuje: "1" */
    return 0;
}
```

A jeśli pominiemy *extern* ?

```
#include <stdio.h>

int j=1; /* Definicja zmiennej zewn. */

int main()
{
    printf("%d\n",j); /* TEŻ DOBRZE ! */
    return 0;
}
```

W tym przykładzie mamy tzw. **deklaracje niejawną** (*przez kontekst*)

A gdyby tak nigdy nie używać *extern* ?

```
#include <stdio.h>

int j=1; /* Definicja zmiennej zewn. */
/* ... TUTAJ DUZO INNYCH DEFINICJI ... */

int main()
{
    int j; /* ... przypadkowo się-napisało ... */
    /* ... */
    printf("%d\n",j); /* wypisuje "śmieci"! */
    return 0;
}
```

- **Zmiennych zewnętrznych nie należy nadużywać!**
- Przydają się np. wtedy, gdy wiele funkcji programu działa na tych samych danych (*a listy parametrów funkcji rosną i rosną ...*).
- Najlepiej nadawać im **unikalne** (tj. **długie!**) nazwy, aby przypadkowo nie zostały zakryte przez *zmienne* lokalne.
- W dłuższych programach – zmienne zewnętrzne warto **redeklarować** z kwalifikatorem **extern** (wówczas deklaracja innej zmiennej lokalnej o t.samej nazwie spowoduje błąd kompilacji ...)

Kwalifikator **static**:

Zmienna lokalna poprzedzona **static** zachowuje się (*prawie ...*) jak zewnętrzna, tzn. pamięta wartość pomiędzy wywołaniami funkcji, (*choć oczywiście nie jest widoczna poza swoim blokiem { ... }*).

Jeśli *zmienna zewnętrzna* jest zadeklarowana jako **static**, będzie widoczna wyłącznie w "swoim" PLIKU (ale można ją *redeklarować* w innym pliku za pomocą **extern**).

ŁĄCZNIE:

- *W małym programie* (zwłaszcza *jednoplikowym*) w zasadzie możemy zapomnieć o kwalifikatorach **extern** i **static**: kiedy potrzeba, aby zmienna *pamiętała* swoją wartość, definiujemy ją jako zewnętrzną (tzn. **poza wszystkimi blokami**), a później używamy przez kontekst (*pamiętając, aby nie zakryć nazwy!*)
W pozostałych przypadkach – używamy **zmiennych automatycznych**.
- **A kiedy „mały program” urośnie ... => extern + static**

Przykład podsumowujący elementarz zmiennych:

```
#include <stdio.h>
#include <math.h>

int j=2;
/* double x=sqrt(1.0*j);  >> TUTAJ NIE WOLNO! << */

int main()
{
    extern int j;    /* Tutaj nie piszemy "j=2" */
    int k;
    double x=sqrt(1.0*j);  /* >> A TUTAJ JUŻ WOLNO << */

    printf("%d\n",j);    /* Wypisuje "2" */
    printf("%d\n",k);    /* Wypisuje śmieci */
    printf("%f\n",x);    /* Wypisuje "1.414214" */
    return 0;
}
```

Operatory - proste przykłady

Przypisanie (podstawienie), dodawanie i mnożenie:

```
int a,b,c;    /* ... to jeszcze nie jest operator
                przecinkowy ... */
```

```
a=8;
```

```
a=a+1;    /* Wersja skrócona:  a+=1;    */
```

```
a=a*a;    /* <=>  a*=a;    */
```

```
/* ... */
```

```
c=2*(b=a=a+7);    /* Czytamy OD PRAWEJ! */
```

Priorytety i łączność operatorów w C

Operatory	Łączność
() [] -> .	lewostronna
! ~ ++ -- + - * & (typ) sizeof	prawostronna
* / %	lewostronna
+ -	lewostronna
<< >>	lewostronna
< <= > >=	lewostronna
== !=	lewostronna
&	lewostronna
^	lewostronna
	lewostronna
&&	lewostronna
	lewostronna
?:	prawostronna
= += -= *= /= %= ^= = <<= >>=	prawostronna
,	lewostronna

Jednoargumentowe operatory +, -, * oraz & mają priorytet wyższy niż ich odpowiedniki dwuargumentowe.

Operatory arytmetyczne

W C mamy dwuargumentowe operatory *arytmetyczne*:

+ - * /

oraz **dzielenie modulo** (%) – wyłącznie dla *typów całkowitych*.

Na przykład, wyrażenie:

```
(( y%4 == 0 && y%100 != 0 ) || y%400 == 0 )
```

przyjmuje wartość 1 jeśli *y* to rok przestępny (w kalendarzu *gregoriańskim*) albo 0 jeśli nie.

Dla **liczb ujemnych** – wynik dzielenia modulo (%) może zależeć od maszyny; podobnie jest z dzieleniem całkowitym (/).

Relacje, porównania i operatory logiczne

Operatory relacji: > >= < <=

Operatory porównania: == !=

Wszystkie mają niższy priorytet niż operatory arytmetyczne, a zatem wyrażenia: `i<lim-1` oraz `i<(lim-1)` **są równoważne**.

Operatory logiczne to: && || („i” „lub”); oraz negacja: !

Wyrażenia zawierające operatory logiczne obliczane są od lewej do prawej, ale **tylko do momentu, gdy wynik jest już jednoznaczny (!!!)**

```
for (i=0; i<lim-1&&(c=getchar())!='\n'; i++) s[i]=c;
```

=> dla `i==lim-1` znak **już nie będzie wczytany**.

Interpretacje *logiczna* liczb całkowitych

Jeśli x jest typu `int`, warunek `if(x)` będzie interpretowany jako:

PRAWDZIWIY, dla dowolnego $x \neq 0$

FAŁSZYWIY, wyłącznie dla $x == 0$.

Jeśli z kolei zmiennej całkowitej przypisujemy wartość wyrażenia logicznego, np. $x = (a > b)$; wynik będzie równy **1** (**zawsze 1!**), jeśli wyrażenie po prawej stronie okazało się *PRAWDZIWE*, albo 0, jeśli okazało się *FAŁSZYWE*.

Konsekwentnie, **logiczna negacja** (`!x`) daje 0 dla dowolnego $x \neq 0$, albo 1 wyłącznie dla $x == 0$.

Np. warunek na *rok przestępny* można przepisać np. tak:

```
if( ( !(y%4) && y%100 ) || !(y%400) )
```

Przekształcenia typów

Jeśli argumenty operatora są *różnych typów*, dokonuje się przekształcenia typu „*ciaśniejszego*” do „*obszerniejszego*” (*ale tylko w ramach jednego wyrażenie składowego ...*)

Na przykład, dodawanie: `1.0f + 1` da wynik `float`, ale już podstawienie: `y = (1/3)*x*x;` gdzie `x` – `float` (lub `double`) okazuje się równoważne `y=0.0f` (lub `y=0.0`) ... Dzieje się tak, ponieważ `(1/3)` jest *najpierw* obliczane jako `int`, a dopiero *później* przekształcane na `float` (lub `double`). *A wystarczyło napisać: 1.0/3 ...*

Zaskakiwać mogą też porównania z argumentami różnych typów, np. **prawdziwe** okazuje się:

`-1L < 1U` jak również: `-1L > 1UL` (!!!)