

MINISTERUL EDUCAȚIEI AL REPUBLICII MOLODOVA

Academia de Studii Economice din Moldova

**Olimpiada Republicană la
Informatică. Ediția 2014**



Chișinău 2014

Olimpiada Republicană la Informatică. Ediția 2014. Chișinău,
ASEM, 2014. – 75 p.

Lucrarea conține problemele propuse la Olimpiada Republicană la Informatică a elevilor, ediția 2014. Pentru fiecare problemă sunt descrise algoritmul și soluția respectivă în limbajul de programare PASCAL.

Materialele Olimpiadei pot fi de un real folos la studierea Informaticii atât elevilor, cât și profesorilor de Informatică.

La elaborarea ediției au contribuit:

Bolun Ion	prof.univ., dr.hab., ASEM
Prisăcaru Angela	consultant, Ministerul Educației
Bercu Igor	lector sup. univ., ASEM
Croitor Mihai	lector univ., USM
Dolghier Constantin	informatician
Globa Angela	lector sup. univ., UST (Chișinău)
Hîncu Boris	conf. univ., dr., USM
Negară Corina	lector sup. univ., dr. US Bălți

CUPRINS

Instrucțiune	6
Problemele pentru elevii claselor 7 – 9.....	8
Numere de înmatriculare	9
Regele	12
Cenușăreasa	17
Sortare.....	20
Focuri de artificii	23
Bacterii	27
Problemele pentru elevii claselor 10 – 12	31
Numere de înmatriculare	32
Regele	36
Tripletele lui Pitagora.....	45
Submulțimi.....	50
Focuri de artificii	56
Bacterii	60
Lista participanților	67
Lista premianților	72
Premianții Olimpiadei Republicane la Informatică, Ediția 2014	74

***Dragi elevi și stimați profesori,
care vă dăruți acestui domeniu de vârf
al științei și tehnologiei moderne pe nume
Informatica***

Orice competiție este o experiență pentru participanți. Cu cât mai înalt este ratingul competiției, cu atât mai bogată și fructuoasă este experiența obținută. Olimpiada Republicană la Informatică întrunește cei mai buni elevi în domeniu din republică și are ca scop atât încurajarea și susținerea interesului elevilor către informatică, cât și evaluarea gradului de pregătire a lor în domeniu, elucidarea lacunelor în instruire și definirea unor căi de îmbunătățire continuă a acesteia.

Ea permite, de asemenea, stabilirea de noi cunoștințe între elevi și profesori, dar și reevaluarea valorilor. Rezultatele acesteia sunt folosite la selectarea candidaților pentru echipa de elevi ce vor participa la competiții internaționale la Informatică.

Printre olimpiadele republicane ale elevilor, cea la Informatică are, totuși, un rol aparte, determinat de rolul deosebit al informaticii în societatea modernă. *Informația* este deja un neofactor de producție, deseori mult mai important decât materiile prime și energia: “*Cine deține informația – stăpânește situația*”. *Informatica*, la rândul său, facilitează considerabil valorificarea eficiență a informațiilor deja cunoscute și, de asemenea, procesele de obținere a unor noi informații, folosind mijloacele informatice, îndeosebi calculatoarele.

Calculatoarele – cea mai complexă operă a rațiunii umane, completează și fortifică considerabil, uneori greu de imaginat, capacitățile intelectuale umane. Astfel, în timpul parcurgerii de către o rază de lumină în vid a distanței de un singur milimetru, supercalculatorul Tianhe-2 (MilkyWay-2) al Universității NUDT (China) execută cca. 113000 de operații în virgulă mobilă. Efectul aplicării unor asemenea capacități de procesare a informației este considerabil. Se rezolvă probleme care era imposibil de rezolvat, crește semnificativ productivitatea și se îmbunătățește calitatea muncii.

Avantajele folosirii mijloacelor informatice au condus la implementarea lor tot mai largă. Sectorul informaticii a devenit un sector strategic de susținere a creșterii economice și de prosperare a societății. Cercetări recente arată că până la 30-50% din creșterea economică a unei țări economic dezvoltate se datorează sectorului Tehnologiilor informaționale și de telecomunicații.

Anume impactul benefic considerabil al informaticii asupra societății a condus la concluzia despre evoluția spre societatea informațională-societatea cunoașterii. Pași concreți în edificarea Societății informaționale sunt

întreprinși și în Republica Moldova, inclusiv agenții economici, care activează în domeniul TI, se bucură de anumite facilități fiscale. Solicitarea informaticienilor pe piața muncii este atât de înaltă că chiar și în perioade de criză economică în multe țări se simte un deficit de specialiști în domeniu.

Tinerii sunt viitorul societății, iar Dvs., ca tineri informaticieni, vă revine și rolul onorabil de avangardă în edificarea societății viitorului – a societății informaționale. Ne mândrim cu acest rol deosebit de important al informaticii în societate, dar și responsabilitatea ce ne revine este pe măsură. Pentru a face față sarcinilor respective, trebuie să ne pregătim bine din timp, orientat și sistematic. Conform raportului grupului Bangemann către Consiliul Europei: țările, care nu vor întreprinde măsuri radicale orientate la edificarea intensă a societății informaționale, vor rămâne economic în urmă pentru totdeauna. Nu trebuie să ne linișțescă, în această privință, „legea vaselor comunicante” în era Internetului.

În avangardă întotdeauna se află cei mai buni. De ei depinde, în primul rând, bunăstarea zilei de mâine pentru toți. Cu alte cuvinte, mâine voi, tinerii informaticieni de azi, veți fi aceia, de care va depinde substanțial prosperarea acestei palme de pământ – Republica Moldova. Sarcinile sunt diverse și fiecare din noi la fel. Astăzi unul din noi găsește o soluție originală, iar mâine – un altul și în rezultat avem de câștigat cu toții.

Lumea aparține celor capabili și energici. În primii cinci, din cei mai bogați oameni ai lumii la ora actuală, trei sunt din informatică și telecomunicații: pe primul loc este William (Bill) Gates (Microsoft) – informatică, pe al doilea – Carlos Slim - telecomunicații și pe al cincilea – Larry Ellison (Oracle) - informatică. Nu departe în această listă, cu zeci de mld de dolari SUA la activ, sunt Larry Page și Sergey Brin (Google), Mark Zuckerberg (Facebook) și Steve Ballmer (Microsoft). Există și multe alte exemple demne de urmat.

Din 2007 la 17 mai se sărbătorește Ziua Mondială a Telecomunicațiilor și Societății informaționale. Felicitări călduroase tuturor cu această sărbătoare – este sărbătoarea noastră a informaticienilor, și sperăm ca cele două zile de competiții în informatică ce urmează vă vor mobiliza la noi realizări în domeniu.

În numele Consiliului Olimpic la Informatică

*Ion Bolun
prof.univ.,dr.hab. ASEM*

Instrucțiune

I. Fișiere și directoare

I.1. În fiecare zi de concurs, competitorul va rezolva probleme de natură algoritmică, iar fișierele sursă ale programelor elaborate, câte unul pentru fiecare problemă, le va trimite, prin rețea, pe serverul pus la dispoziție de juriu.

I.2. Fișierele sursă vor avea aceleași nume ca și fișierele de intrare/ieșire. De exemplu, în cazul fișierelor de intrare/ieșire numite `SORTARE.IN` și `SORTARE.OUT`, fișierul sursă se va numi `SORTARE.PAS`, `SORTARE.C` sau `SORTARE.CPP`.

I.3. Fișierele de intrare/ieșire vor fi citite/scrise în catalogul curent, evitându-se introducerea căilor absolute sau relative de acces. De exemplu, în cazul limbajului PASCAL și a fișierului `SORTARE.IN`, se va utiliza apelul `assign(f,'SORTARE.IN')`. Pentru un program în limbajul C, se va utiliza apelul `f=fopen("SORTARE.IN","rt")`. Orice fișiere temporare, utilizate de program în cursul execuției, vor fi create numai în directorul curent.

I.4. Programul nu va scrie nimic pe ecran, nu va citi nimic de la tastatură, nu va lucra cu alte fișiere decât cel de intrare și cel de ieșire, cu excepția cazurilor în care se indică altfel în enunțul problemei.

II. Limbaje de programare

II.1. Limbajele de programare acceptate la Olimpiadă sunt FreePascal și GnuCC, cu versiunile și opțiunile de compilare specificate în Regulamentul Olimpiadei.

II.2. La dorință, competitorii pot lucra în Turbo PASCAL sau Turbo C, însă, la evaluare, compilarea programelor sursă va fi făcută cu FreePascal și GCC.

II.3. Programul competitorului poate utiliza toate mijloace oferite de compilatorul ales, cu excepția celor care intra în contradicție cu Regulamentul Olimpiadei. Printre acțiunile interzise se numără: apelul de întreruperi, scrierea în porturi, resetarea timpului curent, lansarea altor programe și/sau procese, accesarea rețelei.

II.4. Programul competitorului trebuie sa returneze sistemului de operare codul de ieșire nul. Astfel, în cazul ieșirilor forțate din program, programatorii PASCAL vor scrie `halt(0)`, iar programatorii C vor scrie `return 0` la ieșirea din `main` și `exit(0)` în celelalte cazuri.

II.5. Competitorii vor avea la dispoziție fișierele `C_PAS.BAT` și `C_CPP.BAT`, care compilează programele-sursă cu exact aceleași opțiuni ca și evaluatorul. Competitorii care doresc ca programele lor să fie compilate cu alte opțiuni decât cele folosite implicit de sistemul de evaluare, o pot face prin includerea opțiunilor dorite în programul-sursă, folosind mijloacele prevăzute de limbajul respectiv: `{ $R-, B- ... }` în PASCAL și `#pragma` în C/C++.

III. Alte informații

III.1. Competitorii vor lucra în sistemul de operare Windows.

III.2. Competitorii vor avea dreptul să utilizeze orice programe instalate pe calculator, în afară de cele de configurare și/sau monitorizare a sistemului de operare sau a rețelei. Competitorii nu au dreptul să instaleze sau să dezinstateze programe, să șteargă și/sau să modifice alte fișiere, decât doar cele create de ei.

Problemele pentru elevii claselor 7 – 9

Denumirea problemei	Numărul de puncte alocat problemei	Denumirea fișierului sursă	Denumirea fișierului de intrare	Denumirea fișierului de ieșire
Numere de înmatriculare	100	AUTO.PAS AUTO.C AUTO.CPP	AUTO.IN	AUTO.OUT
Regele	100	REGE.PAS REGE.C REGE.CPP	REGE.IN	REGE.OUT
Cenușăreasa	100	CENUSRSA.PAS CENUSRSA.C CENUSRSA.CPP	CENUSRSA.IN	CENUSRSA.OUT
Sortare	100	SORTARE.PAS SORTARE.C SORTARE.CPP	SORTARE.IN	SORTARE.OUT
Focuri de artificii	100	FOCURI.PAS FOCURI.C FOCURI.CPP	FOCURI.IN	FOCURI.OUT
Bacterii	100	BACTERII.PAS BACTERII.C BACTERII.CPP	BACTERII.IN	BACTERII.OUT
Total	600	-	-	-

Numere de înmatriculare

Ionel este pasionat de automobile și numerologie. Pentru fiecare automobil pe care îl vede, el calculează cifra unică a numărului de înmatriculare a acestuia și îi dă șoferului unul din calificativele: *norocos*, *vorbaret*, *inteligent* sau *obisnuit*. Dacă cifra unică este egală cu:

- 7 – șoferul este *norocos*;
- 8 – șoferul este *vorbaret*;
- 9 – șoferul este *inteligent*;
- 0, 1, 2, 3, 4, 5 sau 6 – șoferul este *obisnuit*.

Cifra unică se calculează în modul următor. Se adună cifrele numărului de înmatriculare; dacă numărul obținut este din două cifre, atunci acestea iarăși se adună ș.a.m.d., până se obține un număr dintr-o singură cifră, care și este cifra unică.

Sarcină. Fie Ionel a întâlnit N automobile cu numere de înmatriculare de 3 cifre. Alcătuiți un program, care ar determina calificativul fiecărui șofer.

Date de intrare. Fișierul text de intrare `AUTO.IN` conține pe prima linie numărul întreg N , iar pe fiecare din următoarele N linii – câte un număr de 3 cifre, care poate avea cifre de zero și la început.

Date de ieșire. Fișierul text de ieșire `AUTO.OUT` va conține N linii, corespondente ultimelor N linii ale fișierului `AUTO.IN`, dar fiecare din care va specifica calificativul șoferului automobilului cu numărul de înmatriculare respectiv.

Restricții. $1 \leq N \leq 100000$. Timpul de execuție nu va depăși 1 secundă. Programul va folosi cel mult 32 Megaocteți de memorie operativă. Fișierul sursă va avea denumirea `AUTO.PAS`, `AUTO.C` sau `AUTO.CPP`.

Exemplu

AUTO.IN

```
5
123
556
044
216
999
```

AUTO.OUT

```
obisnuit
norocos
vorbarete
inteligent
inteligent
```

Rezolvare

Pentru calcularea sumei cifrelor numărului $x = \overline{abc}$ se vor utiliza formulele:

$$a = x \operatorname{div} 100; b = (x \operatorname{div} 10) \operatorname{mod} 10; c = x \operatorname{mod} 10; S = a + b + c.$$

De exemplu, pentru numărul de înmatriculare 999, obținem $S = 27$. Deoarece S este un număr de două cifre, atunci, conform enunțului, se va calcula suma cifrelor acestui număr, obținând numărul 9; acesta este deja un număr dintr-o singură cifră, care și reprezintă cifra unică, iar șoferului i se va atribui calificativul – inteligent. Este ușor de determinat că, pentru fiecare număr de înmatriculare, nu vor fi mai mult de trei iterații de calcule.

Conform restricțiilor $1 \leq N \leq 100000$, deci N va fi declarat de tip longint.

```
Program Soferii;
{clasele 07-09}

var s:integer;
    n,j:longint;
    unica:byte;
    f,g:text;

begin
  assign(f,'AUTO.IN'); reset(f);
  readln(f,n);
  assign(g,'AUTO.OUT'); rewrite(g);
  for j:=1 to n do
    begin
      readln(f,s);
      unica:=0;
      unica:=s mod 10 + (s div 10) mod 10 + s div 100;
```

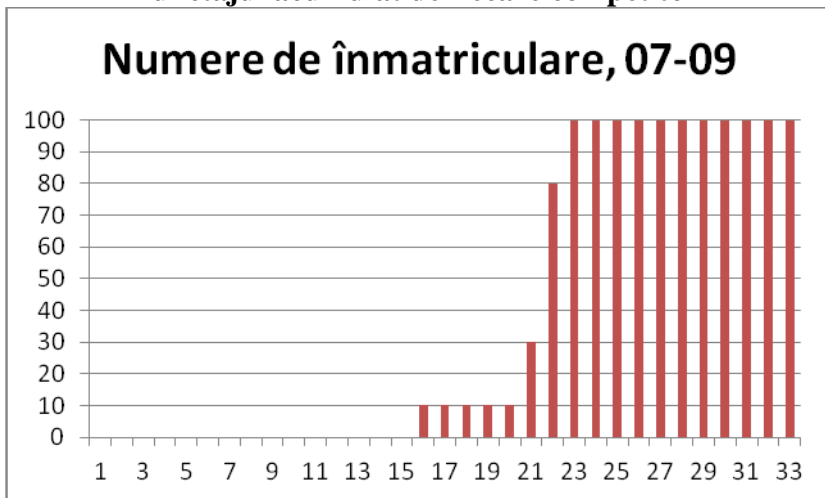
```

if unica>=10 then
  begin s:=unica; unica:=s mod 10 + s div 10; end;
if unica>=10 then
  begin s:=unica; unica:=s mod 10 + s div 10; end;
case unica of
  7:writeln(g, 'norocos');
  8:writeln(g, 'vorbaret');
  9:writeln(g, 'inteligent')
  else writeln(g, 'obisnuit')
end;
end;
close(f); close(g);
end.

```

Ciclul for se repetă de cel mult 10^5 ori, iar numărul de operații în cadrul lui nu depășește 25. Prin urmare timpul de execuție a programului nu va depăși 0,1 secunde.

Punctajul acumulat de fiecare competitor



Notă: Pe orizontală sunt competitorii, simbolizați prin numerele 1, 2, 3, ... ș.a.m.d., iar pe verticală – punctajul fiecăruia din ei.

Regele

Pe o planetă îndepărtată era o împărăție mare și bogată Roșlandia, învecinată cu alte N țări. Într-un vis, regele Roșu al Roșlandiei a hotărât să acapareze cât mai multe pământuri ale statelor vecine. Pentru aceasta el a adunat o armată foarte mare din S soldați. Fiecare stat i din cele N dispunea de o armată din A_i soldați – număr direct proporțional cu suprafața statului. Nu existau state cu același număr de soldați.

Lăudăros din fire, regele Roșu dorește să supună statele după următorul principiu: statul următor de copleșit trebuie să aibă o suprafață mai mare, decât suma suprafețelor tuturor statelor deja acaparate. La acapararea statului i regele pierde A_i soldați. Pentru a cuceri un teritoriu străin cât mai mare, regele este dispus să piardă toată armata sa.

Sarcină. Elaborați un program, care ar calcula pentru regele Roșu ordinea copleșirii statelor vecine, astfel ca acesta să acapareze un teritoriu de o suprafață cât mai mare.

Date de intrare. Fișierul text de intrare REGE.IN va conține pe prima linie (linia 0) numerele N și S , iar pe fiecare linie i , la $i = 1, 2, 3, \dots, N$, – numărul A_i .

Date de ieșire. Fișierul text de ieșire REGE.OUT va conține pe prima linie două numere, separate prin spațiu: numărul de state cucerite și numărul de soldați rămași. Următoarele linii vor conține numărul de soldați pierduți pentru fiecare stat cucerit, câte unul pe linie, în ordinea cuceririi statelor.

Restricții. $1 \leq N \leq 30$; $1 \leq S$, $A_i \leq 2 \cdot 10^8$. Setul de date inițiale admite o singură soluție a problemei. Timpul de execuție a programului nu va depăși 0,1 secunde. Programul va folosi cel mult 16 Megaocteți de memorie operativă. Fișierul sursă va avea denumirea REGE.PAS, REGE.C sau REGE.CPP.

Exemplu

REGE . IN

6	50
8	
5	
2	
36	
70	
17	

REGE . OUT

3	1
5	
8	
36	

Rezolvare

Ținând cont de restricții ($1 \leq S, A_i \leq 2 \cdot 10^8$), mărimea S , elementele vectorului A și alte mărimi aferente se vor declara de tip `longint`.

Deoarece statul de cotropit trebuie să aibă o suprafață mai mare, decât suma suprafețelor tuturor statelor deja acaparate, soluția $B_j, j = 1, 2, \dots, m$, unde B_j este numărul de soldați ai j -lui stat cotropit, va fi un vector cu creștere mare, adică

$$B_j \geq B_1 + B_2 + \dots + B_{j-1}, j = 2, 3, \dots, m.$$

Pentru obținerea soluției, elementele vectorului A se vor aranja în ordine crescătoare

$$A_1 < A_2 < A_3 < \dots < A_N.$$

Apoi se va determina elementul A_q din condiția

$$A_q = \max \{ A_i \leq S \}.$$

Ulterior, se vor analiza elementele vectorului A de la dreapta spre stânga, începând cu cel A_q (de la A_q spre A_1). În acest proces, fiecărui asemenea element A_i i se va pune în corespondență un număr $R_i = \max \{ A_i + R_{i+k} \leq S, k = 1..q-i \}$, cu excepția că $R_q = A_q$, și, totodată, elementul A_i va forma cu cele constituente ale $R_{i+k} = R_i - A_i$ (elementele vectorului A , din adunarea cărora este obținută valoarea R_{i+k}) un vector cu creștere mare.

În sfârșit, se determină

$$R_p = \max \{ R_i, i = 1..q \},$$

elementele constituente ale căruia și formează soluția scontată – numerele de soldați ai armatelor țărilor cotropite de Roșlandia. Conform restricțiilor enunțului, valoarea R_p este unică printre cele q valori ale mărimilor $R_i, i = 1..q$.

```
Program Regele;
{clasele 07-09}

type multime=set of byte;
var A,sum,pred:array[1..30] of longint;
    ind:array[1..30] of multime;
    n,i,j,k,delta:byte;
    max,s,mm:longint;
    f,g:text;

begin
  assign(f,'REGE.IN');assign(g,'REGE.OUT');
  reset(f);rewrite(g);
  readln(f,n,s);
  for i:=1 to n do
  begin
    readln(f,A[i]);
  end;
  close(f);

  for i:=1 to n do ind[n]:=[];

  for i:=1 to n-1 do
    for j:=i+1 to n do
      if A[i]>A[j] then
        begin
          mm:=A[i];
          A[i]:=A[j];
          A[j]:=mm;
        end;

  if A[n]<=s then
  begin
    sum[n]:=A[n];
    ind[n]:=[];
    pred[n]:=A[n];
  end else pred[n]:=s;
```

```

for k:=n-1 downto 1 do
  begin
    max:=A[k];delta:=k;
    if A[k]<=s then
      begin
        for i:=k+1 to n do
          if A[k]<pred[i] then
            begin
              mm:=A[k]+sum[i];
              if (mm<=s) and (mm>max) then
                begin
                  max:=mm;delta:=i;
                end;
            end;
          sum[k]:=max;
          ind[k]:=ind[delta]+[k];
          pred[k]:=abs(pred[delta]-A[k]);
          if pred[k]>A[k] then pred[k]:=A[k];
        end;
      end;

max:=sum[1];j:=1;
for i:=2 to n do
  if sum[i]>max then begin max:=sum[i];j:=i;end;
k:=0;
for i:=1 to n do
  if i in ind[j] then inc(k);
writeln(g,k,' ',s-max);

for i:=1 to n do
  if i in ind[j] then writeln(g,A[i]);

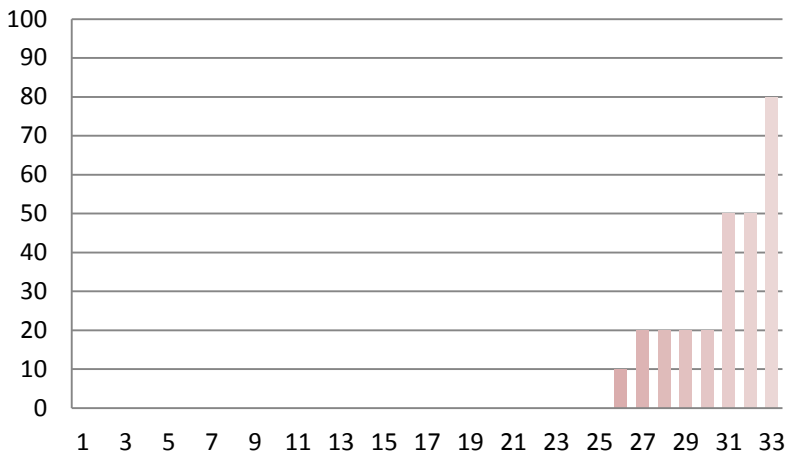
close(g);
end.

```

Complexitatea temporală a programului este de ordinul $O(n^2)$. Deoarece $N=30$, timpul de execuție a programului va fi mult mai mic decât 0,1 secunde.

Punctajul acumulat de fiecare competitor

Regele, 07-09



Notă: Pe orizontală sunt competitorii, simbolizați prin numerele 1, 2, 3, ... ș.a.m.d., iar pe verticală – punctajul fiecăruia din ei.

Cenușăreasa

În realitate, în povestea despre Cenușăreasă, mama vitregă, răsturnând sacul cu boabe de mazăre pe podea, i-a poruncit Cenușăresei să determine distanța dintre cele mai îndepărtate una de alta boabe de mazăre. Acum Cenușăreasă trebuie cu rigla să măsoare distanța dintre toate boabele de mazăre înșirate pe podea.

Sarcină. Elaborați un program, care i-ar ajuta Cenușăresei să reușească la bal.

Date de intrare. Fișierul text de intrare CENUSRSA.IN conține pe prima linie (linia 0) numărul total de boabe de mazăre N . Fiecare din următoarele N linii conține câte două numere întregi x_i și y_i , separate prin spațiu. Numerele x_i și y_i din linia i reprezintă coordonatele pe podea ale bobului de mazăre i .

Date de ieșire. Fișierul text de ieșire CENUSRSA.OUT va conține pe prima linie un număr egal cu distanța dintre cele mai îndepărtate una de alta boabe de mazăre cu exactitatea de până la patru cifre zecimale după virgulă.

Restricții. $2 \leq N \leq 1000$; $|x_i| \leq 1000$, $|y_i| \leq 1000$, $i = 1, 2, 3, \dots, N$. Timpul de execuție nu va depăși 0,1 secunde. Programul va folosi cel mult 32 Megaocteți de memorie operativă. Fișierul sursă va avea denumirea CENUSRSA.PAS, CENUSRSA.C sau CENUSRSA.CPP.

Exemplul 1

CENUSRSA.IN

```
3
0 1
0 0
1 1
```

CENUSRSA.OUT

```
1.4142
```

Exemplul 2

CENUSRSA.IN

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

CENUSRSA.OUT

```
5.0000
```

Rezolvare

La restricțiile propuse, problema poate fi rezolvată direct, calculând distanța dintre fiecare două puncte. Pentru a nu avea probleme cu compararea numerelor zecimale, se compară pătratele distanțelor dintre perechile de puncte.

```
Program Cenusareasa;
{clasele 07-09}

const MAX_BEANS = 1000;

var x, y: array [1 .. MAX_BEANS] of point;
    num_beans, i, j: integer;
    distance: real;
    distance2, tmp: longint;
    fin, fout: textfile;
begin
    assign(fin, 'CENUSRSA.IN');
    reset(fin);
    assign(fout, 'CENUSRSA.OUT');
    rewrite(fout);

    readln(fin, num_beans);
    for i := 1 to num_beans do
        readln(fin, x[i], y[i]);
        close(fin);

        distance2 := 0;
```

```

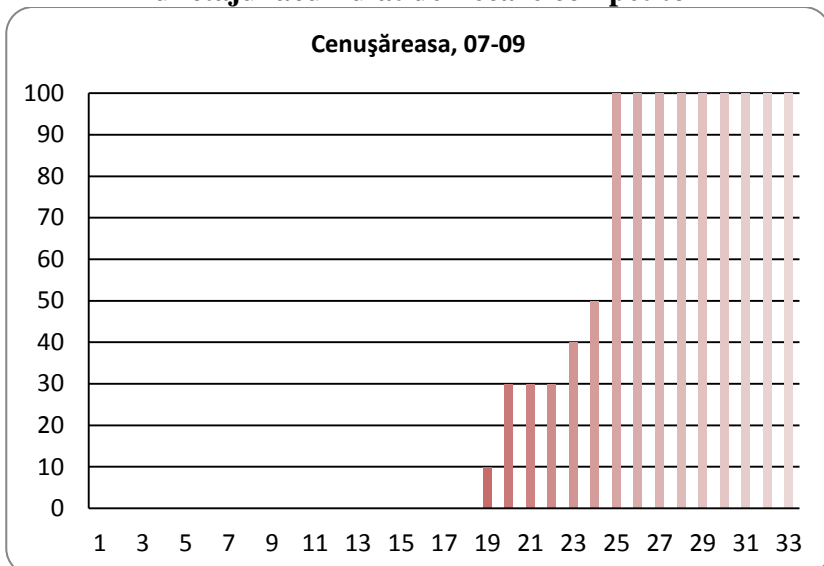
for i := 1 to num_beans-1 do
  for j := i+1 to num_beans do
    begin
      tmp := (x[i] - x[j])*( x[i] - x[j]) +
(y[i] - y[j])*(y[i] - y[j]);
      if tmp > distance2 then distance2 := tmp;
    end;

    distance := sqrt(distance2);
    write(fout, distance:4:4);
    close(fout);
end.

```

Numărul de segmente ce unesc N puncte direct este egal cu $N(N - 1)/2$. La $N = 1000$, obținem 499500 segmente.

Punctajul acumulat de fiecare competitor



Notă: Pe orizontală sunt competitorii, simbolizați prin numerele 1, 2, 3, ... ș.a.m.d., iar pe verticală – punctajul fiecăruia din ei.

Sortare

Fie un tablou din N numere întregi, ce nu depășesc 100000 după modul.

Sarcină. Alcătuiți un program, care ar determina numărul minimal de permutări de numere în perechi, necesare pentru a sorta tabloul dat în ordine crescătoare. Prin permutare de numere în perechi se are în vedere schimbul cu locul în tablou al celor două numere ale perechii respective.

Date de intrare. Fișierul text `SORTARE.IN` conține pe prima linie numărul întreg N , iar pe a doua linie N numere întregi, mai mici de 100000 după modul, separate prin spațiu.

Date de ieșire. Fișierul text `SORTARE.OUT` va conține pe prima linie numărul minimal de permutări de numere în perechi, necesar pentru a sorta tabloul dat în ordine crescătoare.

Restricții. $0 \leq N \leq 1000$. Timpul de execuție nu va depăși 0,1 secunde. Programul va folosi cel mult 16 Megaocteți de memorie operativă. Fișierul sursă va avea denumirea `SORTARE.PAS`, `SORTARE.C` sau `SORTARE.CPP`.

Exemplul 1

`SORTARE.IN`

```
5
8 6 4 2 1
```

`SORTARE.OUT`

```
2
```

Exemplul 2

`SORTARE.IN`

```
3
-10 5 2
```

`SORTARE.OUT`

```
1
```

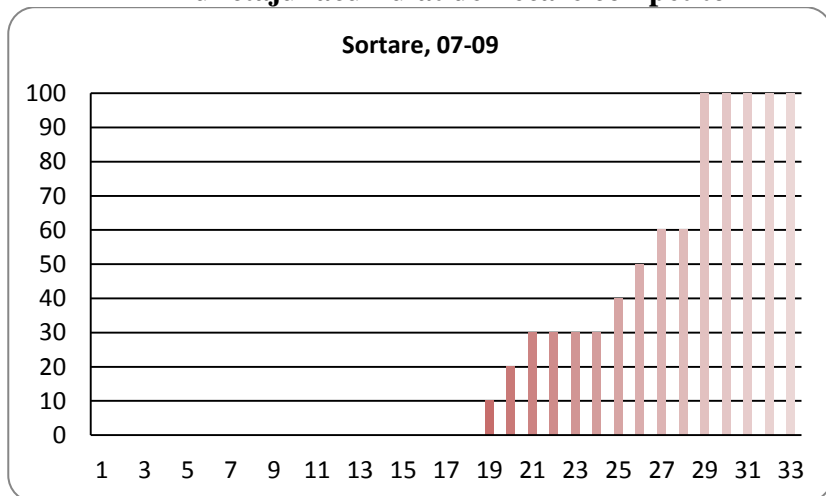
Rezolvare

Cea mai simplă cale de rezolvare a acestei probleme constă în utilizarea sortării prin selecție simplă. Conform acestui algoritm, elementele nimeresc pe locul său maximum după o permutare. Astfel, soluționarea problemei se reduce la realizarea sortării prin metoda de selecție simplă cu calcularea concomitentă a numărului de permutări.

```
Program Sortare;  
{clasele 07-09}  
  
var v: array [1..1000] of integer;  
    count, i, j, min, tmp, size: integer;  
    stdin, stdout: TextFile;  
begin  
    assign(stdin, 'SORTARE.IN');  
    reset(stdin);  
    assign(stdout, 'SORTARE.OUT');  
    rewrite(stdout);  
  
    count := 0;  
  
    readln(stdin, size);  
    for i := 1 to size do  
        begin  
            read(stdin, v[i]);  
        end;  
    close(stdin);  
  
    for i := 1 to size-1 do  
        begin  
            min := i;  
            for j := i+1 to size do  
                begin  
                    if v[min] > v[j] then min := j;  
                end;  
            if min <> i then  
                begin  
                    inc(count);  
                    tmp := v[min];  
                    v[min] := v[i];  
                    v[i] := tmp;
```

```
end
end;
write(stdout, count);
close(stdout);
end.
```

Punctajul acumulat de fiecare competitor



Notă: Pe orizontală sunt competitorii, simbolizați prin numerele 1, 2, 3, ... ș.a.m.d., iar pe verticală – punctajul fiecăruia din ei.

Focuri de artificii

Organizatorii Jocurilor Olimpice de iarnă de la Sochi din 2014 și-au propus realizarea unui adevărat spectacol de focuri de artificii. În acest scop se folosesc rachete speciale confecționate în blocuri. Într-un bloc sunt N rachete. Fiecare rachetă i , $i = 1, 2, 3, \dots, N$, se caracterizează prin următoarele proprietăți:

- h_i – înălțimea rachetei față de orizont;
- $[a_i, b_i]$ – intervalul de armonie a rachetei.

Orice rachetă a blocului poate fi lansată prima. Rachetă $j < i$ poate fi lansată imediat după cea i a blocului doar dacă $a_j \leq h_i \leq b_j$; altfel aceasta nu poate fi lansată.

Sarcină. Elaborați un program, care ar ajuta organizatorii Jocurilor Olimpice să determine o astfel de ordine de lansare a rachetelor, ca numărul de rachete ale blocului dat ce pot fi lansate să fie maximal.

Date de intrare. Fișierul text de intrare `FOCURI.IN` conține pe prima linie (linia 0) numărul natural N de rachete în bloc. Fiecare linie i , din următoarele N linii, conține câte trei numere naturale h_i , a_i și b_i , separate prin spațiu, ce caracterizează racheta i a blocului de rachete dat.

Date de ieșire. Fișierul text de ieșire `FOCURI.OUT` va conține pe prima linie numărul natural ce caracterizează numărul maximal de rachete ale blocului dat ce pot fi lansate.

Restricții. $0 \leq N \leq 3000$; $0 \leq a_i, b_i, h_i \leq 1000000$. Timpul de execuție a programului nu va depăși 0,5 secunde. Programul va folosi cel mult 32 Megaocteți de memorie operativă. Fișierul sursă va avea denumirea `FOCURI.PAS`, `FOCURI.C` sau `FOCURI.CPP`.

Exemplu

FOCURI.IN

```
5
9 0 6
5 7 8
7 0 6
2 1 5
9 3 8
```

FOCURI.OUT

```
4
```

Rezolvare

Din descrierea condițiilor de lansare a unei rachete j după o rachetă i se pot deduce următoarele:

- ordinea apariției rachetelor în fișierul de intrare e semnificativă;
- pentru fiecare rachetă j , racheta care va fi lansată după ea apare în fișierul de intrare înainte de ea.

Dacă definim $chainLen_i$ ca fiind “gradul maxim posibil de frumusețe a unui spectacol care începe cu racheta i ”, atunci observăm că:

$$chainLen_i = 1 + \max_{k=0..i-1} chainLen_k, \text{ dacă } a_i \leq h_k \leq b_i .$$

Odată tabelul $chainLen$ (cu elementele $chainLen_i$, $i = 1, 2, \dots, N$) construit așa, rezultatul final (răspunsul la problemă) va fi elementul maxim din $chainLen$.

```
Program Focuri;
{clasele 07-09}

uses math;
type Racheta = record
    h: longint;
    a: longint;
    b: longint;
end;

const MAXN = 5000;
var rachete: array[1..MAXN] of Racheta;
    chainLen: array[1..MAXN] of longint;
```



```

{calculeaza daca racheta a poate fi lansata dupa
racheta b}
function poateFiLansataDupa(var a: Racheta; var b:
Racheta): boolean;
begin
    poateFiLansataDupa := (a.a <= b.h) and (b.h <=
a.b);
end;

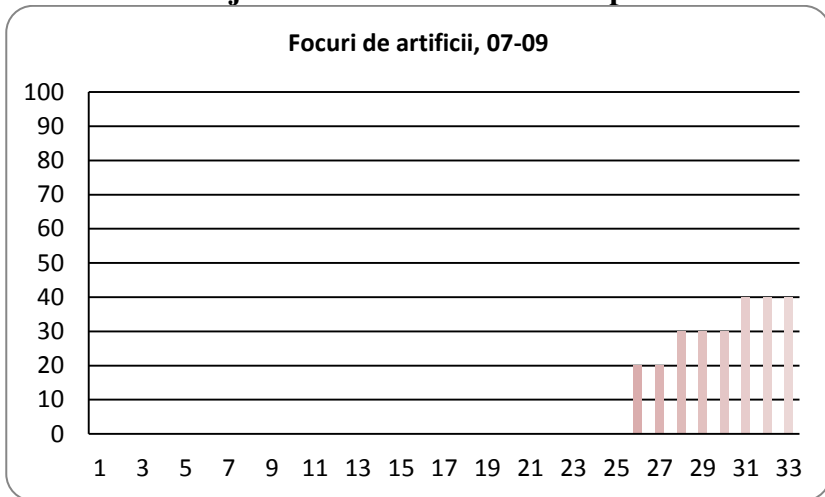
var n, i, j: integer;
f: text;
res, maxLen: longint;
begin
    assign(f, 'FOCURI.IN');
    reset(f);
    {citim datele de intrare}
    readln(f, n);
    for i:=1 to n do
        readln(f, rachete[i].h, rachete[i].a,
rachete[i].b);
    close(f);
    {rezolvare}
    for i:=1 to n do
        begin
            maxLen:=0;
            for j:=1 to i-1 do
                begin
                    if poateFiLansataDupa(rachete[j],
rachete[i]) and (chainLen[j] > maxLen) then
                        begin
                            maxLen := chainLen[j];
                        end;
                    end;
                chainLen[i] := maxLen + 1;
            end;
            res := 0;
            for i := 1 to n do
                res := max(res, chainLen[i]);
            {scriere date iesire}
            assign(f, 'FOCURI.OUT');
            rewrite(f);
            writeln(f, res);
            close(f);
        end.

```

Consumul de resurse al algoritmului se deduce în mod direct din descrierea acestuia:

- consumul de timp procesor – pentru calcularea lui $chainLen_i$ se fac $i-1$ iterații, deci numărul necesar de operații este $1+2+3+\dots+(n-1)=n(n-1)/2=O(n^2)$ și se încadrează lejer în restricția de timp impusă;
- consumul de memorie – se consumă spațiu pentru a păstra descrierea rachetelor, precum și tabelul $chainLen$. Deci consumul de memorie este $O(n)$.

Punctajul acumulat de fiecare competitor



Notă: Pe orizontală sunt competitorii, simbolizați prin numerele 1, 2, 3, ... ș.a.m.d., iar pe verticală – punctajul fiecăruia din ei.

Bacterii

Lena este pasionată de biologie. Efectuând diverse experimente, ea a descoperit o nouă specie de bacterii cu proprietăți interesante: în primul minut al vieții sale bacteria nu se reproduce (o vom numi bacterie tânără), iar în fiecare din următoarele minute ea se divide (o vom numi bacterie matură), dând naștere unei bacterii tinere. Lena a hotărât să determine câte bacterii vor fi după o perioadă de timp anumită.

Sarcină. Elaborați un program, care i-ar ajuta Lenei să calculeze numărul de bacterii după o perioadă de timp dată, în condițiile că în această perioadă nu moare nici o bacterie.

Date de intrare. Fișierul text de intrare BACTERII.IN conține pe prima linie trei numere naturale p , q și N , separate prin spațiu, ce reprezintă numărul de bacterii mature (p) și tinere (q) la începutul experimentului și durata experimentului în minute (N).

Date de ieșire. Fișierul text de ieșire BACTERII.OUT va conține pe prima linie numărul total de bacterii (tinere și mature) în populație după N minute ale experimentului.

Restricții. $0 \leq p, q, N \leq 1000$. Timpul de execuție nu va depăși 0,75 secunde. Programul va folosi cel mult 128 Megaocteți de memorie operativă. Fișierul sursă va avea denumirea BACTERII.PAS, BACTERII.C sau BACTERII.CPP.

Exemplu

BACTERII.IN

2 3 3

BACTERII.OUT

19

Rezolvare

Soluționarea problemei se reduce la construirea unui șir ce seamănă după proprietăți cu șirul Fibbonacci. Dacă a_i este numărul de bacterii tinere și b_i este numărul de bacterii mature în minutul i , atunci în minutul următor numărul de bacterii va fi egal cu:

$$\begin{cases} a_{i+1} = b_i \\ b_{i+1} = b_i + a_i. \end{cases}$$

La definirea variabilelor trebuie de ținut cont că șirurile a_i și b_i cresc exponențial.

```

Program Bacterii;
{clasele 07-09}

const MAX_SIZE = 600;
      DIVIDER = 10000;

var   young,   young0,   mature,   mature0:   array
[1..MAX_SIZE] of integer;
      p, q, t: longint;
      i, j, k, aux, res: integer;
      stdin, stdout: TextFile;

begin
  assign(stdin, 'BACTERII.IN');
  reset(stdin);
  read(stdin, p, q, t);
  close(stdin);

  assign(stdout, 'BACTERII.OUT');
  rewrite(stdout);

  for i:=1 to MAX_SIZE do
  begin
    young[i] := 0;
    mature[i] := 0;
  end;
  young[1] := q;
  mature[1] := p;

  while t > 0 do
  begin
    young0 := young;
    mature0 := mature;
    young := mature0;
  end;
  t := t - 1;
end;

```

```

for i:=1 to MAX_SIZE do
begin
  aux := young0[i] + mature0[i] + res;
  mature[i] := aux mod DIVIDER;
  res := aux div DIVIDER;
  {mature := Add(young0, mature0);}
end;
dec(t);
end;

for i:=1 to MAX_SIZE do
begin
  aux := young[i] + mature[i] + res;
  mature[i] := aux mod DIVIDER;
  res := aux div DIVIDER;
end;

j:= MAX_SIZE;
while (j <> 1) and (mature[j] = 0) do
  dec(j);

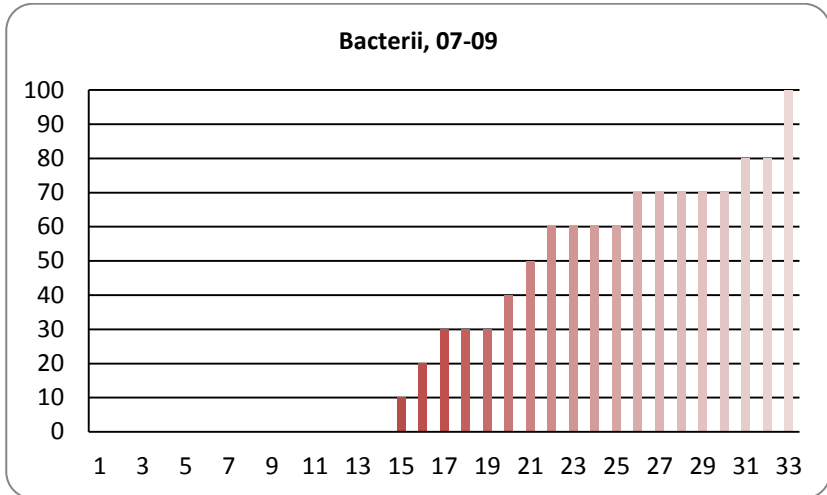
write (stdout, mature[j]);

for i := j-1 downto 1 do
begin
  k := DIVIDER;
  aux := mature[i];
  while k > 1 do
  begin
    k := k div 10;
    write (stdout, aux div k);
    aux := aux mod k;
  end;
end;

close(stdout);
end.

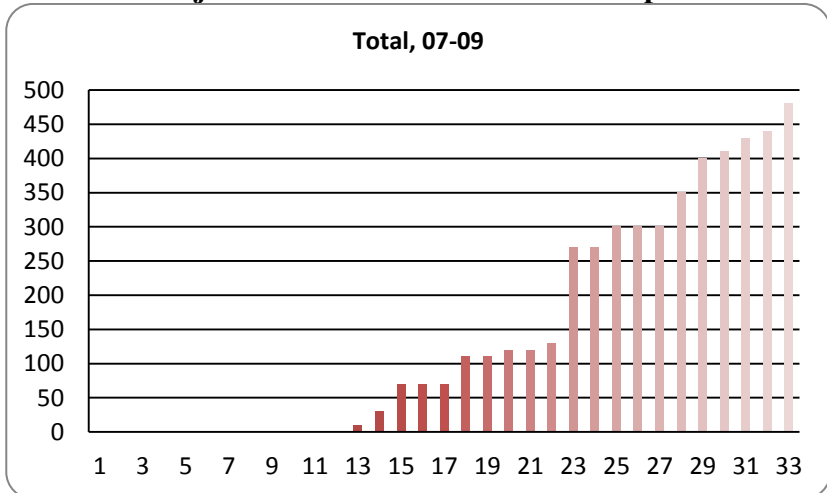
```

Punctajul acumulat de fiecare competitor



Notă: Pe orizontală sunt competitorii, simbolizați prin numerele 1, 2, 3, ... ș.a.m.d., iar pe verticală – punctajul fiecăruia din ei.

Punctajul total acumulat de fiecare competitor



Notă: Pe orizontală sunt competitorii, simbolizați prin numerele 1, 2, 3, ... ș.a.m.d., iar pe verticală – punctajul fiecăruia din ei.

Problemele pentru elevii claselor 10 – 12

Denumirea problemei	Numărul de puncte alocat problemei	Denumirea fișierului sursă	Denumirea fișierului de intrare	Denumirea fișierului de ieșire
Numere de înmatriculare	100	AUTO.PAS AUTO.C AUTO.CPP	AUTO.IN	AUTO.OUT
Regele	100	REGE.PAS REGE.C REGE.CPP	REGE.IN	REGE.OUT
Tripletele lui Pitagora	100	TRIPLETE.PAS TRIPLETE.C TRIPLETE.CPP	TRIPLETE.IN	TRIPLETE.OUT
Submulțimi	100	SMULTIMI.PAS SMULTIMI.C SMULTIMI.CPP	SMULTIMI.IN	SMULTIMI.OUT
Focuri de artificii	100	FOCURI.PAS FOCURI.C FOCURI.CPP	FOCURI.IN	FOCURI.OUT
Bacterii	100	BACTERII.PAS BACTERII.C BACTERII.CPP	BACTERII.IN	BACTERII.OUT
Total	600	-	-	-

Numere de înmatriculare

Ionel este pasionat de automobile și numerologie. Pentru fiecare automobil pe care îl vede, el calculează cifra unică a numărului de înmatriculare a acestuia și îi dă șoferului unul din calificativele: norocos, vorbaret, inteligent sau obisnuit. Dacă cifra unică este egală cu:

- 7 – șoferul este norocos;
- 8 – șoferul este vorbaret;
- 9 – șoferul este inteligent;
- 0, 1, 2, 3, 4, 5 sau 6 – șoferul este obisnuit.

Cifra unică se calculează în modul următor. Se adună cifrele numărului de înmatriculare; dacă numărul obținut este din două cifre, atunci acestea iarăși se adună ș.a.m.d., până se obține un număr dintr-o singură cifră, care și este cifra unică.

Sarcină. Fie Ionel a întâlnit N automobile cu numere de înmatriculare de 5 cifre. Alcătuiți un program, care ar determina calificativul fiecărui șofer.

Date de intrare. Fișierul text de intrare `AUTO.IN` conține pe prima linie numărul întreg N , iar pe fiecare din următoarele N linii – câte un număr de 5 cifre, care poate avea cifre de zero și la început.

Date de ieșire. Fișierul text de ieșire `AUTO.OUT` va conține N linii, corespondente ultimelor N linii ale fișierului `AUTO.IN`, dar fiecare din care va specifica calificativul șoferului automobilului cu numărul de înmatriculare respectiv.

Restricții. $1 \leq N \leq 1000000$. Timpul de execuție nu va depăși 2 secunde. Programul va folosi cel mult 32 Megaocteți de memorie operativă. Fișierul sursă va avea denumirea `AUTO.PAS`, `AUTO.C` sau `AUTO.CPP`.

Exemplu

AUTO.IN

```
5
12300
05056
00404
20106
90909
```

AUTO.OUT

```
obisnuit
norocos
vorbarete
inteligent
inteligent
```

Rezolvare

Pentru calcularea sumei cifrelor numărului $x = \overline{abcde}$ se vor utiliza formulele:

$$a = x \text{ div } 10000$$

$$b = (x \text{ div } 1000) \text{ mod } 10$$

$$c = (x \text{ div } 100) \text{ mod } 10$$

$$d = (x \text{ div } 10) \text{ mod } 10$$

$$e = x \text{ mod } 10$$

$$S = a + b + c + d + e.$$

De exemplu, pentru numărul de înmatriculare 99999, obținem $S = 45$. Deoarece S este un număr de două cifre, atunci, conform enunțului, se va calcula suma cifrelor acestui număr, obținând numărul 9; acesta este deja un număr dintr-o singură cifră, care și reprezintă cifra unică, iar șoferului i se va atribui calificativul – inteligent. Este ușor de determinat că, pentru fiecare număr de înmatriculare, nu vor fi mai mult de trei iterații de calcule.

Conform restricțiilor $1 \leq N \leq 1000000$, deci N va fi declarat de tip longint.

```
Program Soferii;
{clasele 10-12}

var s,n,j:longint;
    unica:byte;
    f,g:text;

Begin
    assign(f, 'AUTO.IN');
```

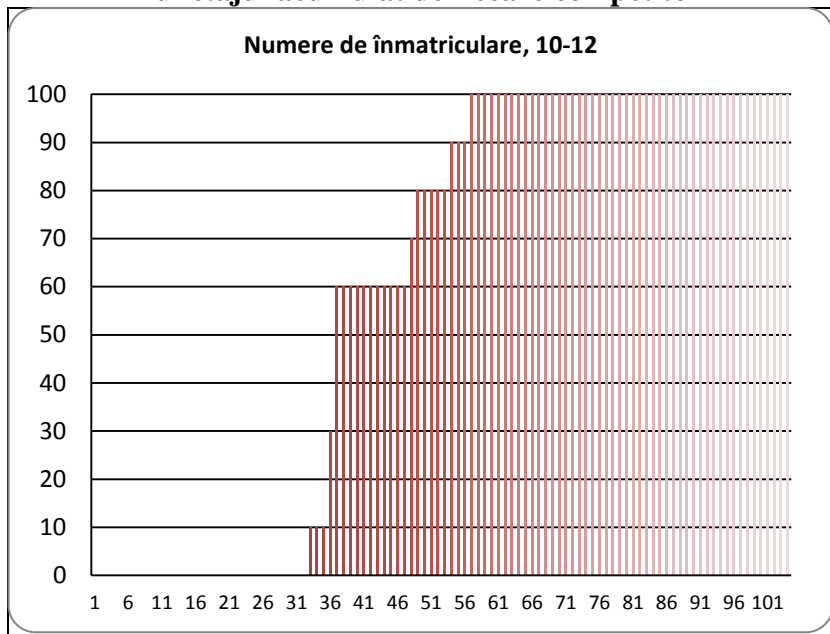
```

reset(f);
readln(f,n);
assign(g,'AUTO.OUT');
rewrite(g);
for j:=1 to n do
  begin
    readln(f,s);
    unica:=0;
    unica:=s mod 10 + (s div 10 ) mod 10 +
    (s div 100) mod 10 + (s div 1000) mod 10 +
    s div 10000;
    if unica>=10 then
      begin s:=unica; unica:=s mod 10 + s div 10;
      end;
    if unica>=10 then
      begin
        s:=unica; unica:=s mod 10 + s div 10;
      end;
    case unica of
      7:writeln(g,'norocos');
      8:writeln(g,'vorbaret');
      9:writeln(g,'inteligent')
      else writeln(g,'obisnuit')
    end;
  end;
close(f);
close(g);
end.

```

Ciclul for se repetă de cel mult 10^6 ori, iar numărul de operații în cadrul lui nu depășește 100. Prin urmare timpul de execuție a programului nu va depăși 2 secunde.

Punctajul acumulat de fiecare competitor



Notă: Pe orizontală sunt competitorii, simbolizați prin numerele 1, 2, 3, ... ș.a.m.d., iar pe verticală – punctajul fiecăruia din ei.

Regele

Pe o planetă îndepărtată era o împărăție mare și bogată Roșlandia, învecinată cu alte N țări. Într-un vis, regele Roșu al Roșlandiei a hotărât să acapareze cât mai multe pământuri ale statelor vecine. Pentru aceasta el a adunat o armată foarte mare din S soldați. Fiecare stat i din cele N dispunea de o armată din A_i soldați – număr direct proporțional cu suprafața statului. Nu existau state cu același număr de soldați.

Lăudăros din fire, regele Roșu dorește să cucerească statele după următorul principiu: statul următor de cotropit trebuie să aibă o suprafață mai mare decât suma suprafețelor tuturor statelor deja acaparate. La cotropirea statului i regele pierde A_i soldați. Pentru a cuceri un teritoriu străin cât mai mare, regele este dispus să piardă toată armata sa.

Sarcină. Alcătuiți un program, care ar calcula pentru regele Roșu ordinea cotropirii statelor vecine, astfel ca acesta să acapareze un teritoriu de o suprafață cât mai mare.

Date de intrare. Fișierul text de intrare REGE.IN va conține pe prima linie (linia 0) numerele N și S , iar pe fiecare linie i , la $i = 1, 2, 3, \dots, N$, – numărul A_i .

Date de ieșire. Fișierul text de ieșire REGE.OUT va conține pe prima linie două numere întregi, separate prin spațiu: numărul de state cucerite și numărul de soldați rămași ai Roșlandiei. Următoarele linii vor conține numărul de soldați pierduți pentru fiecare stat cucerit, câte unul pe linie, în ordinea cuceririi statelor.

Restricții. $1 \leq N \leq 255$; $1 \leq S \leq 10^{255}$; $1 \leq A_i \leq 10^{255}$. Setul de date inițiale admite o singură soluție a problemei. Timpul de execuție a programului nu va depăși 2 secunde. Programul va folosi cel mult 16 Megaocteți de memorie operativă. Fișierul sursă va avea denumirea REGE.PAS, REGE.C sau REGE.CPP.

Exemplu

REGE.IN

```
6 50
8
5
2
36
70
17
```

REGE.OUT

```
3 1
5
8
36
```

Rezolvare

Ținând cont de restricții ($1 \leq S$, $A_i \leq 10^{255}$), mărimea S și elementele vectorului A se vor declara de tip `string`. Pentru elementele vectorului A se vor utiliza structuri dinamice de date și anume – liste dublu înlănțuite de structura:

```
type ref=^Structura;
   Structura=record
       nr:byte;
       v,sum,pred:string; {în v se rețin valorile Ai}
       anti,next:ref;
   end;
```

Deoarece statul de cotropit trebuie să aibă o suprafață mai mare, decât suma suprafețelor tuturor statelor deja acaparate, soluția B_j , $j = 1, 2, \dots, m$, unde B_j este numărul de soldați ai j -lui stat cotropit, va fi un vector cu creștere mare, adică

$$B_j \geq B_1 + B_2 + \dots + B_{j-1}, j = 2, 3, \dots, m.$$

Pentru obținerea soluției, elementele vectorului A se vor aranja în ordine crescătoare

$$A_1 < A_2 < A_3 < \dots < A_N.$$

Apoi se va determina elementul A_q din condiția

$$A_q = \max\{A_i \leq S\}.$$

Ulterior, se vor analiza elementele vectorului A de la dreapta spre stânga, începând cu cel A_q (de la A_q spre A_1). În acest proces, fiecărui

asemenea element A_i i se va pune pune în corespondență un număr $R_i = \max\{A_i + R_{i+k} \leq S, k = 1..q-i\}$, cu excepția că $R_q = A_q$, și, totodată, elementul A_i va forma cu cele constituente ale $R_{i+k} = R_i - A_i$ (elementele vectorului A , din adunarea cărora este obținută valoarea R_{i+k}) un vector cu creștere mare.

În sfârșit, se determină

$$R_p = \max\{R_i, i = 1..q\},$$

elementele constituente ale căruia și formează soluția scontată – numerele de soldați ai armatelor țărilor cotropite de Roșlandia. Conform restricțiilor enunțului, valoarea R_p este unică printre cele q valori ale mărimilor $R_i, i = 1..q$.

Pentru efectuarea operațiilor aritmetice cu numere mari, se definesc operațiile de adunare și scădere utilizând string-uri. Funcțiile `Less` și `Less1` permit compararea numerelor mari.

```

Program regele;
{clasele 10-12}

uses crt;
type ref=^Structura;
   Structura=record
       nr:byte;
       v,sum,pred:string;
       prev,next:ref;
   end;
   multime=set of byte;

var prim,ultim,curent,tempo:ref;
    ind:array[1..255] of multime;
    n,i,j,k,delta:byte;
    max,s,mm:string;
    f:text;

Function Less(var p,q:string):boolean;
var ff:boolean;
begin
    ff:=false;
    if length(p)<length(q) then ff:=true;
    if (length(p)=length(q)) and (p<q) then ff:=true;
    Less:=ff;

```

```

end;

Function Less1(var p,q:string):boolean;
var ff:boolean;
begin
  ff:=false;
  if length(p)<length(q) then ff:=true;
  if (length(p)=length(q)) and (p<=q) then
ff:=true;
  Less1:=ff;
end;

Procedure Sortare(var First,Last:ref);
var q,temp:ref;
  j:byte;
begin
  new(First);
  readln(f,first^.v);
  first^.prev:=nil;
  first^.next:=nil;
  for j:=2 to n do begin
    new(q);
    readln(f,q^.v);
    if Less(q^.v,first^.v)
then begin
      q^.next := first;
      first^.prev := q;
      q^.prev := nil;
      first := q;
    end
  else begin
    temp := first;
    while (temp^.next<>nil) and
Less(temp^.next^.v,q^.v) do
      temp := temp^.next;
    q^.next := temp^.next;
    q^.prev := temp;
    temp^.next := q;
  end;
end;
temp := first;
first^.prev := nil;

```

```

while temp <> nil do begin
  last := temp;
  q := temp;
  temp := temp^.next;
  if (temp <> nil) then temp^.prev := q;
end;
end;

Function Cautare(dd:byte):ref;
var temp:ref;
begin
  temp := prim;
  while temp<>nil do begin
    if temp^.nr=dd then begin Cautare:=temp;
                               break; end;

    temp:=temp^.next;
  end;
end;

Function cif(car:char):byte;
begin cif := ord(car) - ord('0'); end;

Function lit(q:byte):char;
begin lit := chr(ord('0') + q); end;

Function adunare(a1, a2:string):string;
var res,aux:string;
    l1:char;
    i,j,zero,rest,c:integer;
begin
  res := '';
  rest := 0;
  if length(a1)>length(a2) then begin
    aux := a1;
    a1 := a2;
    a2 := aux;
  end;
  zero := length(a2) - length(a1);
  for j := 1 to zero do insert('0',a1,1);
  for i := length(a1) downto 1 do begin
    c := cif(a1[i]) + cif(a2[i]) + rest;
    rest := c div 10;

```



```

    c := c mod 10;
    insert(lit(c), res, 1);
end;
if rest <> 0 then insert(lit(rest), res, 1);
adunare := res;
end;

Function scad(a1,a2:string):string;
var res:string;
    l1:char;
    i,zero,c:integer;
begin
    res := '';
    zero := length(a1) - length(a2);
    for i := 1 to zero do insert('0',a2,1);
    zero := 1;
    for i := length(a1) downto 1 do begin
        c := cif(a1[i]) - 1 + zero + 10 - cif(a2[i]);
        l1 := lit(c mod 10);
        zero := c div 10;
        insert(l1, res, 1);
    end;
    while (res[1]='0') and (res <> '') do
delete(res,1,1);
    if (res = '') then res := '0';
    scad := res;
end;

Begin
    clrscr;
    assign(f, 'REGE.IN');reset(f);
    readln(f,n,s);
    while s[1]=' ' do delete(s,1,1);
    sortare(prim,ultim);
    close(f);

    curent:=prim;i:=1;
    while curent<>nil do
        begin
            ind[i]:=[];
            curent^.nr:=i;
            curent^.pred:='0';

```

```

    curent^.sum:='0';
    curent:=curent^.next;
    inc(i);
end;

curent:=ultim;
if Less1(curent^.v,s)
then
begin
    curent^.sum:=curent^.v;
    ind[n]:=[n];
    curent^.pred:=curent^.v;
end
else
begin
    curent^.pred:=s;
    curent^.sum:='0';
end;

curent:=curent^.prev;k:=n-1;
while curent<>nil do {ciclul dupa k - inainte}
begin
    max:=curent^.v;delta:=k;

    if Less1(curent^.v,s) then
begin
    tempo:=curent^.next;
    i:=k+1; {ciclul dupa i}
    while tempo<>nil do
begin
    if Less(curent^.v,tempo^.pred) then
begin
    mm:=adunare(curent^.v,tempo^.sum);
    if Less1(mm,s) and Less(max,mm) then
begin max:=mm;delta:=i;end;
end;
    tempo:=tempo^.next;inc(i);
end; {while tempo}
    curent^.sum:=max;
    ind[k]:=ind[delta]+[k];
    if delta=k then
curent^.pred:=scad(curent^.v,cautare(delta)^.pred)

```

```

        else
curent^.pred:=scad(cautare(delta)^.pred,curent^.v);
        if Less(curent^.v,curent^.pred) then
curent^.pred:=curent^.v;
        end {if}
        else
        begin
            curent^.pred:=s;
            curent^.sum:='0';
        end;
        dec(k);
        curent:=curent^.prev;
    end; {while curent}

tempo:=prim;
max:=tempo^.sum;j:=1;
while tempo<>nil do
    begin
        if Less(max,tempo^.sum) then begin
            max:=tempo^.sum;j:=tempo^.nr; end;
        tempo:=tempo^.next;
    end;

    assign(f,'REGE.OUT');
    rewrite(f);

    for i:=1 to n do
        if i in ind[j] then inc(k);
    mm:=scad(s,max);
    writeln(f,k,' ',mm);
    if mm='' then mm:='0';
    for i:=1 to n do
        if i in ind[j] then writeln(f,cautare(i)^.v);
    close(f);

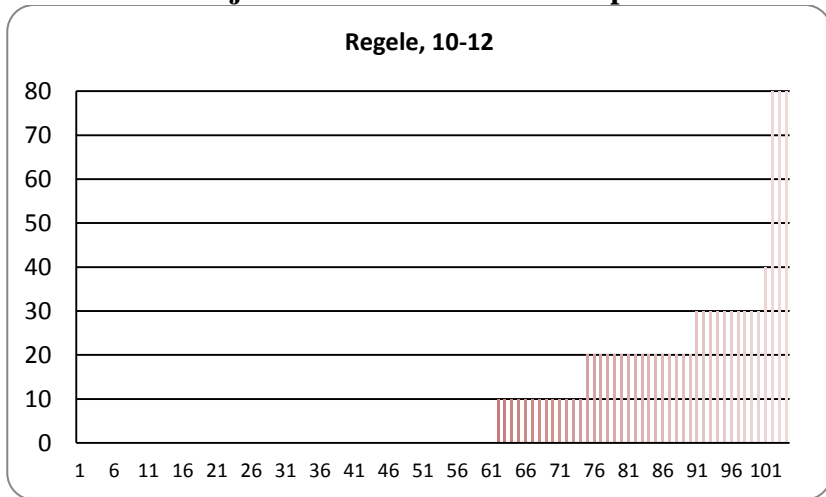
End.

```

Complexitatea temporală a programului este de ordinul $O(n^2)$. Deoarece $n=255$, numărul de operații efectuate în program este destul de mic în comparație cu capacitatea de prelucrare a

calculatoarelor personale din laboratorul de Informatică. Timpul de calcul cerut de program nu va depăși 2 secunde.

Punctajul acumulat de fiecare competitor



Notă: Pe orizontală sunt competitorii, simbolizați prin numerele 1, 2, 3, ... ș.a.m.d., iar pe verticală – punctajul fiecăruia din ei.

Tripletele lui Pitagora

Toți cunosc teorema lui Pitagora, care afirmă ca suma pătratelor catetelor este egală cu pătratul ipotenuzei unui triunghi dreptunghiular. Dar nu toți cunosc faptul, că numerele întregi a , b și c , prime între ele, care satisfac ecuația $a^2 + b^2 = c^2$, se numesc triplete pitagoreice. Cel mai cunoscut triplet al lui Pitagora este $\{3, 4, 5\}$, pentru care are loc $3^2 + 4^2 = 5^2$.

Sarcină. Alcătuiți un program, care ar determina toate tripletele lui Pitagora cu numărul natural dat c .

Date de intrare. Fișierul text de intrare TRIPLETE.IN conține pe prima linie numărul natural c .

Date de ieșire. Fișierul text de ieșire TRIPLETE.OUT va conține toate tripletele pitagoreice cu numărul c respectiv, câte un triplet pe linie, sortate în ordinea crescătoare după cel mai mic număr din triplet. Dacă triplete nu există – se va afișa cuvântul NOPE.

Restricții. $0 < c \leq 1000000$. Timpul de execuție a programului nu va depăși 0,1 secunde. Programul va folosi cel mult 16 Megaocteți de memorie operativă. Fișierul sursă va avea denumirea TRIPLETE.PAS, TRIPLETE.C sau TRIPLETE.CPP.

Exemplul 1

TRIPLETE.IN

2

TRIPLETE.OUT

NOPE

Exemplul 2

TRIPLETE.IN

5

TRIPLETE.OUT

3 4 5

Exemplul 3

TRIPLETE.IN

3445

TRIPLETE.OUT

83 3444 3445

1044 3283 3445

1596 3053 3445

2387 2484 3445

Rezolvare

Dacă s-ar încerca rezolvarea directă a problemei, atunci obținerea soluției nu s-ar încadra în limitele de timp, deoarece parcurgerea ciclurilor pentru a și b necesită $10^6 \cdot 10^6 = 10^{12}$ operații. Reducerea numărului de operații este posibilă în baza analizei formulei $a^2 + b^2 = c^2$. Numerele a și b nu pot fi ambele pare, deoarece atunci ele nu ar fi prime între ele (ar avea divizorul comun 2). Totodată, a și b nu pot fi ambele impare, fiindcă atunci suma pătratelor lor s-ar împărți la 2, dar nu s-ar împărți la 4; deci nu ar putea fi pătratul unui număr întreg.

Fie a este par, iar b este impar. Atunci avem

$$a^2 = c^2 - b^2 = (c - b)(c + b) = 2u \cdot 2v,$$

unde $2u = c - b$ și $2v = c + b$, iar numerele u și v sunt prime între ele, de unde reiese că ele sunt pătratele unor numere întregi. Atunci obținem următoarele formule

$$a^2 + b^2 = c^2 \Rightarrow \begin{cases} a^2 = 4m^2n^2 \\ c - b = 2n^2 \\ c + b = 2m^2 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} a = 2mn \\ b = m^2 - n^2, m > n \\ c = m^2 + n^2 \end{cases}$$

Utilizarea acestor formule permite reducerea parcurgerii ciclurilor pentru a și b până la $10^3 \cdot 10^3 = 10^6$ operații. După generarea unui triplet, este necesară verificarea numerelor a , b și c la lipsa divizorilor comuni. Dacă acestea sunt prime între ele (nu au divizori comuni), atunci tripletul în cauză este unul pitagoreic.

```
Program Triplete;
{clasele 10-12}

const MAX = 40000;
type triple = record
    a, b, c: LongInt;
end;

function gcd(a, b: LongInt): longInt;
begin
    gcd := a;
    if b > 0 then gcd := gcd(b, a mod b);
end;
```

```

var m, n, size, i, aux: longint;
    tmp:triple;
    result: array[1..100] of triple;
    stdin, stdout: Text;
    q: array [1..MAX] of longint;

begin
    assign(stdin, 'TRIPLETE.IN');
    reset(stdin);
    assign(stdout, 'TRIPLETE.OUT');
    rewrite(stdout);
    size := 0;
    readln (stdin, tmp.c);

    for i:=1 to MAX do
        q[i] := i*i;

    m:=1;
    while q[m] < tmp.c do
        begin
            n:=1;
            while n <> m do
                begin
                    if tmp.c = q[m] + q[n] then
                        begin
                            tmp.a := q[m] - q[n];
                            tmp.b := 2*m*n;
                            if gcd(tmp.a, tmp.b) > 1 then
                                begin
                                    n := n+1;
                                    continue;
                                end;
                            if tmp.a > tmp.b then
                                begin
                                    aux := tmp.a;
                                    tmp.a := tmp.b;
                                    tmp.b := aux;
                                end;
                            size := size + 1;
                            result[size]:=tmp;
                        end;
                    n := n+1;
                end;
        end;

```

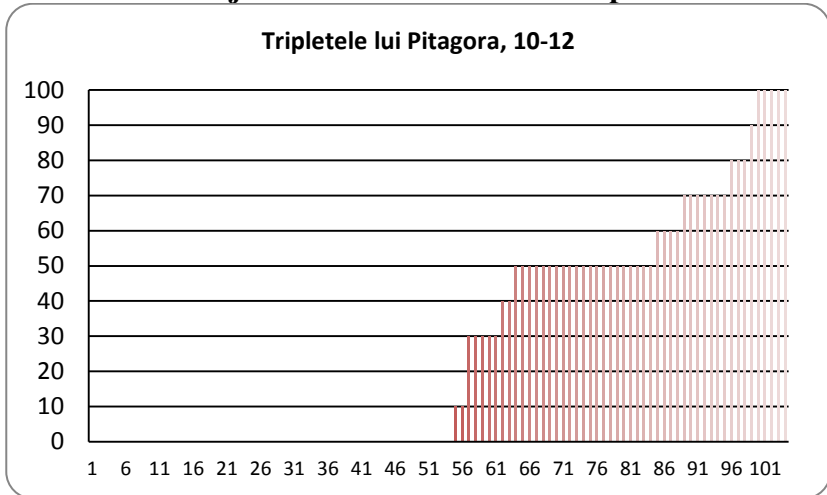
```

end;

m := m+1;
end;
if size = 0 then
begin
write (stdout, 'NOPE');
end
else
begin
{sort array}
for m := 1 to size-1 do
for n := m+1 to size do
begin
if result[m].a > result[n].a then
begin
tmp := result[m];
result[m] := result[n];
result[n] := tmp;
end;
end;
for i:=1 to size do
writeln(stdout, result[i].a, ' ',
result[i].b, ' ', result[i].c);
end;
close(stdout);
end.

```


Punctajul acumulat de fiecare competitor



Notă: Pe orizontală sunt competitorii, simbolizați prin numerele 1, 2, 3, ... ș.a.m.d., iar pe verticală – punctajul fiecăruia din ei.

Submulțimi

Elementele mulțimii $X = \{x_1, x_2, \dots, x_n\}$ sunt amplasate pe o circumferință astfel, încât perechile de elemente $x_1, x_2; x_2, x_3; \dots; x_{n-1}, x_n; x_n, x_1$ sunt vecine.

Sarcină. Elaborati un program care ar determina numărul submulțimilor diferite de k elemente ale mulțimii X care nu conțin elemente vecine.

Date de intrare. Fișierul text de intrare `SMULTIMI.IN` conține pe prima linie două numere naturale n și k , separate prin spațiu.

Date de ieșire. Fișierul text de ieșire `SMULTIMI.OUT` va conține pe prima linie numărul m al submulțimilor de k elemente ale mulțimii X care nu conțin elemente vecine.

Restricții. $1 \leq n, k \leq 444$. Timpul de execuție a programului nu va depăși 0,1 secunde. Programul va folosi cel mult 16 Megaocteți de memorie operativă. Fișierul sursă va avea denumirea `SMULTIMI.PAS`, `SMULTIMI.C` sau `SMULTIMI.CPP`.

Notă. În condițiile problemei, numărul m nu va avea mai mult de 93 cifre zecimale.

Exemplul 1

`SMULTIMI.IN`

1 1

`SMULTIMI.OUT`

1

Exemplul 2

`SMULTIMI.IN`

6 2

`SMULTIMI.OUT`

9

Exemplul 3

`SMULTIMI.IN`

64 7

`SMULTIMI.OUT`

296854272

Rezolvare

Vom nota prin $g(n,k)$ numărul submulțimilor de k elemente ale mulțimii X care nu conțin elemente vecine. Se cunoaște că numărul $g(n,k)$ verifică și egalitatea $g(n,k) = \frac{n}{n-k} C_k^{n-k}$. Este clar ca folosirea acestei formule este dificilă pentru valori mari ale n și k . De aceea pentru determinarea $g(n,k)$ se va folosi o altă relație.

Fie elementele mulțimii $X = \{x_1, x_2, \dots, x_n\}$ sunt amplasate pe o dreaptă astfel, încât perechile de elemente $x_1, x_2; x_2, x_3; \dots; x_{n-1}, x_n$ sunt vecine. Vom nota prin $f(n,k)$ numărul submulțimilor de k elemente ale mulțimii X , amplasate pe dreaptă, care nu conțin elemente vecine. Se poate ușor demonstra veridicitatea următoarei afirmații.

Afirmație. Este adevărata următoarea egalitate

$$f(n,k) = f(n-1,k) + f(n-2,k-1). \quad (1)$$

Demonstrație. Într-adevăr o submulțime de k elemente ale mulțimii X , care nu conține elemente vecine și nici elementul x_1 , reprezintă totodată și o submulțime de k elemente ale mulțimii $X \setminus \{x_1\}$ fără elemente vecine. Este adevărată și afirmația reciprocă, ușor de probat și ea. Deci numărul de astfel de submulțimi este $f(n-1,k)$. Pe de altă parte, numărul submulțimilor de k elemente ale mulțimii X , care nu conțin elemente vecine, dar conțin elementul x_1 , este egal cu numărul submulțimilor de $k-1$ elemente ale mulțimii $X \setminus \{x_1, x_2\}$ fără elemente vecine. Și acest număr este egal cu $f(n-2,k-1)$. Corespondența biunivocă între submulțimile sus menționate este firească. Așadar are loc egalitatea (1). ■

Utilizând aceasta afirmație, este ușor de observat, că $g(n,k) = f(n-1,k) + f(n-3,k-1)$. Mai rămâne să ținem cont și de relațiile $f(1,1) = 1, f(2,1) = 2, f(1,k) = 0, f(2,k) = 0, k \geq 2$.

Notă. În condițiile problemei numărul căutat nu va avea mai mult de 93 cifre zecimale. Pentru a utiliza numere atât de mari în program, numărul determinat al submulțimilor se va defini ca variabila de tip `string[93]`. La fel se utilizează vectori de lungimea 222, elementele cărora sunt de tipul `string[93]`. Afirmația, demonstrată mai sus ne permite utilizarea variabilelor de tip `string` pentru determinarea numărului submulțimilor în cauză.

```

Program Submultimi;
{clasele 10-12}

const nt = 444;
      kt = nt div 2;
type strb=string[93];
var i,j,l,n,k,code:integer;
    a,b,c:array[1..kt] of strb;
    s:strb;
    f:text;

procedure ssum(s1,s2:strb; var s3:strb);
var code: integer;
    i, j, l, q, r: byte;
    s: string[1];
begin
  if length(s1)<length(s2) then
  begin
    s3:=s2;
    s2:=s1;
    s1:=s3
  end;
  s3 := '';
  q := 0;
  for i:=0 to length(s2)-1 do
  begin
    j:=0;
    val( s1[length(s1)-i], l, code);
    j := j + l;
    val( s2[length(s2)-i], l, code);
    j := j + l + q;
    q := j div 10;
    r:=j mod 10;
    str(r,s);
    s3 := s + s3
  end;
  for i := length(s1) - length(s2) downto 1 do
  begin
    val(s1[i], l, code);
    j := l + q;
    q := j div 10;
    r := j mod 10;

```

```

    str(r,s);
    s3 := s + s3;
    if q=0 then
    begin
        s3 := copy(s1, 1, i-1) + s3;
        break
    end
end;
if q=1 then s3 := '1'+s3
end;

begin
    assign(f, 'SMULTIMI.IN');
    reset(f);
    read(f,s);
    close(f);

    l:=pos(' ',s);
    val(copy(s,1,l-1),n,code);
    delete(s,1,l);
    val(s,k,code);
    if k=0 then
    begin
        s:='1';
        assign(f, 'SMULTIMI.OUT');
        rewrite(f);
        writeln(f,s);
        close(f);
        exit;
    end;
    if k=1 then
    begin
        str(n,s);
        assign(f, 'SMULTIMI.OUT');
        rewrite(f);
        writeln(f,s);
        close(f);
        exit;
    end;
    if n<2*k then
    begin
        s:='0';

```

```

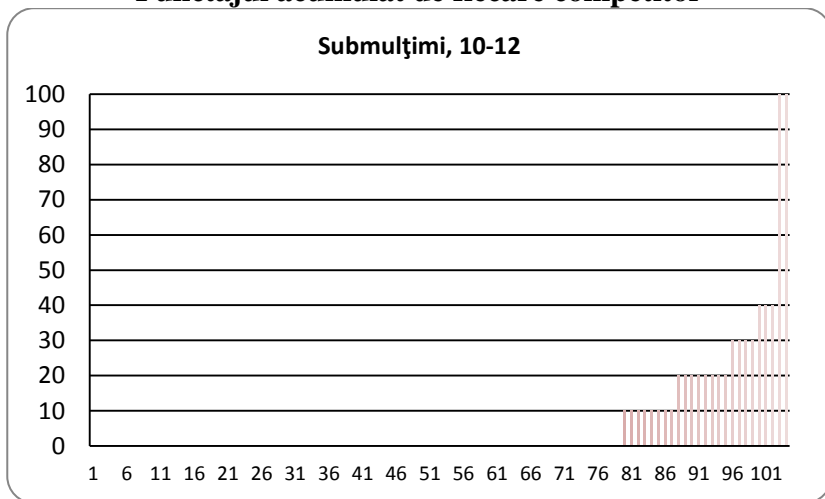
    assign(f, 'SMULTIMI.OUT');
    rewrite(f);
    writeln(f,s);
    close(f);
    exit;
end;

a[1]='1';
b[1]='2';
for j:=2 to k do
begin
    a[j]='0';
    b[j]='0'
end;
l:=n-2*(k-1);
for i:=3 to l do
begin
    str(i,c[1]);
    for j:=2 to k do ssum(b[j],a[j-1],c[j]);
    a:=b;
    b:=c;
end;
for i:=1 to k-2 do
    for l:=1 to 2 do
        begin
            for j:=i+1 to k do
                ssum(b[j],a[j-1],c[j]);
            a:=b;
            b:=c;
        end;
    ssum(b[k],a[k-1],c[k]);
    ssum(c[k],a[k-1],s);

    assign(f, 'SMULTIMI.OUT');
    rewrite(f);
    writeln(f,s);
    close(f);
end.

```

Punctajul acumulat de fiecare competitor



Notă: Pe orizontală sunt competitorii, simbolizați prin numerele 1, 2, 3, ... ș.a.m.d., iar pe verticală – punctajul fiecăruia din ei.

Focuri de artificii

Organizatorii Jocurilor Olimpice de iarnă de la Sochi din 2014 și-au propus realizarea unui adevărat spectacol de focuri de artificii. În acest scop se folosesc rachete speciale confecționate în blocuri. Într-un bloc sunt N rachete. Fiecare rachetă i , $i = 1, 2, 3, \dots, N$, se caracterizează prin următoarele proprietăți:

- h_i – înălțimea rachetei față de orizont;
- $[a_i, b_i]$ – intervalul de armonie a rachetei;
- f_i – spectaculozitatea (frumusețea) rachetei lansate.

Orice rachetă a blocului poate fi lansată prima. Rachetă $j < i$ poate fi lansată imediat după cea i a blocului doar dacă $a_j \leq h_i \leq b_j$; altfel aceasta nu poate fi lansată. Spectaculozitatea rachetelor nelansate este zero. Spectaculozitatea, obținută la folosirea unui bloc de rachete, se determină ca suma spectaculozităților rachetelor lansate ale blocului.

Sarcină. Elaborați un program, care ar ajuta organizatorii Jocurilor Olimpice să determine spectaculozitatea maximală a unui bloc de rachete dat.

Date de intrare. Fișierul text de intrare FOCURI.IN conține pe prima linie (linia 0) numărul natural N de rachete în bloc. Fiecare linie i , din următoarele N linii, conține câte patru numere naturale h_i , a_i , b_i și f_i , separate prin spațiu, ce caracterizează racheta i a blocului de rachete dat.

Date de ieșire. Fișierul text de ieșire FOCURI.OUT va conține pe prima linie numărul natural ce caracterizează spectaculozitatea maximală a blocului de rachete dat.

Restricții. $0 \leq N \leq 3000$; $0 \leq a_i, b_i, h_i \leq 1000000$. Timpul de execuție nu va depăși 0,5 secunde. Programul va folosi cel mult 32 Megaocteți de memorie operativă. Fișierul sursă va avea denumirea FOCURI.PAS, FOCURI.C sau FOCURI.CPP.

Exemplu

FOCURI . IN

```
5
9 0 6 4
5 7 8 1
7 0 6 2
2 1 5 3
9 3 8 2
```

FOCURI . OUT

```
10
```

Rezolvare

Din descrierea condițiilor de lansare a unei rachete j după o rachetă i , se pot deduce următoarele:

- ordinea apariției rachetelor în fișierul de intrare e semnificativă;
- pentru fiecare rachetă j , racheta care va fi lansată după ea apare în fișierul de intrare înainte de ea.

Dacă definim $chainLen_i$ ca fiind “gradul maxim posibil de frumusețe al unui spectacol care începe cu racheta i ”, atunci observăm că:

$$chainLen_i = 1 + \max_{k=0..i-1} chainLen_k, \text{daca } a_i \leq h_k \leq b_i .$$

Odată tabelul $chainLen$ (cu elementele $chainLen_i$, $i = 1, 2, \dots, N$) construit așa, rezultatul final (răspunsul la problemă) va fi elementul maxim din $chainLen$.

```
Program Focuri;
{clasele 10-12}

uses math;
type Racheta = record
    h: longint;
    a: longint;
    b: longint;
    f: longint;
end;

const MAXN = 5000;
```

```

var rachete: array[1..MAXN] of Racheta;
    chainLen: array[1..MAXN] of longint;

{calculeaza daca racheta a poate fi lansata dupa
racheta b}
function poateFiLansataDupa(var a: Racheta; var b:
Racheta): boolean;
begin
    poateFiLansataDupa := (a.a <= b.h) and (b.h <=
a.b);
end;

var n, i, j: integer;
f: text;
res, maxLen: longint;
begin
    assign(f, 'FOCURI.IN');
    reset(f);
    {citim datele de intrare}
    readln(f, n);
    for i:=1 to n do
        readln(f, rachete[i].h, rachete[i].a,
rachete[i].b, rachete[i].f);
        close(f);
        {rezolva}
        for i:=1 to n do
            begin
                maxLen:=0;
                for j:=1 to i-1 do
                    begin
                        if poateFiLansataDupa(rachete[j],
rachete[i]) and (chainLen[j] > maxLen) then
                            begin
                                maxLen := chainLen[j];
                            end;
                    end;
                chainLen[i] := maxLen + rachete[i].f;
            end;
        res := 0;
        for i := 1 to n do
            res := max(res, chainLen[i]);
        end;
end;

```

```

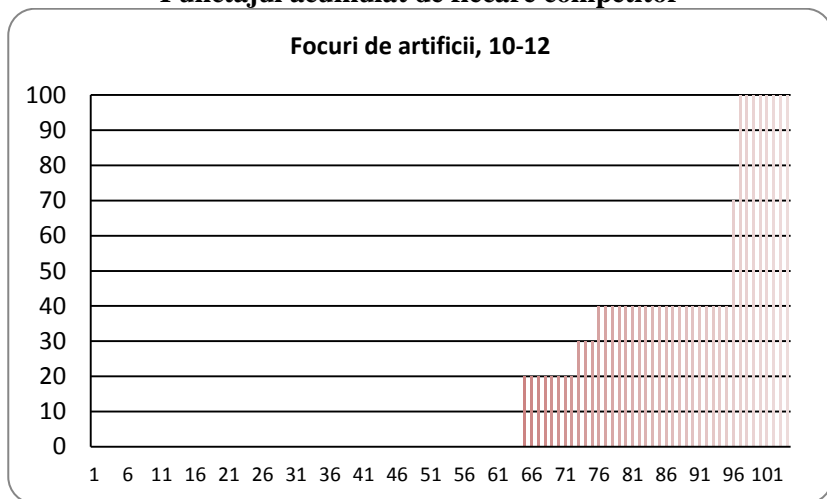
    {scriere date iesire}
    assign(f, 'FOCURI.OUT');
    rewrite(f);
    writeln(f, res);
    close(f);
end.

```

Consumul de resurse al algoritmului se deduce în mod direct din descrierea acestuia:

- consumul de timp procesor – pentru calcularea lui $chainLen_i$ se fac $i-1$ iteratii, deci numărul necesar de operații este $1+2+3+\dots+(n-1)=n(n-1)/2=O(n^2)$ și se încadrează lejer în restricția de timp impusă;
- consumul de memorie – se consumă spațiu pentru a păstra descrierea rachetelor, precum și tabelul $chainLen$. Deci consumul de memorie este $O(n)$.

Punctajul acumulat de fiecare competitor



Notă: Pe orizontală sunt competitorii, simbolizați prin numerele 1, 2, 3, ... ș.a.m.d., iar pe verticală – punctajul fiecăruia din ei.

Bacterii

Lena este pasionată de biologie. Efectuând diverse experimente, ea a descoperit o nouă specie de bacterii cu proprietăți interesante: în primul minut al vieții sale bacteria nu se reproduce (o vom numi bacterie tânără), iar în fiecare din următoarele minute ea se divide (o vom numi bacterie matură), dând naștere unei bacterii tinere. Fiecare bacterie trăiește un număr concret de minute, același pentru toate bacteriile. Lena a hotărât să determine câte bacterii vor fi după o perioadă de timp anumită.

Sarcină. Elaborați un program, care i-ar ajuta Lenei să calculeze numărul de bacterii după o perioadă de timp dată.

Date de intrare. Fișierul text de intrare BACTERII.IN conține pe prima linie trei numere naturale p , q și N , separate prin spațiu, ce reprezintă numărul de bacterii tinere la începutul experimentului (p), durata vieții unei bacterii în minute (q) și durata experimentului în minute (N). Bacterii mature la începutul experimentului nu sunt.

Date de ieșire. Fișierul text de ieșire BACTERII.OUT va conține pe prima linie numărul total de bacterii (tinere și mature) în populație după N minute ale experimentului.

Restricții. $0 \leq p, q, N \leq 10000$. Timpul de execuție nu va depăși 0,75 secunde. Programul va folosi cel mult 128 Megaocteți de memorie operativă. Fișierul sursă va avea denumirea BACTERII.PAS, BACTERII.C sau BACTERII.CPP.

Exemplul 1

BACTERII.IN

1 2 2

BACTERII.OUT

1

Exemplul 2

BACTERII.IN

1 3 5

BACTERII.OUT

4

Rezolvare

Soluția problemei se obține prin construirea vectorului B , elementul b_i al căruia reprezintă numărul de bacterii care au trăit i minute. Atunci, la iterația următoare avem:

1. $b_{i+1} = b_i, i = q - 1, q - 2, \dots, 1.$
2. $b_1 = b_2 + b_3 + \dots + b_q.$

Numerele b_i cresc exponențial și de aceea în program se cere realizarea aritmeticii numerelor întregi mari. Realizarea directă a algoritmului are complexitate cubică (calcularea primului element ca suma elementelor în ciclu după timp, realizarea aritmeticii numerelor mari). Dar se poate observa că suma elementelor la fiecare iterație se modifică doar prin eliminarea ultimului element (b_q) și adăugarea unui prim element nou (b_1). De aceea, notând prin S suma

$$S = b_1 + b_2 + b_3 + \dots + b_q,$$

obținem următorii doi pași de efectuat iterativ:

1. $b_{i+1} = b_i, i = q - 1, q - 2, \dots, 1.$
2. $S := S - b_q.$
3. $b_1 = S.$
4. $S := S + b_1.$

În acest caz complexitatea algoritmului este pătratică.

O altă cale de obținere a soluției constă în deducerea formulei generale pentru numărul total $F(N)$ de bacterii după N minute ale experimentului. Un exemplu este prezentat în tabelul următor:

N	b_i/p						$F(N)/p$
	$i = 1$	2	3	4	...	$q - 1$	
1	1	0	0	0	...	0	1
2	1	1	0	0	...	0	2
3	2	1	1	0	...	0	4
4	4	2	1	1	...	0	8
...
$q - 1$	2^{q-3}	2^{q-4}	2^{q-5}	2^{q-6}	...	1	2^{q-2}
q	2^{q-2}	2^{q-3}	2^{q-4}	2^{q-5}	...	2	$2^{q-1} - 1$
$q + 1$	$2^{q-1} - 1$	4	$2(2^{q-1} - 2)$
$q + 2$	$2(2^{q-1} - 2)$	8	$4(2^{q-1} - 3)$
$q + 3$	$4(2^{q-1} - 3)$	16	$8(2^{q-1} - 4)$
...
$q + k$	$2^{k-1}(2^{q-1} - k)$	$2^k(2^{q-1} - k - 1)$

În tabel nu sunt prezentate cazurile:

- 1) $q = 0, F(N) = 0;$
- 2) $q > N = 0, F(N) = p.$

Astfel, avem

$$F(N) = \begin{cases} 0, & q = 0 \\ p, & q > N = 0 \\ 2^{N-1} p, & q > N > 0 \\ 2^{N-q} (2^{q-1} - N + q - 1)p, & N \geq q > 0. \end{cases}$$

În programul Bacterii, codul sursă al căruia urmează, este realizată prima cale de obținere a soluției scontate.

```
Program Bacterii;
{clasele 10-12}

{begin of biginteger code}
const MAX_SIZE = 800;
      DIVIDER = 10000;
      MAX_LT = 10005;
type TDigits = array[1..MAX_SIZE] of integer;
type PDigits = ^TDigits;

type BigInteger = record
  digits: PDigits;
  size: integer;
end;

var max sz:integer;

function Init(num: longint):
  BigInteger;
var res: BigInteger;
    i: integer;
begin
  new(res.digits);
  for i := 1 to MAX_SIZE do
    res.digits^[i] := 0;
  res.size := 0;
```

```

i := num;
if i = 0 then res.size := 1;
while i <> 0 do
begin
inc(res.size);
res.digits^[res.size] := i mod DIVIDER;
i := i div DIVIDER;
end;
Init := res;
end;

function Add(a, b: BigInteger):
BigInteger;
var tmp: BigInteger;
res, i, aux: integer;
begin
tmp := Init(0);
res := 0;
tmp.size := a.size+1;
if a.size < b.size then
tmp.size := b.size+1;

for i := 1 to tmp.size do
begin
aux := a.digits^[i] + b.digits^[i] + res;
tmp.digits^[i] := aux mod DIVIDER;
res := aux div DIVIDER;
end;
if tmp.digits^[tmp.size] = 0 then
tmp.size := tmp.size - 1;
if (tmp.size > max_sz) then max_sz := tmp.size;
if (tmp.size > MAX_SIZE) then
begin
writeln('tmp.size = ', tmp.size, ', dying');
halt(2);
end;
Add := tmp;
end;

function Subst(a, b:BigInteger):BigInteger;
var tmp: BigInteger;
res, i, aux: integer;

```

```

begin
  tmp := Init(0);
  tmp.size := a.size;
  res := 0;

  for i := 1 to tmp.size do
  begin
    aux := a.digits^[i] - b.digits^[i] - res;
    tmp.digits^[i] := (aux + DIVIDER) mod DIVIDER;
    if aux >= 0 then res := 0 else res := 1;
  end;
  Subst := tmp;
end;

procedure Print(var f: Text; a: BigInteger);
var i, k, tmp: integer;
begin
  write(f, a.digits^[a.size]);
  for i := a.size-1 downto 1 do
  begin
    k := DIVIDER;
    tmp := a.digits^[i];
    while k > 1 do
    begin
      k := k div 10;
      write (f, tmp div k);
      tmp := tmp mod k;
    end;
  end
end;

{end of biginteger code}

var accumulator: BigInteger;
  b: array [1..MAX_LT] of BigInteger;
  tmp1, tmp2: BigInteger;
  p, t, lt, i, j: longint;
  stdin, stdout: Text;

begin
  max_sz := -1;
  assign(stdin, 'BACTERII.IN');

```



```

reset(stdin);

read(stdin, p, lt, t);
close(stdin);

assign(stdout, 'BACTERII.OUT');
rewrite(stdout);

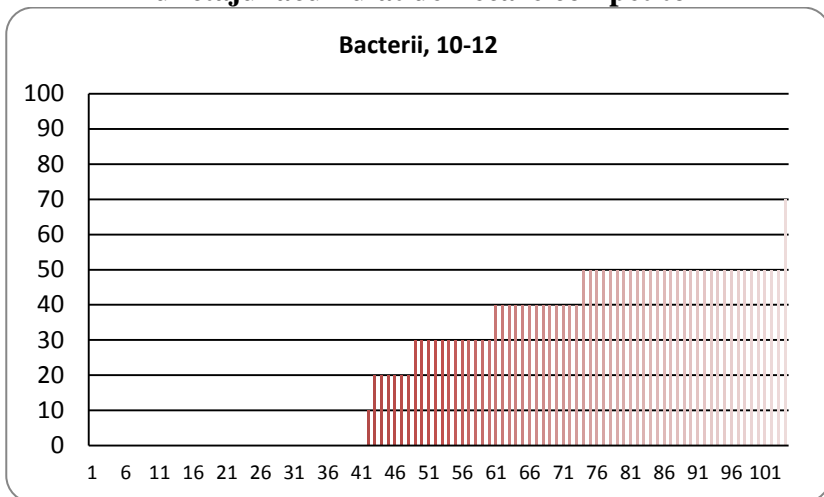
if t = 0 then
begin
  writeln(stdout, p);
  close(stdout);
  exit;
end;
if lt = 0 then
begin
  writeln(stdout, 0);
  close(stdout);
  exit;
end;

for i:=1 to lt do
  b[i] := Init(0);
  b[1] := Init(p);
  accumulator := b[1];
for j := 1 to t do
begin
  tmp1 := b[1];
  tmp2 := b[lt];
  for i := lt downto 2 do
    b[i] := b[i - 1];
  b[1] := Subst(accumulator, tmp1);
  accumulator := Add(accumulator, b[1]);
  accumulator := Subst(accumulator, tmp2);
end;

Print(stdout, accumulator);
close(stdout);
writeln('max_sz = ', max_sz);
end.

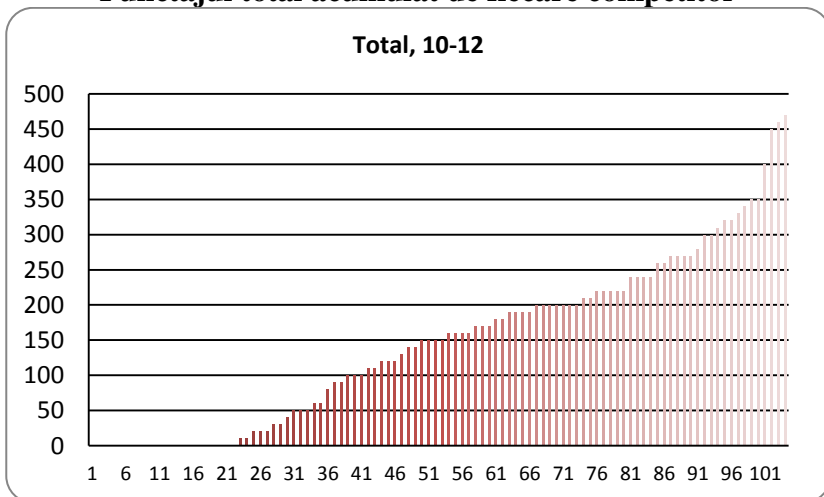
```

Punctajul acumulat de fiecare competitor



Notă: Pe orizontală sunt competitorii, simbolizați prin numerele 1, 2, 3, ... ș.a.m.d., iar pe verticală – punctajul fiecăruia din ei.

Punctajul total acumulat de fiecare competitor



Notă: Pe orizontală sunt competitorii, simbolizați prin numerele 1, 2, 3, ... ș.a.m.d., iar pe verticală – punctajul fiecăruia din ei.

Lista participanților

Elevul	Clasa	Instituția	Localitatea	Raionul/ municipiul
Andrieș Dan	12	Liceul Teoretic "M.Eliade"	Chișinău	Chișinău
Ardeleanu Irina	10	Liceul Teoretic "M.Eminescu"	Anenii Noi	Anenii Noi
Arhiliuc Cristina	12	Liceul "Prometeu-Prim"	Chișinău	Chișinău
Badareu Gabriela	10	Liceul Teoretic "C. Spataru"	Leova	Leova
Bahov Vladimir	11	Liceul Teoretic "M. Eminescu"	Leova	Leova
Balan Denis	11	Liceul Teoretic "I. Vatamanu"	Strășeni	Strășeni
Balta Dorin	12	Liceul Teoretic "Ștefan Vodă"	Ștefan Vodă	Ștefan Vodă
Belibov Dan	11	Liceul Teoretic Varnița	Varnița	Anenii Noi
Beriozchin Evghenii	9	Liceul Teoretic "Orizont", Durlești	Chișinău	Chișinău
Bezdrighin Marcel	10	Liceul "Prometeu-Prim"	Chișinău	Chișinău
Bobicov Danil	12	Liceul Teoretic Tvardița	Tvardița	Taraclia
Borta Alexandru	10	Liceul Teoretic "Olimp"	Costești	Ialoveni
Boruțchi Vladimir	10	Liceul Teoretic "A.Pușkin"	Rezina	Rezina
Brădișteanu Elisaveta	11	Liceul Teoretic "M.Eminescu"	Căușeni	Căușeni
Buleza Roman	11	Liceul Teoretic "B.P.Hasdeu"	Drochia	Drochia
Burungiu Cristian	12	Liceul Teoretic "M.Eminescu"	Ungheni	Ungheni
Calistru Camelia	10	Liceul Teoretic "L.Damian"	Rîșcani	Rîșcani
Caraiman Olivia	11	Liceul Teoretic "M. Eminescu"	Bălți	Bălți
Casap Dumitru	12	Liceul Teoretic "M.Sadoveanu"	Ocnița	Ocnița
Catana Vasile	11	Liceul Academiei de Științe a Moldovei	Chișinău	Chișinău
Cazacu Dana	9	Gimn. Verejeni	Verejeni	Telenești
Cepaliga Vladislav	8	Liceul Teoretic nr. 1	Tiraspol	Tiraspol
Cernei Eugeniu	12	Liceul Teoretic "Principesa N. Dadiani"	Chișinău	Chișinău
Cervac Petru	11	Liceul Teoretic "C.Stere"	Soroca	Soroca
Chetruș Antonina	10	Liceul Teoretic "H.Botev"	Valea Perjei	Taraclia
Chihai Mihai	11	Liceul Academiei de Științe a Moldovei	Chișinău	Chișinău
Ciobanu Grigore	11	Liceul Teoretic "B.Cazacu"	Nisporeni	Nisporeni
Ciobanu Lilian	12	Liceul Academiei de Științe a Moldovei	Chișinău	Chișinău

Elevul	Clasa	Instituția	Localitatea	Raionul/ municipiul
Ciornei Florin	9	Liceul "Prometeu-Prim"	Chișinău	Chișinău
Cirimpei Dumitru	12	Liceul Teoretic "M. Eminescu"	Bălți	Bălți
Ciuntu Victor	12	Liceul "Prometeu-Prim"	Chișinău	Chișinău
Codiță Mihai	9	Liceul Teoretic "M. Eminescu"	Leova	Leova
Codreanu Maria	10	Liceul Teoretic Ruseștii Noi	Ruseștii Noi	Ialoveni
Cojocari Valeriu	9	Liceul Teoretic "Orizont", Durlești	Chișinău	Chișinău
Cojocaru Gabriel	7	Liceul Teoretic "I. Vodă"	Cahul	Cahul
Condrațiu Mihai	10	Liceul Teoretic "V. Alecsandri"	Ungheni	Ungheni
Cotos Alexandru	11	Liceul "Prometeu-Prim"	Chișinău	Chișinău
Cotruță Vlad	11	Liceul Teoretic Criuleni	Criuleni	Criuleni
Covali Cristian	12	Colegiul Financiar-Bancar	Chișinău	Chișinău
Covali Victor	11	Liceul Teoretic "M. Sadoveanu"	Hîncești	Hîncești
Cucer Denis	12	Liceul Teoretic "M. Eminescu"	Drochia	Drochia
Cuciuc Iulian	9	Liceul Teoretic Varnița	Varnița	Anenii Noi
Diaconu Elena	12	Liceul Teoretic "Olimp"	Costești	Ialoveni
Digori Andrei	11	Liceul Teoretic "O. Ghibu"	Orhei	Orhei
Dilan Nicolae	11	Liceul Teoretic "M. Eminescu"	Căușeni	Căușeni
Dlujanschi Dan	12	Liceul Teoretic "L. Damian"	Rîșcani	Rîșcani
Dodon Aurel	9	Liceul Teoretic "M. Sadoveanu"	Călărași	Călărași
Dorogan Sandu	11	Liceul Teoretic "P. Rareș"	Soroca	Soroca
Draguțan Egor	12	Liceul Teoretic "N. Gheorghiu"	Chișinău	Chișinău
Drumea Vasile	10	Liceul Teoretic "B. Cazacu"	Nisporeni	Nisporeni
Druță Gheorghe	12	Liceul "Prometeu-Prim"	Chișinău	Chișinău
Dumbravă George	8	Liceul Teoretic "E. Coșeriu"	Fălești	Fălești
Duplachi Cornel	12	Liceul Teoretic "C. Spataru"	Leova	Leova
Feraru Gabriela	10	Liceul Teoretic "M. Sadoveanu"	Hîncești	Hîncești
Gaidău Mihai	10	Liceul Teoretic "I. Vatamanu"	Strășeni	Strășeni
Ghilețchii Denis	9	Liceul Teoretic "G. Gaidarji"	Comrat	Comrat
Glingeanu Andrei	12	Liceul Teoretic "M. Eminescu"	Cahul	Cahul

Elevul	Clasa	Instituția	Localitatea	Raionul/ municipiul
Gnatiuc Denis	11	Liceul Teoretic "I.Creangă"	Florești	Florești
Gorceac Vladislav	11	Liceul Teoretic "Dm.Cantemir"	Chișinău	Chișinău
Grigoraș Victoria	11	Liceul Teoretic "Ștefan cel Mare"	Rezina	Rezina
Groza Vasile	12	Liceul Teoretic "I. Creangă"	Bălți	Bălți
Guidea Marin	11	Liceul Teoretic "B.Cazacu"	Nisporeni	Nisporeni
Guțu Dan	10	Liceul Teoretic "Orizont", Durlești	Chișinău	Chișinău
Guzovatii Anatolii	12	Liceul Academiei de Științe a Moldovei	Chișinău	Chișinău
Herța Alina	9	Liceul Teoretic "A.Donici"	Ciuciuleni	Hîncești
Iusumbeli Vladislav	9	Liceul Teoretic "S.Baranovski"	Copceac	Ceadr-Lunga
Ivanenco Valentin	11	Liceul Teoretic nr. 1	Tiraspol	Tiraspol
Jerebțov Dmitrii	10	Liceul Teoretic nr. 1	Tiraspol	Tiraspol
Lazăr Ion	9	Liceul "Prometeu-Prim"	Chișinău	Chișinău
Levițchi Alexandru	8	Liceul Teoretic "M.Eminescu"	Chișinău	Chișinău
Lobusov Vadim	9	Liceul Teoretic "Ștefan cel Mare"	Bălți	Bălți
Lungu Cătălin	10	Liceul Teoretic Criuleni	Criuleni	Criuleni
Macari Ana	10	Liceul Teoretic "Dm. Cantemir"	Mîndrești	Telenești
Malai Victor	8	Liceul Teoretic "M.Eminescu"	Chișinău	Chișinău
Marambei Nicoleta	11	Liceul Teoretic "L.Blaga"	Telenești	Telenești
Marievschi Alexandru	12	Liceul Teoretic "A.Mateevici"	Pîrlița	Ungheni
Mașurceac Serghei	9	Liceul Teoretic "I.Creangă"	Florești	Florești
Mavrodi Dmitrii	10	Liceul Teoretic "G. Gaidarji"	Comrat	Comrat
Maxian Nicu	12	Liceul Teoretic "I.Creangă"	Florești	Florești
Mihailenco Dmitrii	9	Gimnaziul umanist-matematic	Tiraspol	Tiraspol
Mihalache Andrei	10	Liceul Academiei de Științe a Moldovei	Chișinău	Chișinău
Mocanu Alexandrina	12	Liceul Teoretic "Dm. Cantemir"	Cantemir	Cantemir
Moglan Mihai	7	Liceul Teoretic "I. Hasdeu"	Chișinău	Chișinău
Morgun Vadim	9	Liceul Teoretic nr. 1	Tiraspol	Tiraspol
Morozov Fiodor	12	Liceul Teoretic "I.Vazov"	Taraclia	Taraclia
Moseev Anastasia	9	Gimn. "M.Sadoveanu"	Cantemir	Cantemir

Elevul	Clasa	Instituția	Localitatea	Raionul/ municipiul
Moșnoi Ion	12	Liceul Academiei de Științe a Moldovei	Chișinău	Chișinău
Motroi Valeriu	11	Liceul Academiei de Științe a Moldovei	Chișinău	Chișinău
Movila Alexandru	11	Liceul Teoretic "M.Viteazul"	Chișinău	Chișinău
Nanii Gheorghe	12	Liceul Teoretic "M. Sadoveanu"	Călărași	Călărași
Negară Taisia	12	Liceul Teoretic "O. Ghibu"	Orhei	Orhei
Oieneagă Tatiana	11	Liceul Teoretic "M.Eminescu"	Sîngerei	Sîngerei
Ou Andrei	12	Liceul Teoretic Puhoi	Puhoi	Ialoveni
Panfilii Cătălin-Ion	9	Liceul Teoretic Criuleni	Criuleni	Criuleni
Paraschiv Artur	10	Liceul Teoretic "M. Eminescu"	Florești	Florești
Patraș Cristian	10	Liceul Teoretic "O. Ghibu"	Orhei	Orhei
Pîslari Alexandru	9	Liceul Teoretic "C.Popovici"	Nihoreni	Rîșcani
Plagov Vladimir	11	Liceul Teoretic "I.Vazov"	Taraclia	Taraclia
Plamadeala Dumitru	9	Liceul Teoretic "Ștefan cel Mare"	Taraclia	Căușeni
Plotnicu Elena	9	Liceul Teoretic "V.Alecsandri"	Sîngerei	Sîngerei
Pupeza Alexandr	11	Liceul Teoretic "N.Gogol"	Chișinău	Chișinău
Raru Dumitru	12	Liceul Teoretic "I.Vodă"	Cahul	Cahul
Rimskii Denis	11	Liceul Teoretic "Dm. Cantemir"	Chișinău	Chișinău
Rozimovschi Denis	10	Liceul Teoretic "Olimp"	Sîngerei	Sîngerei
Russu Vadim	10	Colegiul de Informatică	Chișinău	Chișinău
Russu Vicu	11	Liceul Teoretic "M.Sadoveanu"	Ocnița	Ocnița
Savin Vadim	10	Colegiul Financiar-Bancar	Chișinău	Chișinău
Savva Dumitru	11	Liceul Teoretic "Orizont", Durlești	Chișinău	Chișinău
Savva Emilia	7	Liceul Teoretic "I.Creangă"	Chișinău	Chișinău
Schidu Luca	12	Liceul Teoretic Dubăsarii Vechi	Dubăsarii Vechi	Criuleni
Scifos Eugen	12	Liceul Teoretic Negureni	Negureni	Telenești
Scripchin Mihail	9	Liceul Teoretic "I.Creangă"	Cimișlia	Cimișlia
Șenișeuțchi Nicolai	11	Liceul Teoretic "A. Mateevici"	Șoldănești	Șoldănești
Șeremet Vlad	11	Liceul Teoretic "Orizont", Durlești	Chișinău	Chișinău
Sezghin Erol	10	Liceul Teoretic nr.2, Vulcănești	Vulcănești	UTAG

Elevul	Clasa	Instituția	Localitatea	Raionul/ municipiul
Sirbu Corina	11	Liceul Teoretic "M.Eminescu"	Cimișlia	Cimișlia
Străinu Dragoș	11	Colegiul Financiar-Bancar	Chișinău	Chișinău
Stratulat Ștefan	10	Liceul Teoretic "I. Vatamanu"	Strășeni	Strășeni
Țelinschi Artiom	9	Gimnaziul Berezovca	Berezovca	Ocnîța
Terzi Andrei	11	Liceul Teoretic "I.Vodă"	Cahul	Cahul
Țibuleac Diana	9	Liceul Teoretic Larga	Larga	Briceni
Tidva Vladimir	10	Gimnaziul umanist-matematic	Tiraspol	Tiraspol
Timoftii Victor	12	Liceul Teoretic "M.Eminescu"	Căinari	Căușeni
Trifan Alexandrina	10	Liceul Teoretic "M. Sadoveanu"	Călărași	Călărași
Trifan Tamara	11	Liceul Academiei de Științe a Moldovei	Chișinău	Chișinău
Tuceac Ghenadii	9	Liceul Teoretic Danu	Danu	Glodeni
Umanschii Ianic	8	Liceul Teoretic "M.Eminescu"	Drochia	Drochia
Umanschii Pavel	12	Liceul Teoretic "M.Eminescu"	Drochia	Drochia
Valeanu Valentin	10	Liceul Teoretic "B.Cazacu"	Nisporeni	Nisporeni
Vatamaniuc Dan	12	Liceul "Prometeu-Prim"	Chișinău	Chișinău
Vidrașcu Ecaterina	12	Liceul Teoretic "B.Cazacu"	Nisporeni	Nisporeni
Vieru Andrei	11	Liceul Teoretic "V.Alecsandri"	Ungheni	Ungheni
Vîrlan Liviu	12	Liceul Teoretic "M.Sadoveanu"	Hîncești	Hîncești
Vovcenko Ivan	12	Liceul Teoretic "Dm.Cantemir"	Chișinău	Chișinău
Vrabie Victor	11	Liceul Teoretic "B.Cazacu"	Nisporeni	Nisporeni
Vrabii Valeriu	12	Liceul Teoretic Visoca	Visoca	Soroca

Lista premianților

Locul	Elevul	Clasa	Profesorul	Instituția	Localitatea	Municipiul/ raionul
1	Cojocari Valeriu	9	Corlat Sergiu	Liceul Teoretic "Orizont", Durlești	Chișinău	Chișinău
1	Ciuntu Victor	12	Adam Ecaterina	Liceul "Prometeu-Prim"	Chișinău	Chișinău
1	Savva Dumitru	11	Corlat Sergiu	Liceul Teoretic "Orizont", Durlești	Chișinău	Chișinău
1	Bezdrighin Marcel	10	Dragan Galina	Liceul "Prometeu-Prim"	Chișinău	Chișinău
2	Guzovatii Anatolii	12	Miron Raisa	Liceul Academiei de Științe a Moldovei	Chișinău	Chișinău
2	Lazăr Ion	9	Dragan Galina	Liceul "Prometeu-Prim"	Chișinău	Chișinău
2	Morgun Vadim	9	Șagoian Tamara	Liceul Teoretic nr. 1	Tiraspol	Tiraspol
2	Umanschii Pavel	12	Chistruga Gheorghe	Liceul Teoretic "M.Eminescu"	Drochia	Drochia
2	Vrabie Victor	11	Brodicico Valeriu	Liceul Teoretic "B.Cazacu"	Nisporeni	Nisporeni
2	Șeremet Vlad	11	Corlat Sergiu	Liceul Teoretic "Orizont", Durlești	Chișinău	Chișinău
2	Russu Vadim	10	Iordăchiță E.	Colegiul de Informatică	Chișinău	Chișinău
2	Jerebțov Dmitrii	10	Armaș Marina	Liceul Teoretic nr. 1	Tiraspol	Tiraspol
2	Valeanu Valentin	10	Brodicico Valeriu	Liceul Teoretic "B.Cazacu"	Nisporeni	Nisporeni
3	Ciornei Florin	9	Dragan Galina	Liceul "Prometeu-Prim"	Chișinău	Chișinău
3	Umanschii Ianic	8	Chistruga Gheorghe	Liceul Teoretic "M.Eminescu"	Drochia	Drochia
3	Beriozchin Evghenii	9	Corlat Sergiu	Liceul Teoretic "Orizont", Durlești	Chișinău	Chișinău
3	Moșnoi Ion	12	Miron Raisa	Liceul Academiei de Științe a Moldovei	Chișinău	Chișinău
3	Ciobanu Lilian	12	Miron Raisa	Liceul Academiei de Științe a Moldovei	Chișinău	Chișinău
3	Marievschi Alexandru	12	Ciupercă Romeo	Liceul Teoretic "A.Mateevici"	s.Pîrlița	Ungheni

Locul	Elevul	Clasa	Profesorul	Instituția	Localitatea	Municipiul/ raionul
3	Ciobanu Grigore	11	Brodicico Valeriu	Liceul Teoretic "B.Cazacu"	Nisporeni	Nisporeni
3	Ivanenco Valentin	11	Șagoian Tamara	Liceul Teoretic nr. 1	Tiraspol	Tiraspol
3	Pupeza Alexandr	11	Panocec Tatiana	Liceul Teoretic "N.Gogol"	Chișinău	Chișinău
3	Mihalache Andrei	10	Miron Raisa	Liceul Academiei de Științe a Moldovei	Chișinău	Chișinău
3	Savin Vadim	10	Gîncu Silviu	Colegiul Financiar-Bancar	Chișinău	Chișinău
3	Gaidău Mihai	10	Țîrdea Lidia	Liceul Teoretic "I. Vatamanu"	Strășeni	Strășeni
m	Plamadeala Dumitru	9	Traci Pelaghia	Liceul Teoretic "Ștefan cel Mare"	s. Taraclia	Căușeni
m	Iusumbeli Vladislav	9	Dragan Nicolai	Liceul Teoretic "S.Baranovski"	s.Copceac	Ceadâr-Lunga
m	Moglan Mihai	7	Țurcan Ludmila	Liceul Teoretic "I. Hasdeu"	Chișinău	Chișinău
m	Covali Cristian	12	Gîncu Silviu	Colegiul Financiar-Bancar	Chișinău	Chișinău
m	Cirimpei Dumitru	12	Curbet Gheorghe	Liceul Teoretic "M. Eminescu"	Bălți	Bălți
m	Vidrașcu Ecaterina	12	Brodicico Valeriu	Liceul Teoretic "B.Cazacu"	Nisporeni	Nisporeni
m	Balan Denis	11	Gaidău Maria	Liceul Teoretic "I. Vatamanu"	Strășeni	Strășeni
m	Belibov Dan	11	Druc Tatiana	Liceul Teoretic Varnița	s.Varnița	Anenii Noi
m	Cotos Alexandru	11	Zaim Sofia	Liceul "Prometeu-Prim"	Chișinău	Chișinău
m	Trifan Tamara	11	Miron Raisa	Liceul Academiei de Științe a Moldovei	Chișinău	Chișinău
m	Stratulat Ștefan	10	Țîrdea Lidia	Liceul Teoretic "I. Vatamanu"	Strășeni	Strășeni
m	Trifan Alexandrina	10	Gavriliță Alexei	Liceul Teoretic "M. Sadoveanu"	Călărași	Călărași

Premianții Olimpiadei Republicane la Informatică, Ediția 2014

