

## Clasa a V-a

### Problema 1 – cluburi

autor prof. Gălățan Suzana – Inspectoratul Școlar Județean Bistrița-Năsăud

#### Descrierea soluției

Numărul de cluburi care se formează este egal cu suma resturilor obținute prin împărțirea repetată a numărului  $n$  la 2, atât timp cât  $n$  este diferit de 0.

```
└cât timp n ≠ 0
| └dacă n % 2 = 1 atunci
| | nrclub ← nrclub + 1
| | L.
| n ← n / 2
| L.
L.
```

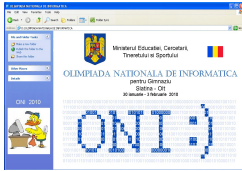
Numărul de membri ai fiecărui club este egal cu  $2^{k-1}$ , unde  $k$  este egal cu numărul de împărțiri la 2 al lui  $n$  și la acel pas  $n\%2$  este egal cu 1.

```
└cât timp n ≠ 0
| └dacă n % 2 = 0 atunci
| | k ← k*2
| | n ← n/2
| | └altfel
| | | scrie k
| | | k ← k*2
| | | n ← n/2
| | L.
| L.
L.
```

Exemplu: Pentru  $n = 13$  se obține:

r	1	0	1	1
$2^{k-1}$	$2^0$	$2^1$	$2^2$	$2^3$
Număr membri	1	-	4	8

```
#include <fstream.h>
ifstream fin("cluburi.in");
ofstream fout("cluburi.out");
int main()
{ int N;
  fin >> N ;
  int k = 0, c = N, cant = 1;
  int x = N;
  while(x)
    { if(x % 2 == 1)k++;
      x = x/2;
    }
  fout << k <<"\n";
  while(c)
    { if(c % 2 == 0)
      c = c/2, cant = cant * 2;
      else
      { c = c/2;
        fout << cant <<" ";
        cant = cant * 2;
      }
    }
  fout << "\n";
  fin.close();
  fout.close();
  return 0;}
```



## Problema 2 - domino

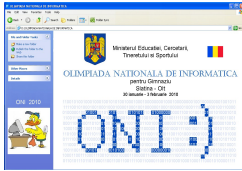
autor prof. Adriana Simulescu, Liceul "Grigore Moisil" Timișoara

### Descrierea soluției

Soluția propusă memorează în variabila **dist** poziția maximă la care acționează o piesă care a căzut, în variabila **nd** numărul de piese doborâte la o atingere și în **nmax** numărul maxim de piese doborâte la o atingere.

Pentru fiecare piesă de domino se verifică dacă este doborâtă de o piesă anterioară, se actualizează numărul de piese doborâte la atingerea curentă și poziția până la care se doboară în continuare alte piese.

```
#include<fstream.h>
int n,nd,dmax,nmax,nr,dist,h,p;
ifstream f("domino.in");
ofstream g("domino.ok");
int main()
{ int i;
  f>>n;
  dist=0;
  nd=0;
  for(i=1;i<=n;i++)
  { f>>p>>h;
    if(p>dist)
    {nd++;
     if(nr>nmax) nmax=nr;
     dist=p+h;
     nr=1;
    }
    else{nr++;
        if(dist< p+h )
            dist=p+h;
    }
  }
  if(nr>nmax) nmax=nr;
  g<<nd<<" "<<nmax << '\n';
  g.close();
return 0;
}
```



## Clasa a V-a

### Problema 3 – max

autor prof. Carmen Mincă, Liceul Teoretic "Ion Neculce" - București

#### Descriere soluție

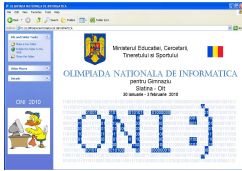
O soluție posibilă se poate obține prin utilizarea a doi vectori  $v$  și  $p$ , fiecare având maxim 3500 de componente întregi. În vectorul  $v$  se vor memora numerele din șirul obținut în urma transformării  $T1$ , rezultate din numerele din fișierul de intrare. Acestea pot fi citite succesiv într-o variabilă  $x$ . Pentru fiecare număr memorat în  $x$  se separă cifrele, se ordonează descrescător aceste cifre iar numărul obținut se memorează în  $v[i]$ . În același timp se memorează în componenta  $p[i]$  valoarea  $p[i]=10^k$ , unde  $k$  reprezintă numărul de cifre ale lui  $v[i]$ ,  $p[i]$  fiind utilă în construirea numerelor rezultate prin alipirea a două valori din vectorul  $v$ .

În timp ce se aplică  $T1$ , se determină și valoarea maximă din șirul obținut

Pentru a obține șirul maximizat rezultat din  $T2$ , se poate utiliza un algoritm de sortare, de exemplu sortarea prin selectarea maximumului. Pentru fiecare  $i=1,..,n-1$  și  $j=i+1,..,n$  se construiesc cele două numere rezultate prin prin alipirea, în această ordine, a numerelor  $v[i]$  și  $v[j]$ , respectiv  $v[j]$  și  $v[i]$ , adică  $v[i]*p[j]+v[j]$  și  $v[j]*p[i]+v[i]$ . Se selectează maximumul dintre aceste valori.

Numărul  $x$  cerut se obține prin alipirea tuturor numerelor din șirul maximizat. Acest lucru se realizează prin scrierea în fișierul de ieșire a tuturor numerelor din șirul maximizat, în ordinea din acest șir, fără spații între numere.

```
#include <fstream.h>
int main()
{ int n, v[3501], p[3501]; long d,e;
  int i, max=0, x, a, b, c, j;
  ifstream f("max.in");
  ofstream g("max.out");
  f>>n;
  for(i=1; i<=n; i++)
  { f>>x; v[i]=x;
    if(x<10) p[i]=10;
    else if(x<100)
    { a=x/10; b=x%10; p[i]=100;
      if (a<b) v[i]=b*10+a;
    }
    else
    { a=x/100; x=x%100;
      b=x/10; c=x%10; p[i]=1000;
      if(a<b) { x=a; a=b; b=x;}
      if(a<c) { x=a; a=c; c=x;}
      if(b<c) { x=b; b=c; c=x;}
      v[i]=100*a+10*b+c;
    }
    if(max<v[i]) max=v[i];
  }
  g<<max<<endl;
  for(i=1; i<n; i++)
  for(j=i+1; j<=n; j++)
  { d=v[i]; d=d*p[j]+v[j]; e=v[j]; e=e*p[i]+v[i];
    if (d<e) {x=v[i]; v[i]=v[j]; v[j]=x;
              x=p[i]; p[i]=p[j]; p[j]=x;}
  }
  for(i=1; i<=n; i++) g<<v[i];
  g.close();
  return 0; }
```



## Clasa a V-a

### Descriere soluție – prof. Cristina Sichim, C.N. "Ferdinand I" Bacău

O altă soluție posibilă pentru rezolvarea cerinței b) utilizează un vector caracteristic  $v$  cu 999 de elemente.

Pentru fiecare cifră  $x$  (de la 9 la 1) se afișează mai întâi cifra de un număr de ori egal cu valoarea  $v[x]$  din vectorul caracteristic. În continuare, în ordine descrescătoare se afișează numerele  $y$  cu două cifre care au prima cifră  $x$ , după fiecare dintre ele afișându-se, în ordine descrescătoare numerele cu trei cifre ce au ca prefix numărul  $y$ .

```
#include <fstream.h>
int n,v[1001],i,x,aux,max,y,z,a,b,c;

int main()
{ifstream f("max.in");
 ofstream g("max.out");
 f>>n;
 for(i=1;i<=n;i++)
 { f>>x;
  if(x>9 && x<100 && x/10<x%10) x=x%10*10+x/10;
  if(x>99){a=x%10;b=x/10%10;c=x/100;
           if(a<b) {aux=a;a=b;b=aux;}
                 if(a<c) {aux=a;a=c;c=aux;}
                 if(b<c) {aux=b;b=c;c=aux;}
                 x=a*100+b*10+c;
           }

  v[x]++;
  if(max<x) max=x;
 }
 g<<max<<'\n';

//b

 for(x=9;x>0;x--)
 { //toate care incep cu cifra x
  while(v[x]--) g<<x; //cele de o cifra
  for(y=x*10+9;y>=x*10;y--)
  {
   while(v[y]--)g<<y;
   for(z=y*10+x;z>=y*10;z--) while(v[z]--)g<<z;
  }
 }
 g<<'\n';
 f.close();g.close();
 return 0;
 }
```