

CAPITOLUL 2. TIPURI, OPERATORI SI EXPRESII

Variabilele si constantele sunt obiectele - date de baza manipulate intr-un program. Declaratiile listeaza variabilele ce se vor folosi si specifica tipul lor si probabil, valorile lor initiale. Operatorii specifica ce trebuie facut cu ele. Expresiile combina variabile si constante pentru a produce valori noi. Toate acestea constituie subiectul acestui capitol.

2.1. Nume de variabile

Exista unele restrictii asupra numelor de constante si variabile. Numele sunt alcatuite din litere si cifre; primul caracter trebuie sa fie o litera. Liniuta de subliniere "_" este considerata litera; ea este utila in usurarea citirii numelor lungi de variabile. Literele mari si mici sunt caractere distincte; practica traditionala in C foloseste literele mici pentru nume de variabile si literele mari pentru constante simbolice. Numai primele opt caractere ale unui nume intern sunt semnificative, cu toate ca se pot folosi mai multe. Pentru numele externe, de exemplu nume de functii si de variabile externe, numarul de caractere poate sa fie mai mic ca 8, deoarece numele externe sunt folosite de diferite asamblatoare si incarcatoare. Mai mult, cuvinte cheie ca: **if**, **else**, **int**, etc sunt rezervate: nu pot fi folosite ca nume de variabile (trebuie sa fie scrise cu litere mici). Este intelept sa alegem numele de variabile astfel incit sa insemne ceva, legat de scopul variabilei, si e neplacut sa amestecam litere mari cu mici.

2.2. Tipuri si marimi de date

Exista numai cateva tipuri de date de baza in limbajul C:

char un singur octet, capabil sa pastreze un caracter din setul local de caractere

int un intreg, reflectind tipic marimea efectiva a intregilor pe calculatorul gazda

float numar flotant in simpla precizie

double numar flotant in dubla precizie.

In plus, exista un numar de calificatori care pot fi aplicati tipului "int": short, long si unsigned. short si long se refera la diferite marimi de intregi. Numerele "unsigned" se supun legilor aritmeticii modulo 2^n unde n este numarul de biti dintr-un int; ele sunt intodeauna pozitive. Declaratiile pentru calificatori arata astfel:

short int x;

long int y;

unsigned int z;

Cuvintul int poate fi omis in astfel de situatii, ceea ce se si intimpla de obicei. Precizia acestor obiecte este data in tabelul urmator:

char 8 biti

int 16 biti

short 16 biti

long 32 biti

float 32 biti

double 64 biti

Intentia e ca short si long sa aiba lungimi diferite de intregi unde e practic; int reflecta normal, cea mai "naturala" lungime pentru un calculator. Ceea ce trebuie sa notati este ca short nu este niciodata mai lung decat long.

2.3. Constante

Constantele int si float au fost deja expuse; notam in plus ca notatia uzuala

123.456e-7

sau notatia stiintifica

0.12E3

pentru numerele flotante sunt ambele legale. Orice constanta flotanta este considerata ca fiind de tipul double, asa ca notatia "e" serveste atat pentru float cit si pentru double. Constantele lungi sunt scrise in stilul 123L. O constanta intreaga normala care este prea lunga pentru un int, este luata deasemenea ca fiind o constanta long.

O constanta caracter este un caracter singur scris intre ghilimele simple ca, de exemplu, 'x'. Valoarea unei constante caracter este valoarea numerica a caracterului in setul de caractere al calculatorului. De exemplu, in setul de caractere ASCII, caracterul zero, sau '0', are valoarea 48. Constantele caracter participa in operatiile numerice la fel ca oricare alte numere, cu toate ca cel mai adesea ele sunt folosite in comparari cu alte caractere.

O expresie constanta este o expresie care implica numai constante. Astfel de expresii sunt evaluate la compilare si nu la executie si ele pot fi folosite in orice loc in care poate apare o constanta, ca in

```
#define MAXLINE 1000
```

```
char line[MAXLINE+1];
```

sau

```
seconds = 60 * 60 * hours;
```

O constanta-sir este o secventa compusa din zero sau mai multe caractere intre ghilimele duble, ca

```
"I am a string"
```

sau

```
"" /* un sir nul */
```

Ghilimelele duble nu sunt parte a sirului ci servesc doar ca delimitatori. Aceleasi secvente escape folosite pentru constantele caracter se aplica si la siruri; \" reprezinta caracterul dubla ghilimea.

Tehnic, un sir este un tablou ale carui elemente sunt caractere. Compilatorul plaseaza automat un caracter nul \0 la sfirsitul oricarui astfel de sir, astfel ca programele pot determina lesne sfirsitul sirului. Aceasta reprezentare spune ca nu exista o limita reala pentru lungimea unui sir, dar programele trebuie sa parcurga tot sirul pentru a-i determina lungimea. Memoria fizica ceruta este cu o locatie mai mult decit numarul de caractere scrise intre ghilimele duble. Functia urmatoare, strlen(s) returneaza lungimea unui sir de caractere s, exclusiv terminatorul \0.

```
strlen(s) /* returneaza lungimea lui s */
```

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

Trebuie distins intre o constanta caracter si un sir care contine un singur caracter: 'x' si "x" nu sunt acelasi lucru. Primul este un caracter, folosit pentru a produce valoarea numerica a caracterului x din setul de caractere al calculatorului; al doilea este un sir de caractere care contine un singur caracter (litera x) si un \0.

2.4. Declaratii

Toate variabilele trebuie declarate inainte de a fi folosite, cu toate ca anumite declaratii pot fi facute implicit de context. O declaratie specifica un tip si este urmata de o lista de una sau mai multe variabile de acel tip, ca in exemplul de mai jos:

```
int lower, upper, step;  
char c, line[1000];
```

Variabilele pot apare oricum printre declaratii. Lista de mai sus poate fi scrisa, in mod egal, si astfel:

```
int lower;  
int upper;  
int step;  
char c;  
char line[1000];
```

Aceasta ultima forma ocupa mai mult spațiu dar este mai comodă pentru a adăuga câte un comentariu la fiecare declarație sau pentru modificări ulterioare.

Variabilele pot fi, de asemenea, inițializate în declarația lor, cu toate că există anumite restricții. Dacă numele este urmat de un semn egal și de o constantă, aceasta servește la inițializare, ca în:

```
char backslash = '\\';
int i = 0;
float eps = 1.0e-5;
```

Dacă variabila în chestiune este externă sau statică, inițializarea este făcută o singură dată, conceptual înainte ca programul să-și înceapă execuția. Variabilele automate inițializate explicit sunt inițializate la fiecare apel al funcției în care sunt continute. Variabilele automate pentru care nu există o inițializare explicită au valoare nedefinită (adică gunoi). Variabilele externe și statice se inițializează implicit cu zero dar este un bun stil de programare acela de a declara inițializarea lor în orice caz. Vom discuta inițializările mai departe pe măsura ce se introduc noi tipuri de date.

2.5. Operatori aritmetici

Operatorii aritmetici binari sunt "+", "-", "*", "/" și operatorul modulo "%". Există operatorul "-" unar dar nu există operatorul unar "+". Împartirea întregilor trunchiază orice parte fracționară. Expresia

```
x % y
```

produce restul când x se împarte la y și deci este zero când împartirea este exactă.

Operatorul % nu poate fi aplicat la float sau double.

Operatorii + și - au aceeași pondere, care este mai mică decât ponderea (identică) a lui *, / și % care la rândul ei este mai mică decât ponderea operatorului unar -.

Operatorii aritmetici se grupează de la stînga la dreapta. Ordinea de evaluare nu este specificată pentru operatorii asociativi și comutativi de tipul lui * și +. Compilatorul poate rearanja un calcul cu paranteze implicând unul din aceștia. Astfel, $a+(b+c)$ poate fi evaluat ca $(a+b)+c$. Acest lucru produce rar diferențe dar dacă se cere o ordine particulară, trebuie folosite explicit variabilele temporare.

2.6. Operatori relationali și logici

Operatorii relationali sunt >, >=, <, <=. Ei au toți aceeași pondere. Sub ei în tabelul de ponderi se află operatorii de egalitate ==, !=, care au o aceeași pondere. Operatorii relationali au ponderea mai mică decât cei aritmetici, așa că expresii de tipul $i < \text{lim}-1$ se evaluează ca $i < (\text{lim}-1)$, așa cum ar fi de așteptat.

Mai interesante sunt conectorii logici && și ||. Expresiile care-i contin sunt evaluate de la stînga la dreapta și evaluarea se oprește în clipa în care se cunoaște adevărul sau falsul rezultatului. Aceste proprietăți se dovedesc critice în scrierea programelor. De exemplu iată o buclă:

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

În mod clar, înainte de a citi un nou caracter trebuie văzut dacă mai există loc pentru a-l depune în tabloul `s`, așa ca testul `i < lim-1` trebuie făcut în primul rând. Nu numai atât dar dacă testul esuează, nu trebuie să mai citim un nou caracter. Similar, ar fi nepotrivit să testăm dacă `c` este EOF înainte de apelul lui `getchar`; apelul trebuie să aibă loc înainte ca să testăm caracterul `c`. Ponderea lui `&&` este mai mare decât cea a lui `||` și amândouă sunt mai mici decât cele ale operatorilor relaționali și de egalitate, așa ca expresii de tipul

```
i < lim-1 && (c = getchar()) != '\n' && c != EOF
```

nu mai au nevoie de paranteze suplimentare. Dar, deoarece ponderea lui `!=` este mai mare decât cea a asignării, este nevoie de paranteze în

```
(c = getchar()) != '\n'
```

pentru a obține rezultatul dorit. Operatorul unar de negație `!` convertește un operand non-zero sau adevărat în zero și un operand zero sau fals în 1. O utilizare obișnuită a lui `!` este în construcții de tipul

```
if (!inword)
```

mai degrabă decât

```
if (inword == 0)
```

Este mai greu să generalizăm care formă este mai bună. Construcțiile de tipul `!inword` arată mai frumos ("dacă nu e în cuvânt"), dar construcțiile mai complicate pot fi greu de înțeles.

Exercițiul 2.1. Scrieți o buclă echivalentă cu buclă `for` de mai sus fără a folosi `&&`.

2.7. Conversii de tip

Când într-o expresie apar operanzi de mai multe tipuri, ei se convertesc într-un tip comun, după un număr mic de reguli. În general, singurele conversii care se fac automat sunt acelea cu sens, de exemplu convertirea unui număr întreg într-un flotant în expresii de tipul `f + i`. Expresiile fără sens, de exemplu folosirea unui flotant ca indice de tablou, nu sunt permise. În primul rând, `char`-i și `int`-i pot fi amestecați în expresii aritmetice: orice `char` este convertit automat într-un `int`. Aceasta permite o flexibilitate remarcabilă în anumite tipuri de transformări de caractere. Exemplificăm cu funcția `atoi`, care convertește un șir de cifre în echivalentul lui numeric.

```
atoi(s) /* convertește un șir s în întreg */  
char s[];  
{  
int i, n;  
n = 0;  
for (i = 0; s[i] >= '0' && s[i] <= '9' ; ++i)  
n = 10 * n + s[i] - '0';  
return(n);
```

}

Asa cum am vazut in Capitolul 1, expresia

s[i]-'0'

reprezinta valoarea numerica a caracterului aflat in s[i] deoarece valorile lui '0','1', etc formeaza un sir crescator pozitiv si contiguu. Un alt exemplu de conversie intre char si int il constituie functia lower care transforma literele mari din setul de caractere ASCII in litere mici. Daca intrarea nu este o litera mare, functia o returneaza neschimbata:

```
lower(c) /* conversie ASCII litere mari in litere mici */  
int c;  
{  
if (c >= 'A' && c <= 'Z')  
return(c + 'a' - 'A');  
else  
return(c)  
}
```

Aceasta functie este valabila numai pentru ASCII deoarece pe de o parte intre literele mari si literele mici exista o distanta fixata, ca valoare numerica, iar pe de alta parte ambele alfabetele sunt contiguate - intre A si Z se gasesc numai litere.

O alta forma utila de conversie de tip automata este aceea ca expresiile relationale de tipul $i > j$ si expresiile logice conectate prin $\&\&$ si $\|\|$ se definesc a avea valoarea 1 pentru adevarat si 0 pentru fals. Astfel, o asignare:

```
isdigit = c >= '0' && c <= '9';
```

pune pe isdigit pe 1 daca c este o cifra si pe 0 daca nu. (In partea de test a lui if, while ,for, etc, "adevarat" inseamna "nonzero").

Conversiile aritmetice implicite lucreaza in mare masura cum ne asteptam. In general, daca un operator ca + sau * care are doi operanzi (un "operator binar") are operanzi de tipuri diferite, tipul "inferior" este promovat la tipul "superior" inainte de executia operatiei. Rezultatul insusi este de tipul superior. Mai precis, pentru fiecare operator aritmetic, se aplica urmatoarea secventa de reguli de conversie:

char si short se convertesc in int iar float este convertit in double.

Apoi, daca un operand este double , celalalt este convertit in double iar rezultatul este double.

Altfel, daca un operand este long, celalalt este convertit in long iar rezultatul este long.

Altfel, daca un operand este unsigned, celalalt este convertit in unsigned, iar rezultatul este unsigned.

Altfel, operanzii trebuie sa fie int, iar rezultatul este int.

Sa notam ca toti float dintr-o expresie sunt convertiti in double; orice calcul flotant in C este facut in dubla precizie. Conversiile se fac in asignari; valoarea partii drepte este convertita la tipul din stinga, care este tipul

rezultatului. Un caracter este convertit într-un int fie cu extensie de semn, fie nu, așa cum s-a descris mai sus. Operația inversă, int în char, se comportă bine, pur și simplu, bitii de ordin superior în exces sunt eliminați. Astfel, în:

```
int i;  
char c;  
i = c;  
c = i;
```

valoarea lui c este neschimbată. Acesta este adevărat și când extensia de semn este implicată și când nu este implicată.

Dacă x este float iar i este int, atunci:

```
x = i;  
și  
i = x;
```

provoacă amândouă conversii; float în int provoacă trunchierea oricărei părți fracționare. double este convertit în float prin rotunjire. Intregii lungi sunt convertiți în scurți sau în char prin pierderea bitilor de ordin superior în exces.

Deoarece argumentul unei funcții este o expresie, conversia de tip are loc deasemenea și când argumentele sunt pasate funcției în particular, char și short devin int, iar float devine double. Iată de ce am declarat argumentul funcției ca fiind int și double chiar când funcția este apelată cu char și float.

Exercițiul 2.2. Scrieți o funcție htoi(s) care convertește un șir de cifre hexazecimale în valoarea sa întreagă echivalentă. Cifrele sunt de la 0 la 9, literele de la a la f și de la A la F.

2.8. Operatori de incrementare și decrementare

Limbajul C oferă doi operatori neuzuali pentru incrementarea și decrementarea variabilelor. Operatorul de incrementare ++ adună 1 la operandul său; operatorul de decrementare -- scade 1. Am folosit frecvent ++ pentru a incrementa variabilele, de exemplu:

```
if (c == '\n')  
++nl;
```

Aspectul neobișnuit al lui ++ și al lui -- este acela că ei pot fi folosiți atât ca operatori prefix (înaintea variabilei, ca în ++n) cât și ca operatori sufix (după variabilă, ca în n++). În ambele cazuri, efectul este incrementarea lui n. Dar expresia ++n îl incrementează pe n înainte de a-i folosi valoarea, în timp ce expresia n++ îl incrementează pe n după ce a fost folosită valoarea lui. Aceasta înseamnă că într-un context în care valoarea este folosită, și nu numai efectul, ++n și n++ sunt diferiți. Dacă n este 5, atunci:

```
x = n++;
```

il face pe x egal cu 5, dar

```
x = ++n;
```

il face pe x egal cu 6. În ambele cazuri, n devine 6. Operatorii de incrementare și decrementare se pot aplica numai variabilelor. O expresie de tipul $x = (i+j)++$ este ilegală. Într-un context în care valoarea nu este folosită, ci numai efectul de incrementare, ca în

```
if (c == '\n')  
nl++;
```

alegeți modul prefix sau sufix după cum doriți.

Exercițiul 2.3. Scrieți o altă versiune a lui `squeeze(s1, s2)` care șterge fiecare caracter din s1 care se potrivește cu vreun caracter din s2.

Exercițiul 2.4. Scrieți funcția `any(s1, s2)` care returnează prima locație din șirul s1 în care apare vreun caracter din șirul s2, sau pe -1 dacă s1 nu conține nici un caracter din s2.

2.9. Operatori logici pe biti

Limbajul C oferă un număr de operatori pentru manipularea bitilor; aceștia nu se pot aplica lui `float` și `double`.

2.10. Operatori și expresii de asignare

Expresii de tipul:

```
i = i + 2
```

în care membrul stâng este repetat în membrul drept pot fi scrise într-o formă condensată:

```
i += 2
```

folosind operatorul de asignare `+=`. Majoritatea operatorilor binari (operatori ca `+`, care au un operand stâng și un operand drept) au un operator de asignare corespunzător "op=", unde op este unul din:

```
+ - * / % << >> & ^ |
```

Dacă e1 și e2 sunt două expresii, atunci:

```
e1 op= e2
```

este echivalent cu

```
e1 = (e1) op (e2)
```


cu excepția că e_1 este calculat o singură dată. Să remarcăm parantezele din jurul lui e_2 :

$x *= y + 1$

înseamnă de fapt

$x = x * (y + 1)$

și nu

$x = x * y + 1$

CAPITOLUL 3. CONTROLUL FLUXULUI

Instrucțiunile de control al fluxului dintr-un limbaj specifică ordinea în care se fac calculele. Ne-am întâlnit deja cu cele mai cunoscute construcții de control al fluxului din limbajul C, în exemplele date în paginile anterioare; în cele ce urmează, vom completa setul de instrucțiuni și vom fi mult mai precisi asupra celor discutate mai sus.

3.1. Instrucțiuni și blocuri

O expresie ca de exemplu $x = 0$ sau $i++$ sau $\text{printf}(\dots)$ devine instrucțiune când este urmată de punct și virgulă, ca în:

```
x = 0;  
i++;  
printf(...);
```

În limbajul C, punct-virgulă este terminator de instrucțiune.

Acoladele $\{$ și $\}$ sunt folosite pentru a grupa împreună instrucțiuni și declarații într-o instrucțiune compusă sau bloc, așa că ele sunt sintactic echivalente cu o singură instrucțiune. Acoladele ce închid instrucțiunile unei funcții sau cele pentru instrucțiunile multiple după un `if`, `else`, `while`, `for` sunt exemple clare pentru aceasta. Nu se pune niciodată punct și virgulă după acolada închisă care termină un bloc.

3.2. If-Else

Instrucțiunea If-Else este folosită pentru luarea de decizii. Formal, sintaxa ei este:

```
if(expresie)  
instrucțiune-1  
else  
instrucțiune-2
```

unde partea "else" este opțională. "Expresia" este evaluată; dacă este "adevărată" (adică, are o valoare nenulă), "instrucțiune-1" este executată. Dacă ea este "falsă" ("expresia" este zero) și dacă există partea cu

"else", se executa in schimb "instructiune-2". Deoarece un "if" testeaza pur si simplu valoarea numerica a unei expresii, sunt posibile anumite prescurtari de cod. Cel mai clar exemplu este scriind

if(expresie)

in loc de

if(expresie != 0)

Citeodata, acest lucru este natural si clar. Altadata poate parea cifrat. Deoarece partea cu "else" a unui if-else este optionala, se poate ajunge la o ambiguitate cind se omite un else dintr-o secventa imbricata de if-uri. Aceasta este rezolvata, ca de obicei, asa: else este asociat cu if-ul anterior cel mai apropiat, care nu face pereche cu un "if". De exemplu, in:

if (n > 0)

if (a > b)

z = a;

else

z = b;

else face pereche cu if cel mai dinaintea, asa cum am aratat prin tabulare. Daca nu dorim aceasta, trebuie sa folosim acolade pentru a forta asocierea potrivita:

if (n > 0) {

if (a > b)

z = a;

}

else

z = b;

Sa notam ca exista un punct si virgula dupa z = a in:

if (a > b)

z = a;

else

z = b;

Aceasta deoarece, gramatical, dupa if urmeaza o instructiune si o instructiune de asignare de tipul z = a se termina intotdeauna cu punct si virgula.

3.3. Else-If

Constructia

if (expresie)

```
instructiune
else if (expresie)
instructiune
else if (expresie)
instructiune
else
instructiune
```

apare atât de des încât este demn de purtat o discuție scurtă și separată asupra ei. Această secvență de if-uri este calea cea mai generală de a scrie decizii multiple. Expresiile sunt evaluate în ordine; dacă o expresie este adevărată, instrucțiunea asociată cu ea este executată, și aceasta termină întregul lanț. Codul pentru fiecare "instructiune" este fie o instrucțiune, fie un grup între acolade. Ultima parte de "else" manipulează cazul "niciuna din cele mai de sus" sau implicit, în care nici una din condiții nu este îndeplinită. Câteodată nu există nici o acțiune explicită pentru cazul implicit; în acest caz,

```
else
instructiune
```

poate fi omisă, sau poate fi utilă pentru verificarea de erori, pentru a prinde o condiție "imposibilă". Pentru a ilustra o decizie trivalentă, dam o funcție binară de căutare, care decide dacă o valoare particulară x apare într-un tablou sortat v . Elementele lui v trebuie să fie în ordine crescătoare. Funcția returnează poziția (un număr între 0 și $n-1$) dacă x apare în v , și -1 dacă nu.

```
binary (x, v, n) /* găsește pe x în v[0], v[1], ..., v[n-1] */
int x, v[], n;
{
int low, high, mid;
low = 0;
high = n - 1;
while (low <= high) {
mid = (low + high) / 2;
if (x < v[mid])
high = mid - 1;
else if (x > v[mid])
low = mid + 1;
else /* găsit potrivirea */
return(mid);
}
return(-1);
}
```

Decizia fundamentală este aceea dacă x este mai mic decât, mai mare decât sau egal cu elementul din mijloc $v[\text{mid}]$ la fiecare pas; aceasta este natural pentru un if-else.

3.4. Switch

Instructiunea switch este realizator special de decizii multiple care testeaza daca o expresie se potriveste cu una dintr-un numar de valori constante si ramifica corespunzator programul. In capitoul 1 am scris un program care contorizeaza aparitiile fiecarei cifre, a spatiului, si a tuturor celorlalte caractere, folosind o secventa de if ...else. Dam in continuare acelasi program cu instructiunea switch.

```
main() /* contorizeaza cifre , blankuri , alte caractere */
{
int c, i, nwhite, nother, ndigit[10];
nwhite = nother = 0;
for (i = 0; i < 10; i++)
ndigit[i] = 0;
while ((c = getchar()) != EOF)
switch (c) {
case '0':
case '1':
case '2':
case '3':
case '4':
case '5':
case '6':
case '7':
case '8':
case '9':
ndigit[c-'0']++;
break;
case ' ':
case '\n':
case '\t':
nwhite++;
break;
default:
nother++;
break;
}
printf("digits =");
for (i = 0; i < 10; i++)
printf(" %d", ndigit[i]);
printf("\nwhite space= %d, other= %d\n", nwhite,nother);
}
```

Switch evalueaza expresia intreaga din paranteze (in acest program caracterul c) si compara valoarea ei cu toate cazurile. Fiecare caz trebuie sa fie etichetat cu o constanta intreaga sau caracter sau cu o expresie constanta. Daca un caz se potriveste cu valoarea expresiei, executia incepe la acel caz. Cazul etichetat

"default" este executat dacă nici unul din cazuri nu este satisfăcut. Un "default" este opțional; dacă el nu este prezent și nici unul din cazuri nu se potrivește nu se execută nici o acțiune. Cazurile și "default" pot apărea în orice ordine. Cazurile trebuie să fie toate diferite.

Instrucțiunea `break` declanșează o ieșire imediată din `switch`. Deoarece cazurile servesc doar ca etichete, după ce codul unui caz a fost executat, execuția continuă spre următoarea instrucțiune dacă nu luăm o acțiune explicită spre a ieși. `break` și `return` sunt modurile cele mai uzuale de a părăsi o instrucțiune `switch`. O instrucțiune `switch` poate fi de asemenea folosită și pentru a forța o ieșire imediată dintr-o buclă `while`, `for` sau `do`, așa cum vom discuta mai departe în acest capitol.

Exercițiul 3.1. Scrieți o funcție `expand(s, t)` care convertește caracterele de tipul lui "linie nouă" și "tab" în secvențe de escape vizibile de tipul "\n" și "\t" în timp ce se copiază șirul `s` în șirul `t`. Folosiți instrucțiunea `switch`.

3.5. Buclă - While și For

Am întâlnit deja buclele `while` și `for`. În

**while (expresie)
instrucțiune**

"expresie" este evaluată. Dacă ea este nenulă, "instrucțiune" este executată și "expresie" este reevaluată. Acest ciclu continuă atâta timp cât "expresie" nu este zero, iar când ea devine zero execuția se reia de după "instrucțiune".

Instrucțiunea `for`:

**for (expr1; expr2; expr3)
instrucțiune**

este echivalentă cu

```
expr1;  
while (expr2) {  
  instrucțiune  
  expr3;  
}
```

Din punct de vedere gramatical, cele trei componente ale unei bucle `for` sunt expresii. În majoritatea cazurilor, `expr1` și `expr3` sunt asignări sau apeluri de funcții iar `expr2` este o expresie relațională. Oricare din cele trei părți poate fi omisă, cu toate că punct-virgulă corespunzătoare trebuie să rămână. Dacă `expr1` sau `expr3` este lăsată afară, `i` nu mai este incrementat. Dacă testul, `expr2` nu este prezent, el este luat ca fiind permanent adevărat, așa încât:

```
for (;) {  
  ...  
  {
```

este o buclă infinită, și probabil de spart cu alte mijloace (ca de exemplu, un `break` sau `return`). Folosirea lui `while` sau a lui `for` este în mare măsură un subiect de gust. De exemplu, în:

```
while ((c = getchar()) == ' ' || c == '\n' || c == '\t')
; /* sari caracterele de spatiere */
```

nu există nici o inițializare sau reinițializare, așa că `while` pare cea mai naturală. Buclă `for` este clar superioară atunci când există o simplă inițializare și reinițializare, deoarece ea păstrează instrucțiunile de control al buclei împreună și la loc vizibil în virful buclei. Acest lucru este cel mai evident în:

```
for (i = 0; i < N; i++)
```

care este varianta în C pentru prelucrarea primelor N elemente dintr-un tablou.

Un operator final în limbajul C este virgula ",", care își găsește adesea utilizare în instrucțiunea `for`. O pereche de expresii separate printr-o virgula este evaluată de la stânga spre dreapta și tipul și valoarea rezultatului sunt tipul și valoarea operandului din dreapta. Astfel, într-o instrucțiune `for` este posibil să plasăm expresii multiple în părți variate, de exemplu să prelucram doi indici în paralel. Acest lucru este ilustrat de funcția `reverse(s)` care inversează pe loc un șir s.

```
reverse(s) /* inverseaza pe loc sirul s */
char s[];
{
int c, i, j;
for (i = 0, j = strlen(s) - 1; i < j; i++, j--) {
  c = s[i];
  s[i] = s[j];
  s[j] = c;
}
}
```

Virgulele care separă argumentele funcțiilor, variabilele din declarații, etc. nici nu sunt operatori "virgula" și nu garantează evaluarea de la stânga la dreapta.

Exercițiul 3.2. Scrieți o funcție `expand(s1, s2)` care expandează notațiile scurte de tipul a-z în șirul `s1` în lista echivalentă și completă `abc...xyz` în `s2`. Sunt permise litere mari și mici și cifre; să fiți pregătiți să tratați și cazuri de tipul a-b-c și a-z0-9 și -a-z. (O convenție utilă este aceea că "-" la început este considerat ca atare).

3.6. Bucle Do - While

Buclele `while` și `for` împartășesc atributul de testare a condiției de terminare la începutul buclei mai degrabă decât la sfârșitul ei, așa cum am discutat în Capitolul 1. Al treilea tip de buclă în C - buclă `do-while` - testează condiția la sfârșit, după ce a executat întreg corpul buclei; corpul este executat cel puțin o dată. Sintaxa ei este

```
do
```

instructiune**while (expresie);**

"Instructiune" este executata si apoi "expresie" este evaluata. Daca este adevarata, "instructiune" se executa din nou, s.a.m.d. Daca "expresie" devine falsa, bucla se termina.

Asa cum este de asteptat, bucla "do-while" este folosita mai putin decat while si for, probabil 5% din totalul de folosire a buclilor.

Exercitiul 3.3. In reprezentarea numerelor ca si complemente fata de 2 versiunea noastra pentru itoa nu functioneaza pentru numarul negativ cel mai mic, adica pentru valoarea lui n egala cu $-(2 \text{ la puterea dimensiune cuvint}-1)$. Explicati de ce. Modificati functia pentru a functiona corect si pentru aceasta valoare, indiferent de calculatorul pe care se executa.

Exercitiul 3.4. Scrieti o functie analoaga itob(n, s) care converteste intregii fara semn n intr-o reprezentare binara pe caracter in s. Scrieti itoh, care converteste un intreg intr-un numar hexazecimal.

Exercitiul 3.5. Scrieti o versiune a lui itoa care accepta trei argumente in loc de doua. Al treilea argument este un cimp de lungime minima; numarul convertit trebuie completat cu blaturi la stanga, daca e necesar, pentru a se inscrie in cimpul dat.

3.7. Break

Adesea este convenabil sa controlam iesirile din bucle altfel decat testind conditia la inceputul sau sfirsitul buclei. Instructiunea break ofera o iesire mai devreme din for, while, do si switch. O instructiune break face ca bucla (sau switch-ul) cea mai din interior sa se termine imediat. Urmatorul program sterge blaturile si taburile de la sfirsitul fiecarei linii de intrare, folosind un break pentru a iesi din bucla la (primul) cel mai din dreapta caracter nonblanc sau nontab

```
#define MAXLINE 1000 ;
main() /* sterge caracterele albe de la sfirsitul liniei */
{
  int n;
  char line[MAXLINE];
  while ((n = getline(line, MAXLINE)) > 0) {
    while( --n > 0)
      if (line[n] != ' ' && line[n] != '\t'
          && line[n] != '\n')
        break;
    line[n+1] = '\0';
    printf("%s\n", line);
  }
}
```

getline returneaza lungimea liniei. Bucla while din interior incepe cu ultimul caracter al lui line (sa ne amintim ca --n decrementeaza pe n inainte de a-i folosi valoarea) si cauta inapoi primul caracter care nu este blank, tab sau

(newline) linie noua. Bucla este sparta cind este gasit unul din acestea sau cind n devine negativ (adica atunci cind intreaga linie a fost analizata). Ar trebui sa verificati ca este corect si in cazul in care linia este formata numai din caractere albe (de spatiere). O alternativa la break consta in a pune testul chiar in bucla:

```
while ((n = getline(line, MAXLINE)) > 0) {
  while (--n >= 0
    && (line[n] == ' ' || line[n] == '\t' || line[n] == '\n'))
    ;
  ...
}
```

Aceasta este inferioara versiunii precedente, deoarece testul este mai greu de inteles. Testele care necesita un amestec de && ,||,! sau paranteze sunt in general interzise.

3.8. Continue

Instructiunea continue este legata de break, dar mult mai putin folosita; ea face sa inceapa urmatoarea iteratie a buclei (while, for, do). In cazul lui while si do aceasta inseamna ca partea de test se executa imediat; in cazul lui for, controlul se trece la faza de reinitializare. (continue se aplica numai la bucle, nu si la switch. Un continue inaintul unui switch dintr-o bucla declanseaza urmatoarea iteratie a buclei. Ca exemplu, fragmentul urmator prelucreaza numai elementele pozitive dintr-un tablou a; valorile negative sunt sarite:

```
for (i = 0; i < N; i++) {
  if (a[i] < 0) /* sari elementele negative */
    continue;
  .../* prelucreaza elementele pozitive */
}
```

Instructiunea continue este folosita adesea cind partea din bucla care urmeaza este complicata, astfel ca inversind un test si incluzind inca un nivel, ar imbrica programul si mai mult.

Exercitiul 3.6. Scrieti un program care copiaza intrarea in iesire, cu exceptia ca el tipareste o singura data o linie dintr-un grup de linii adiacente identice. (Aceasta este o versiune simpla a utilitarului UNIX uniq.)

3.9. Goto-uri si etichete

Limbajul C ofera instructiunea - de care se poate abuza oricand goto si etichete pentru ramificare. Formal, goto nu este necesara niciodata si in practica este aproape intodeauna usor sa scriem cod fara ea. Cu toate acestea, va sugeram citeva situatii in care goto isi poate gasi locul. Cea mai obisnuita folosire este aceea de a abandona prelucrarea in anumite structuri puternic imbricate, de exemplu de a iesi afara din doua bucle deodata. Instructiunea break nu poate fi folosita deoarece ea paraseste numai bucla cea mai din interior. Astfel:

```
for (...)
for (...) {
  ...
```



```
if (dezastru)
goto error;
}
...
error:
descurca problema
```

Aceasta organizare este manevrabilă dacă codul de minuire a erorii este netrivial și dacă erorile pot apărea în locuri diferite. O etichetă are aceeași formă ca și un nume de variabilă și este urmată de două puncte. Ea poate fi atașată oricărei instrucțiuni dintr-o aceeași funcție ca și goto. Ca un alt exemplu, să considerăm problema găsirii primului element negativ dintr-un tablou bidimensional. (Tablourile multidimensionale sunt discutate în Capitolul 5). O posibilitate este:

```
for (i = 0; i < N; i++)
for (j = 0; j < M; j++)
if (v[i][j] < 0)
goto found;
/* nu s-a gasit */
...
found:
/* s-a gasit la pozitia i,j */
...
```

Codul implicând un goto poate fi scris întotdeauna fără goto, chiar dacă pretul pentru aceasta este o variabilă suplimentară, sau teste repetate. De exemplu, căutarea în tablou devine:

```
found = 0;
for (i = 0; i < N && !found; i++)
for (j = 0; j < M && !found; j++)
found = v[i][j] < 0;
if (found)
/* a fost la i-1, j-1 */
...
else
/* nu a fost gasit */
...
```

Cu toate că nu suntem dogmatici în privința subiectului, se pare că e adevărat că instrucțiunea goto ar trebui folosită cu economie, dacă nu chiar deloc.