

**Pentru admitere la
Matematică și
Universității din**

Culegere de INFORM ATICĂ

**Facultatea de
Informatică a
București**

Lixandru Andrei-Stefan
Alexandru Mihai
Ariana Ionescu

Alex Cernat
Florin Vasiliu
Alexandru Mihai

Marian Dimofte
Adrian Rotarasu
Mihail Mihai

Profesor îndrumător: Anca Dobrovat

București
2022

Cuprins

Sintaxa de C++	3
Grafuri si arbori cu rădăcină	7
Subprograme recursive	14
Structuri de Date	21
Tablouri	28
Siruri de caractere	66
Algoritmi si metode de programare	74
Barem	78

1. Variabila x este de tip real. Pentru a verifica dacă valoarea variabilei x aparține mulțimii $[-5, 12] \cap (3, 20)$ se va utiliza următoarea expresie:

- a) $(x \leq 12) \&\& (x > 3)$
- b) $(x \leq 12) \parallel (x > 3)$
- c) $(x < 20) \parallel (x \geq -5)$
- d) $(x \leq 12) \&\& (x \geq 3)$

2. Variabila x este de tip real. Pentru a verifica dacă valoarea variabilei x aparține mulțimii $[-15, 12] \cup \{13, 14, 15\}$ se va utiliza următoarea expresie:

- a) $!((x \geq -15) \parallel (x \leq 12) \&\& (x \neq 13) \&\& (x \neq 14) \&\& (x \neq 15))$
- b) $!(!((x \geq -15) \&\& (x \leq 12)) \&\& (x == 13) \&\& (x == 14) \&\& (x == 15))$
- c) $!((x < -15) \parallel (x > 12) \&\& (x \neq 13) \&\& (x \neq 14) \&\& (x == 15))$
- d) $!((x < -15) \parallel (x > 12) \&\& (x \neq 13) \&\& (x \neq 14) \&\& (x \neq 15))$

3. Variabilele x și y sunt tip int. Care dintre expresiile C/C++ de mai jos are valoarea 1 dacă și numai dacă valorile întregi nenule memorate în variabilele x și y sunt egale?

- a) $(x \% y == 0) \&\& (y \% x == 0) \&\& (x * y > 0)$
- b) $!((x \leq y) \&\& (y > x))$
- c) $(x \leq y) \parallel (y \leq x)$
- d) $\text{pow}(x, 2) == y * y$

4. Care dintre expresiile următoare este echivalentă cu expresia:

$$((a > 3) \&\& (a < 15)) \parallel (a \neq b)?$$

- a) $!((a \leq 3) \parallel (a > 15)) \parallel !(a == b)$
- b) $!((a \leq 3) \parallel (a \geq 15)) \parallel !(a == b)$
- c) $!((a < 3) \parallel (a \geq 15)) \parallel !(a == b)$
- d) $!(!((a > 3) \parallel (a < 15)) \parallel !(a == b))$

5. Variabilele x, y și t sunt reale. Știind că $x < y$, care din următoarele expresii are valoarea 1 dacă și numai dacă numărul memorat în t NU aparține intervalului (x, y) ?

- a) $!((t > x) \&\& (t \leq y))$
- b) $!((t \geq x) \parallel (t \leq y))$
- c) $!((t > x) \parallel (t < y))$
- d) $!((t > x) \&\& (t < y))$

6. Precizați ce se va afișa după executarea secvenței de program de mai jos

```

a[0] = 3; a[1] = 4; a[2] = 5;

for(i = 0; i < 3 &&aux == 0; i++)
if(pow(a[i%3],2) == pow(a[(i+1)%3],2) +
pow(a[(i+2)%3],2)

    aux = 1;
cout<<aux;

```

- a)nu compilează
- b)1
- c)0
- d)''aux''

7. Fie a[0]; a[1]; a[2] laturile unui triunghi oarecare.Pentru ce tip de triunghi secvența de mai jos afișează 1?

```

a[0] = 3; a[1] = 4; a[2] = 5;

for(i = 0; i < 3 &&aux == 0; i++)
if(pow(a[i%3],2) == pow(a[(i+1)%3],2) +
pow(a[(i+2)%3],2)

    aux = 1;
cout<<aux;

```

- a)nu compilează
- b)triunghi oarecare
- c)triunghi dreptunghic
- d)triunghi isoscel

8. Fie n un numar natural .

```

for(i = 1; i ≤ n; i++)
    for(j = n; j ≥ i; j--)
        for(k = i; k ≤ j; k++)
            cout<<"*";

```

Precizați care dintre următoarele afirmații este adevărată:

- a) Pentru n = 3 subalgoritmul afișează 9 steluțe
- b) Pentru n = 5 subalgoritmul afișează 10 steluțe
- c) Pentru n = 3 subalgoritmul afișează 11 steluțe
- d) Pentru n = 5 subalgoritmul afișează 35 steluțe

9. Fie [x] partea întreagă a numărului x .Indicați o expresie C/C++ care afișează același rezultat ca a expresiei aritmetice alăturate: $\frac{([7,13]+1)}{2+[6,14]}$

- a) $(\text{floor}(7.13)/2 + \text{ceil}(6.14))$
- b) $((\text{floor}(7.13) + 1)/2 + \text{ceil}(6.14))$
- c) $\text{ceil}(7.13)/(2 + \text{ceil}(6.14))$
- d) $\text{ceil}(7.13)/(2 + \text{floor}(6.14))$

10. Oare ce face?

```

int main(){
    int n, k, aux, i, numarator_1 = 1, numarator_1 = 1, numitor_2 = 1;

    cin>>n;
    aux = 1;
    cout<<"1 \n";
    while(aux <= n){
        for(k = 0; k <= aux; k ++){
            if(k == aux || k == 0){
                cout<<"1";
                if(k == aux) cout<<endl;}
            else{
                for(i = 1; i < aux; i ++){
                    numarator_1 = numarator_1 * i;
                    for(i = 1; i <= (aux - 1) - (k - 1); i ++){
                        numitor_1 = numitor_1 * i;
                        for(i = 2; i < k; i ++){
                            numitor_1 = numitor_1 * i;
                            for(i = 1; i <= (aux - 1) - k; i ++){
                                numitor_2 = numitor_2 * i;
                                for(i = 1; i <= k; i ++){
                                    numitor_2 = numitor_2 * i;
                                }
                            }
                        }
                    }
                }
            }
        }
        cout<<(numarator_1/numitor_1) + (numarator_1/numitor_2)<<" ";
        numarator_1 = 1; numitor_1 = 1; numitor_2 = 1;
        aux ++;
    }
    return 0;}

```

- a) Afișează triunghiul lui Pascal
- b) Nu compilează
- c) Calculează suma $C_n^0 + C_n^1 + \dots + C_n^n$
- d) Nu funcționează pentru $n = 2k + 1, \forall k \in \mathbb{N}$

11. Pentru ce valori secvența următoare afișează un număr întreg?

```
cout<<sqrt(abs(pow(b,2) - 4 * a * c))/(2 * a)
```

- a) (1, 2, 3)
- b) (1, 2, 9)
- c) (1, 2, 10)
- d) (1, 3, 19)

12. Cu ce putem înlocui punctele de suspensie roșii pentru a se afișa imaginea alăturată:

```
const char * a = "...";
```

```
int i, j = 0, k;
```

```
k = strlen(a);
```

```
for(i = 0; i < strlen(a); i++){
```

```
cout<< ...<< " "<<a + strlen(a) - i + 1<<a + k<<" " <<...;
```

```
k --;
```

```
if(i != strlen(a) - 1){cout<<endl;}
```

```
}
```

```
cout<<endl;
```

```
k = 0;
```

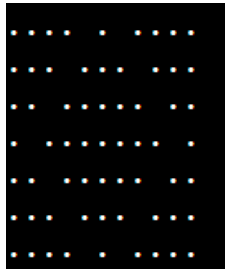
```
for(i = strlen(a); i ≥ 0; i++){
```

```
if(k != 0)
```

```
cout<<a + i<<" "<<a + j - 1<<a + k<<" "<<a + i<<endl;
```

```
k ++;
```

```
j ++;}
```



- a) $a + i - 1$
- b) $a + i + 1$

- c) $a + i$
- d) $a - i$

Grafuri si arbori cu rădăcină

1. Parcurgerile în postordine și preordine ale unui arbore binar sunt d e b f g c a și respectiv a b d e c f g. Parcurgerea în inordine a aceluiași arbore este:
 - a) f g c a b d e
 - b) d b e a f c g
 - c) a b c d e f g
 - d) g f c a e d b
2. Se consideră graful neorientat definit prin mulțimea vârfurilor $V = \{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$ și mulțimea muchiilor $E = \{ [1, 2], [1, 4], [2, 3], [2, 6], [3, 6], [4, 3], [4, 5] \}$. Ordinea în care sunt vizitate vârfurile corespunzător parcurgerii în adancime (DFS) pornind din varful 4 poate fi:
 - a) 4, 1, 3, 5, 2, 6

b) 4, 1, 5, 2, 3, 6

c) 4, 1, 2, 3, 5, 6

d) 4, 1, 2, 3, 6, 5

3. Precizați care este numărul maxim de noduri de grad 3 într-un graf neorientat cu 5 noduri?

a) 2

b) 3

c) 4

d) 5

4. Se consideră un graf neorientat G cu 12 noduri și 7 muchii. Care este numărul maxim de componente conexe din care poate fi format graful G ?

a) 5

b) 6

c) 7

d) 8

5. Se consideră un graf conex neorientat G cu 39 muchii. Care este numărul total de noduri ale grafului, știind că 7 dintre noduri au gradul 2, 2 noduri gradul 5 și restul au gradul 6?

a) 11

b) 14

c) 18

d) 19

6. Se consideră un graf neorientat cu 5 noduri numerotate de la 1 la 5 și următoarele muchii: $[1,2], [1,3], [1,4], [2,3], [2,5], [3,4], [3,5]$. Precizați care este numărul minim de culori cu care pot fi colorate nodurile grafului, astfel încât oricare două noduri adiacente să aibă culori diferite.

a) 2

b) 3

c) 4

d) 5

7. Se consideră un graf bipartit cu n noduri. Precizați care este numărul minim de culori cu care pot fi colorate nodurile grafului, astfel încât oricare două noduri adiacente să aibă culori diferite.

a) 1

b) 2

- c) 3
- d) n
8. Fie T un arbore cu rădăcină. Arborele are 8 noduri numerotate de la 1 la 8 și este descris prin următorul vector „de tați”: $(4,5,0,3,4,5,4,5)$. Care sunt frunzele arborelui?
- a) 2, 6, 8
- b) 1, 2, 6, 7, 8
- c) 1, 7
- d) 1, 5, 7
9. Câte frunze are arborele cu rădăcină cu 9 noduri, numerotate de la 1 la 9, având următorul vector de „tați”: $t=(9,3,4,7,3,9,0,7,2)$?
- a) 2
- b) 3
- c) 4
- d) 5
10. Care este înălțimea unui arbore cu rădăcină cu 11 noduri, numerotate de la 1 la 11, având următorul vector de „tați”: $t=(6,5,5,2,0,3,3,3,8,7,7)$. Prin înălțimea unui arbore cu rădăcină înțelegem lungimea maximă a unui lanț de la rădăcină la un nod al arborelui.
- a) 2
- b) 3
- c) 4
- d) 5
11. Care este numărul minim de noduri dintr-un arbore binar complet cu înălțimea 3? Prin înălțimea unui arbore înțelegem lungimea maximă a unui lanț de la rădăcină la un nod al arborelui.
- a) 3
- b) 4
- c) 8
- d) 15
12. Fie T un arbore cu rădăcină. Arborele are 9 noduri numerotate de la 1 la 9 și este descris prin următorul vector „de tați”: $(4,5,4,5,0,2,8,2,6)$. Ordinea în care sunt vizitate nodurile corespunzător parcurgerii în preordine este:
- a) 5 4 2 1 3 6 8 9 7
- b) 5 4 1 3 2 6 9 8 7
- c) 5 2 8 7 4 3 1 6 9

d) 5 2 8 7 6 9 4 3 1

13. Fie T un arbore cu rădăcină. Arborele are 9 noduri numerotate de la 1 la 9 și este descris prin următorul vector „de tați”: (4,5,4,5,0,2,8,2, 6). Ordinea în care sunt vizitate nodurile corespunzător parcurgerii în postordine este:

a) 1 4 3 9 7 6 8 2 5

b) 1 3 4 9 6 7 8 2 5

c) 1 3 4 9 7 6 8 2 5

d) 1 4 3 9 6 7 8 2 5

14. Care este înălțimea minimă a unui arbore binar cu 14 noduri. Prin înălțimea unui arbore cu rădăcină înțelegem lungimea maximă a unui lanț de la rădăcină la un nod al arborelui.

a) 2

b) 3

c) 4

d) 5

15. Se consideră un graf neorientat G cu 100 de noduri. Care este numărul maxim de muchii pe care le poate avea graful, pentru ca acesta să nu fie conex?

a) 2451

b) 4850

c) 9801

d) 4851

16. Fie un graf neorientat, complet, cu 17 noduri. Câte muchii are acesta?

a) 136

b) 148

c) 153

d) 141

17. Fie un graf neorientat cu 10 noduri, numerotate de la 1 la 10 și muchiile $[1,2]$, $[1,5]$, $[1,8]$, $[1,10]$, $[3,7]$, $[3,8]$, $[3,9]$, $[5,6]$, $[6,7]$, $[7,9]$, $[9,10]$. Nodurile ce au gradul divizibil cu 3 sunt:

a) 3, 7, 9

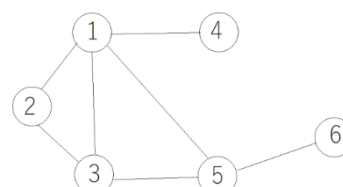
b) 2

c) 3, 4, 7, 9

d) 4

18. Fie un graf neorientat cu 60 de noduri și 100 de muchii. Numărul maxim de componente conexe pe care îl poate avea acesta este:

- a) 47
b) 46
c) 3
d) 4
19. Fie un arbore cu 12 noduri reprezentat prin vectorul de tați $[10, 6, 7, 7, 3, 4, 0, 4, 3, 12, 10, 7]$. Descendenții nodului 4 sunt:
- a) 6, 8
b) 3, 12
c) 2, 3, 6
d) 2, 6, 8
20. Înălțimea minimă a unui arbore cu 1273 de noduri, în care fiecare nod are maxim 3 fiieste:
- a) 7
b) 8
c) 6
d) 9
21. Fie un graf neorientat cu 7 noduri și cu muchiile $[1,2], [1,3], [2,3], [2,6], [3,4], [4,7], [4,5], [5,6], [6,7], [7,2]$. Numărul de cicluri al acestui graf este:
- a) 1
b) 2
c) 12
d) 3
22. Numărul grafurilor orientate, complete este:
- a) 34
b) 310
c) 36
d) 312
23. Un graf conex cu toate gradele pare se numește:
- a) bipartit
b) eulerian
c) hamiltonian
d) complet
24. Dacă din graful alaturat eliminăm vârful 5 am obținut un:



- a) subgraf

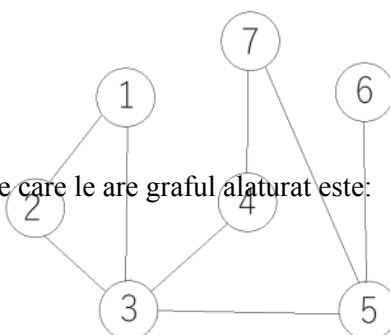
- b) graf partial
- c) graf initial
- d) graf complementar

25. Numărul de subgrafuri pe care le admite un graf cu 7 vârfuri și 8 muchii este:

- a) 128
- b) 127
- c) 256
- d) 255

26. Fie un graf neorientat, ciclic, cu 10 noduri. Numărul de muchii ce ar trebui adăugate pentru ca graful să devină eulerian este:

- a) 9
- b) 0
- c) 1
- d) 8



27. Numărul de perechi de muchii adiacente pe care le are grafurile alăturate este:

- a) 11
- b) 14
- c) 12
- d) 13

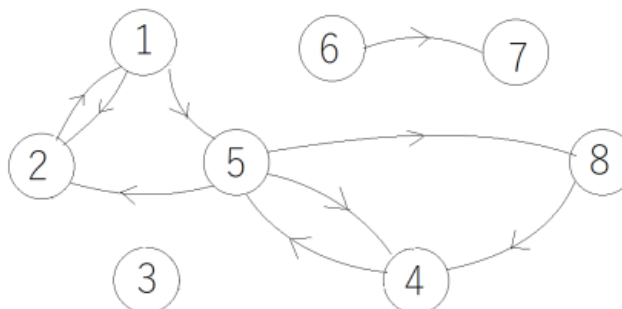
28. Fie t un vector de tati. Cu ce trebuie înlocuite punctele de suspensie din programul alăturat, astfel încât acesta să afișeze câte frunze există în arborele descris de t ?

- a) $for(j = 1; j \leq 8; j++) if(i == j) ok = 0;$
- b) $for(j = 1; j \leq 8; j++) if(t[i] == t[j]) ok = 0;$
- c) $for(j = 1; j \leq 8; j++) if(i == t[j]) ok = 0;$
- d) $for(j = 1; j < 7; j++) if(t[i] == j) ok = 0;$

```
#include <iostream>
using namespace std;
int main()
{
    int i, j, nr_frunze=0, ok;
    int t[10]={2,0,2,3,3,1,1};
    for (i=1; i<=7; i++)
    {
        ok=1;
        ...
        if(ok)
            nr_frunze++;
    }
    cout << "Numarul de frunze
este: "<< nr_frunze;
    return 0;
}
```

29. Numărul de componente tare conexe ale grafului orientat alăturat este:

- a) 5
- b) 6
- c) 3
- d) 4



30. Care dintre următoarele afirmații sunt corecte

1. Matricea de adiacență a unui graf orientat are întotdeauna 0 pe diagonala principală.
2. Un graf în care fiecare nod are gradul mai mare sau egal cu jumătatea numărului de noduri este un graf eulerian.
3. Un graf neorientat, complet cu n noduri are $n(n+1)/2$ muchii.
4. Un graf bipartit are 2 elemente conexe.
5. Un graf orientat este echilibrat dacă gradul extern este egal cu gradul intern pentru fiecare nod.

- a) 1, 3, 5
- b) 1, 4
- c) 2, 5, 4
- d) 1, 5

31. Fie graful $G = (V, E)$ cu $V = \{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$, $E = \{(1,2), (1,4), (2,4), (4,5), (5,6)\}$ și $v_0 = 2$.

Ordinea în care sunt vizitate varfurile corespunzător parcurgerii în lățime BF este:

- a) 2, 1, 4, 5, 6
- b) 2, 3, 1, 5, 6, 4
- c) 1, 2, 4, 5, 6
- d) 2, 1, 4, 5, 3, 6

32. Într-un graf neorientat G , notăm cu n nr de varfuri și cu m nr de muchii. Dacă graful este

un arbore atunci între n și m există următoarea relație matematică:

- a) $n = m - 1$
- b) $m = n + 2$
- c) $n = m + 1$
- d) $m = n$

33. Fie graful $G = (V, E)$ graf, cu $V = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$, $E = \{(1, 2), (1, 4), (2, 7), (2, 8), (3, 6), (3, 9), (4, 5), (4, 7), (7, 8)\}$ și $v_0 = 4$. Ordinea în care sunt vizitate varfurile corespunzător parcurgerii în adâncime DF este:

- a) 3, 6, 9
- b) 4, 2, 1, 5, 7, 8
- c) 4, 1, 2, 7, 8, 5, 3
- d) 4, 1, 2, 7, 8, 5

34. Un graf neorientat G conține un arbore parțial dacă și numai dacă G este:

- a) *aciclic*
- b) *eulerian*
- c) *hamiltonian*

d) *conex*

35. Fie graful $G=(V,E)$ cu $V=\{1,2,3,4,5\}$ si $E=\{(1,2);(1,4);(2,3);(2,5);(3,4);(3,5);(4,5)\}$. Determinati care este nr. Minim de muchii care pot fi eliminate din graf astfel incat in graful partial rezultat sa existe exact un vf de grad 0?
- a) 3
 - b) 2
 - c) 5
 - d) 1
36. Fie graful $G=(V,E)$, cu $V=\{A,B,C,D,E,F\}$ si $E=\{(A,E), (B,D), (B,E), (C,D), (E,F)\}$. Care este nodul ce poate fi radacina a arborelui a.i. fiecare nod care nu este de tip frunza sa aiba un nr. Impar de descendenti directi(fii)?
- a) C
 - b) A
 - c) D
 - d) E
37. Fie graful $G=(V,E)$, cu $V=\{A,B,C,D,E,F\}$ si $E=\{(A,B), (B,E), (B,F), (C,E), (C,D)\}$. Care este nodul ce poate fi ales ca radacina a arborelui a.i. fiecare nod care nu este de tip frunza sa aiba un nr. Impar de descendenti directi(fii)?
- a) A
 - b) B
 - c) C
 - d) D

Subprograme recursive

1. Dat fiind următorul subprogram, ce se afișează în urma apelului $f(5)$?

```
void f(int x){  
    cout<<x;    // printf("%d", x);  
    if(x > 0){
```

```

if(x%2 == 0){
    f(x/2);
    cout<< * ";    // printf(" * ");
}
else
f(x - 1);} }

```

- a) 54210**
- b) 54*2*10
- c) 5210**
- d) 5*4*210

2. Ce returnează apelul f(71, 14)?

```

int f(int a, int b){
    int s, i;
    if(a == 0)
        return 1;
    else{
        s = 0;
        for(i = 2; i < b; i *= 2)
            s += f(a/(i * b), b);
        return s;} }

```

- a) 4
- b) 7
- c) 12
- d) 6

3. Care valoare **NU** poate fi returnată de următorul subprogram?

```

int f(int x){
    if(x == 0)
        return 1;
}

```

```

    if(x < 0)
        return 2 * f(- x - 1);
    return 3 * f(- x + 1);}

```

- a) 24
- b) 36
- c) 18
- d) 432

4. Câte caractere " * " se afișează la apelul f(7, 5)?

```

void f(int k, int y){
    if(k%3 == 0 || y%3 == 0){
        cout<< " * ";    //printf(" * ");
        y --;}
    if(k > 0)
        f(k - 1, y);}

```

- a) 2
- b) 3
- c) 4
- d) 5

5. Vectorul v conține un număr par, nenul de elemente întregi, indexate de la 1 la n inclusiv. Care condiție poate înlocui punctele de suspensie astfel încât apelul s(v, 1, n, 1) să returneze suma elementelor vectorului?

```

int s(int v[], int i, int n, int b){
    if(...)
        return v[i];
    return v[i] + s(v, n - i + b, n, 3 - b);}

```

- a) $2 * i == n + b$
- b) $n + b - i - 1 == i$
- c) $i == n$
- d) $i == n / 2$

6. Se dau subprogramele definite mai jos. Ce returnează apelul g(12)?

```

void f(int &a){
    a += a%2;}

int g(int n){
    int p = n/2;
    if(n <= 0)

```



```

return 1;

f(p);

return p * g(n - p - 1);}

```

- a) 36
- b) 12
- c) 42
- d) 24

7. Care variantă **NU** poate fi afișată prin rularea subprogramului f?

```

void f(int n){

    if(n%5 == 0)

        cout<<"c"; // printf("c");

        if(n > 0){

            f(n/2);

            cout<<n%10; // printf("%d",n%10);

        } }

```

- a) ccc125
- b) cc1375
- c) ccc1250
- d) c1363

8. Pentru câte valori ale argumentului din intervalul $[2^9, 2^{12})$ returnează următorul subprogram valoarea 10?

```

int f(int n){

    if(n == 0)

        return 0;

    return n%2 + f(n/2);}

```

- a) 100
- b) 32
- c) 66
- d) 22

9. Variabila n este declarată global și inițializată cu 1. Fie subprogramele:

```

int f(int &a){

    if(a%3! = 0)

        a ++;

    return 2 * a;}

```

```

void g(int n){
    cout<<f(n);    // printf("%d", n);
}

```

Ce afișează următoarea secvență?

```

cout<<f(n)    //printf("%d", f(n));
    g(n);
cout<<n;    // printf("%d", n);

```

- a) 442
- b) 443
- c) 463
- d) 462

10. Pentru un număr real x , câte înmulțiri se efectuează pentru apelul $f(n, p)$, cu $1 \leq p \leq n$?

```

int f(int n, int i){
    if(i >= n)
        return i;
    return f(n, 2 * i);}

```

- a) $\text{ceil}(\log_2(n/p))$
- b) $\text{floor}(\log_2(n/p))$
- c) $\text{floor}(\log_2(n/p)) + 1$
- d) $\text{ceil}(\log_2(n/p)) - 1$

11. Care este suma cifrelor afișate de următorul subprogram la apelul $f(70, 80)$?

```

void f(int x, int y){
    if(x < y)
        cout<<"0";    // printf("0");
    else{
        x = y - 1;
        cout<<"1";    // printf("1");
    }
    if(y > 0){
        f(y, x);
    }
}

```

```
cout<<"2"; // printf("2");
    }
```

- a) 211
- b) 213
- c) 215
- d) 210

12. Ce afișează următorul subprogram la apelul $f(7)$?

```
int f(int n){
    int x = 1;
    cout<<n%2<<" "; // printf("%d", n%2);
    if(n > 0){
        x = f(n/2);
        cout<<x%2<<" "; // printf("%d", x%2);
    }
    return 2 * x;}

```

- a) 1 0 1 0 1 0 0
- b) 1 1 1 0 0 0
- c) 1 1 1 0 0 0 0
- d) 1 1 1 1 0 0 0 0

13. Fie următorul subprogram cu „cnt” declarat global și inițializat cu 0. Parametrul actual pentru v va avea n ($n > 0$) elemente inițializate cu 0, indexate de la 0. Pentru care valori ale argumentelor n, p **NU** se încheie execuția apelului $f(v, n, p, 0)$?

```
void f(int v[], int n, int p, int i){
    if(v[i] == 0){
        v[i] = 1;
        cnt++;}
    if(cnt < n)
        f(v, n, p, (i + p)%n);}

```

- a) 8 10
- b) 5 2
- c) 3 8

d) 7 15

14. Ce afiseaza urmatorul subprogram daca se citeste initial valoarea 10 pentru n?

```
void subprogram(int &n){  
    if(n > 5){  
        n = n - 1;  
        subprogram(n);  
        cout<<n;    // printf("%d", n);  
    }  
}
```

- a) 55555
- b) 56789
- c) 12345
- d) Eroare

15. Ce afiseaza urmatorul subprogram?

```
void subprogram(int &n){  
    if(n > 5){  
        n = n - 1;  
        subprogram(n);  
        cout<<n;}}  
  
int main(){  
    int n = 10;  
    subprogram(n);}
```

- a) 55555
- b) 56789
- c) 12345
- d) 5555

16. Ce afiseaza urmatorul subprogram?

```
int n;  
  
void subprogram(){  
    cout<<n<<" ";
```

```

int n = 100;

cout<<n<<" ";

{int n = 20;
cout<<n<<" ";}

cout<<n;}

int main(){
subprogram();}

```

- a) 0 100 20 10
- b) 0 100 20 100
- c) 0 10 20 100
- d) *Nu compilează*

17. Ce afiseaza urmatorul program?

```

void f(int x){ x = 10;}

int main(){

int x = 7;

f(x);

cout<<x;

return 0;}

```

- a) 0
- b) 7
- c) 10
- d) *Nu compilează*

18. Ce afiseaza urmatorul program?

```

int x, y;

int f(){

x ++;

return 1;}

int g(){

y ++;

return 2;}

int main(){

if(f() || g())

cout<<x<<y;}

```

- a) 00

- b) 10
- c) 11
- d) 12

19. Ce calculeaza subprogramul?

```
int cauta(float v[], int n, float val){
    int rez;
    if(n == 0) rez = - 1;
    else if(v[n - 1] == val) rez = n - 1;
    else rez = cauta(v, n - 1, val);
    return rez;}
```

- a) prima aparitie a unei valori date (val) intr-un vector
 - b) ultima aparitie a unei valori date (val) intr-un vector
 - c) prima si ultima aparitie a unei valori date (val) intr-un vector
 - d) numarul de aparitii ale unei valori date (val) intr-un vector e. prima valoare diferita de valoarea data (val)
20. Ce returneaza programul urmatator daca se apeleaza s(3)?

```
int s(int n){
    int rez;
    if(n == 0) rez = 0;
    else rez = n + s(n - 1);
    return rez;}
```

- a) 11
- b) 10
- c) 7
- d) 6

21. Ce returneaza functia urmatoare daca se apeleaza calc(3)?

```
int calc(int n){
    int rez;
    if(n == 0 || n == 1) rez = 1;
    else rez = 2 * calc(n - 1) + calc(n - 2);
    return rez;}
```

- a) 21

- b) 17
- c) 7
- d) 9

22. Ce afișează programul?

```
int x;

void F(){
    cout<<x;
    int x = 10;
    cout<<x;
    {int x = 20;
        cout<<x;}
    cout<<x;}

int main(){
    x = 5;
    F();
    cout<<x;}
```

- a) 51020105
- b) 51020205
- c) 51020202
- d) 51020100

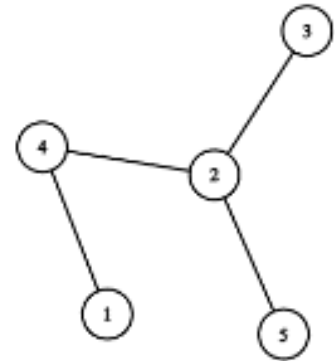
Structuri de Date

1. Precizați care din următoarele șiruri de numere poate reprezenta gradele vârfurilor unui arbore cu n noduri (n număr natural cunoscut).
 - a) 2 1 1 1
 - b) 1 1 1 2 1 6
 - c) 4 1 1 2 1 1
 - d) 2 1 1 1
2. Precizați care este numărul maxim de frunze ale unui arbore binar (arbore în care fiecare nod are cel mult doi fii) cu 68 de noduri.
 - a) 32
 - b) 33
 - c) 34
 - d) 66
3. Numărul nodurilor terminale (frunze) ale arborelui cu rădăcină corespunzător vectorului de tați (4, 7, 0, 3, 4, 7, 3, 3) este:

- a) 5
- b) 4
- c) 3
- d) 7

4. Un arbore are nodurile numerotate cu numere de la 1 la 5. Vectorul de tați asociat arborelui poate fi:

- a) 2, 1, 0, 3, 4
- b) 1, 4, 0, 3, 4
- c) 5, 4, 2, 1, 3
- d) 4, 3, 0, 2, 2



5. Precizați care dintre următoarele matrice, este matricea de adiacență a unui arbore cu 4 noduri.

- a) $\begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$
- b) $\begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$
- c) $\begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 1 \end{pmatrix}$
- d) $\begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$

1 0 0 1

0 1 0 1

6. Se consideră un arbore. Referitor la un lanț elementar care unește două noduri distincte a și b, afirmația adevărată este:
- Este unic, dacă și numai dacă a sau b este frunză.
 - Nu poate trece prin rădăcina arborelui.
 - Este unic, dacă și numai dacă a sau b este rădăcină.
 - Este unic, oricare ar fi a și b
7. Precizați câți arbori binari cu 3 noduri, numerotate de la 1 la 3, se pot construi. Un arbore binar este un arbore în care fiecare nod are cel mult doi descendenți direcți (fii), ordonați: fiu stâng, fiu drept. Dacă un nod are un singur descendent trebuie specificat dacă este fiu stâng sau fiu drept.
- 9
 - 21
 - 30
 - 6
8. Un arbore binar este un arbore cu rădăcină în care fiecare nod are cel mult 2 descendenți direcți (fii). Un arbore binar complet, cu h niveluri, are un număr de noduri egal cu:
- $2h - 1$
 - $2h + 1$
 - $2^h - 1$
 - $2^h + 1$
9. Un arbore oarecare cu rădăcină este reprezentat prin vectorul de tați t. Dacă algoritmul următor determină nivelul pe care se găsește un nod x în arbore, cu ce secvență de cod se pot înlocui punctele de suspensie de mai jos?
- ```

int nivel = 0;
while(t[x]){

 nivel ++;}

```
- $t[x] = x + t[x]$
  - $x = t[x]$
  - $t[x] --$
  - $t[x] = x$

10. Pentru un număr natural nenul  $n$ , se construiește un arbore cu rădăcină astfel: rădăcina este numerotată  $n$  și orice nod care este numerotat cu o valoare  $x > 1$  are ca fii nodurile numerotate cu divizorii săi, mai puțin numărul însuși. Toate frunzele arborelui sunt numerotate cu 1. Precizați câte dintre numerele naturale din intervalul  $[10, 20]$  pot fi alese ca rădăcină, astfel încât arborele asociat să aibă un număr maxim de frunze.

- a) 1
- b) 2
- c) 3
- d) 4

11. Precizați descendenții nodului 5 din arborele dat de următorul vector tați:  
(5, 8, 4, 0, 4, 5, 3, 6, 7, 8).

- a) 1,6,7
- b) 4
- c) 1,6
- d) 1,2,6,8,10

12. Se consideră un arbore cu 8 noduri și muchiile  $[1, 2], [2, 3], [3, 6], [4, 3], [5, 7], [7, 2], [8, 2]$ . Pentru ca arborele să conțină un număr maxim de lanțuri elementare de lungime 3 care nu conțin rădăcina, se poate alege ca rădăcină oricare dintre nodurile:

- a) 1,4,5,6,8
- b) 1,2,4,5
- c) 1,3,6,7
- d) 2,3,4,7,8

13. Fie  $T$  un arbore oarecare cu un număr par de noduri, în care fiecare nod are maxim 2 fii. Numărul maxim de noduri de pe ultimul nivel  $i$ , știind că rădăcina arborelui se află pe nivelul 1, este?

- a)  $2^{i+1}$
- b)  $2^{i-1}$
- c)  $2^{i-1} - 1$
- d)  $2^{\frac{i+1}{2}}$

14. Fie arborele cu rădăcină cu nodurile numerotate de la 1 la 15, reprezentat prin vectorul de tați:

(3, 8, 5, 5, 0, 8, 3, 5, 1, 7, 7, 5, 4, 3, 6). Câți descendenți are nodul 8?

- a) 5
- b) 4
- c) 3
- d) 7

15. Fie un arbore cu rădăcină care are 2000 de noduri iar fiecare nod are maxim 4 fii. Indicați care este înălțimea minimă a arborelui?

- a) 6
- b) 7
- c) 5
- d) 4

16. Se consideră următoarea listă de descendenți asociată unui arbore cu rădăcină cu 8 noduri:

1: 4,7,6,2

2: —

3: 4,6,5,2,7,8,1

4: —

5: —

6: —

7: 2

8: 7,2,4,1,6

Vectorul de tați asociat acestui arbore este:

- a) 8 7 0 1 3 1 1 3
- b) 8 7 0 1 8 1 1 3
- c) 0 7 8 3 1 3 3 1
- d) 8 7 8 1 3 1 1 0

17. Se consideră un arbore cu rădăcină care are: 12 noduri; înălțimea 4; 6 frunze; lungimea celui mai lung lanț elementar 6; numărul de noduri de grad 1 este 7. Un posibil vector de tați asociat acestui arbore ar putea fi:

- a) 7 6 5 7 0 1 5 3 7 3 8 11
- b) 12 4 6 0 1 2 12 2 1 7 6 4
- c) 9 6 10 1 0 9 1 6 5 1 2 10
- d) 4 1 8 0 1 2 5 1 5 12 2 5

18. Fie arborele cu 8 noduri și cu muchiile  $[2, 1]$ ,  $[2, 3]$ ,  $[4, 2]$ ,  $[4, 5]$ ,  $[6, 4]$ ,  $[7, 8]$ ,  $[4, 7]$ . Câți vectori de tați distincți se pot construi pentru acest arbore? Doi vectori de tați sunt distincți dacă există cel puțin o poziție pentru care elementele din respectivele poziții sunt distincte.

- a) 8
- b) 9
- c) 8!
- d) 72

19. Fie șirul de caractere admitere. Răsturnatul acestui șir este eretimda. Structura de date cea mai adecvată în care se poate memora un șir de caractere pentru a-l folosi răsturnat este:

- a) Stiva
- b) coadă
- c) arbore
- d) un graf orientat

20. Fie o stivă inițial vidă. Cu ajutorul subprogramelor Push(x), respectiv Pop() este adăugat elementul x, respectiv șters un element din stivă. Suma elementelor din stivă după executarea operațiilor următoare Push (3), Push (7), Push (5), Pop (), Pop (), Push (8) este:

- a) 13
- b) 20
- c) 18
- d) 11

21. Fie o coadă inițial vidă. Cu ajutorul subprogramelor Push(x) respectiv Pop() este adăugat elementul x respectiv șters un element din coadă. Care va fi suma elementelor din coadă în urma executării operațiilor următoare?

Push (3), Pop (), Push (7), Push (9), Pop (), Push (8), Push (6), Pop ()

- a) 14
- b) 23
- c) 21
- d) 17

22. Într-o coadă, inițial vidă, la fiecare pas k se introduc  $2k$  valori și se extrag  $k+1$  valori. După executarea primilor 5 pași, în coadă se află un număr de elemente egal cu:

- a) 15
- b) 10
- c) 5
- d) 20

23. Se consideră un arbore cu 10 noduri, numerotate de la 1 la 10 având vectorul de tați următor (0, 1, 1, 1, 8, 8, 8, 1, 7, 7). Descendenții nodului 8 sunt:

- a) 2 6 5 3 1
- b) 3 5 7 10
- c) 5 6 9
- d) 5 6 7 9 10

24. Precizați care este lungimea maximă a unui lanț simplu (lanț în care fiecare muchie apare o singură dată) într-un arbore cu 10 noduri în care fiecare nod are gradul un număr impar.

- a) 7
- b) 6
- c) 5

d) 4

25. Precizați care este numărul maxim de frunze ce apar într-un arbore cu 10 de noduri, dacă fiecare nod are gradul mai mic sau egal cu 3.

a) 6

b) 7

c) 8

d) 9

26. Precizați care este suma maximă a elementelor care apar într-un vector tată asociat unui arbore cu rădăcină format din 10 noduri, etichetate cu numere de la 1 la 10.

a) 100

b) 90

c) 81

d) 80

27. Un arbore binar este un arbore cu rădăcină în care orice nod are cel mult doi fii. Înălțimea unui arbore binar este dată de lungimea celui mai lung lanț elementar care are una dintre extremități în rădăcină și cealaltă în oricare dintre frunze. Numărul maxim de noduri dintr-un arbore binar de înălțime 5 este:

a) 31

b) 15

c) 63

d) 20

28. Precizați care este numărul maxim de frunze al unui arbore binar cu 100 noduri care are înălțimea minimă. Un arbore binar este un arbore în care fiecare nod are cel mult doi descendenți direcți (fii).

a) 50

b) 51

c) 99

d) 69

29. Fie arborele cu rădăcină cu nodurile numerotate de la 1 la 15, reprezentat prin vectorul de tați: (10, 8, 4, 10, 1, 4, 5, 10, 8, 0, 3, 5, 3, 12, 3). Precizați câte lanțuri elementare distincte de lungime 3, care pleacă din rădăcină, există.

a) 3

b) 4

c) 5

d) 6

30. Precizați care dintre următoarele șiruri de numere pot reprezenta vectorul de tați al unui arbore binar cu rădăcină. Se numește arbore binar un arbore în care fiecare nod are maxim doi descendenți direcți.

- a) (5,0,4,0,4,5,3,1,7,1)
- b) (5,8,4,0,4,5,3,6,7,8)
- c) (5,8,4,0,4,9,3,6,2,7)
- d) (5,8,4,0,4,5,3,2,7,8)

---

### Tablouri

1. Cu ce trebuie completate spațiile punctate astfel încât matricea formată va fi de forma:  
1 1 1 2 3 4 3 5 7 ?

*for*( $i = 1; i \leq 3; i++$ )

*for*( $j = 0; j < 3; j++$ )

*mat*[ $i$ ][ $j$ ] =.....

- a)  $i * j - j + i;$
- b)  $i * j - j + 1;$
- c)  $i * j - i + j;$
- d)  $i * i - j * j;$

2. Cu ce trebuie completate spațiile punctate astfel încât matricea formată va fi de forma:  
3 6 9 6 9 12 9 12 15 ?

*for*( $i = 1; i \leq 3; i++$ )

*for*( $j = 0; j < 3; j++$ )

$mat[i][j] = \dots$

- a)  $ceil(3.14) * (i + j);$
- b)  $floor(3.14) * (i + j);$
- c)  $floor(3.14) * (i - j);$
- d)  $ceil(3.14) * (i - j);$

3. Cu ce trebuie completate spațiile punctate astfel încât matricea cu valori de tip `int` formată va fi de forma: 1 1 1 1 2 2 1 2 3 ?

$for(i = 1; i \leq 3; i++)$

$for(j = 0; j < 3; j++)$

$mat[i][j] = \dots$

- a)  $sqrt(i + j + pow(i, j));$
- b)  $pow(i * j, sqrt(i * j));$
- c)  $sqrt(i * j + pow(i, j));$
- d)  $pow(i * j, sqrt(j * i));$

4. Cu ce trebuie completate spațiile punctate astfel încât matricea formată va fi de forma: 1 1 1 1 4 16 1 9 81 ?

$for(i = 1; i \leq 3; i++)$

$for(j = 0; j < 3; j++)$

$mat[i][j] = \dots$

- a)  $pow(pow(i, j), 2);$
- b)  $pow(pow(j, i), 2);$
- c)  $pow(i * j, 2);$
- d)  $pow(2, i * j);$

5. Cu ce trebuie completate spațiile punctate astfel încât matricea (de tip `int`) formată va fi de forma: 0 0 0 0 1 1 0 1 2 ?

$for(i = 1; i \leq 3; i++)$

$for(j = 0; j < 3; j++)$

$mat[i][j] = \dots$

- a)  $sqrt(i * j - j);$
- b)  $sqrt(i * j);$
- c)  $sqrt(i - j + 1);$
- d)  $sqrt(2 * i - j);$

6. Cum completăm spațiile punctate pentru a forma o matrice doar cu elementul 12 pe fiecare poziție?

```
for(i = 1; i ≤ 3; i++)
for(j = 0; j < 3; j++)
 mat[i][j] =
```

- a)  $\text{floor}(3.14) + \text{floor}(7.32);$
- b)  $\text{ceil}(3.14) + \text{ceil}(7.32);$
- c)  $\text{ceil}(3.14) + \text{floor}(7.32);$
- d)  $\text{floor}(3.14) + \text{ceil}(7.32);$

7. Care din următoarele formule nu crează aceeași matrice ca celelalte?

```
for(i = 1; i ≤ 3; i++)
for(j = 0; j < 3; j++)
 mat[i][j] =
```

- a)  $\text{ceil}(3.14) + \text{floor}(7.32);$
- b)  $\text{floor}(3.14) + \text{ceil}(7.32);$
- c)  $\text{ceil}(3.14) + \text{ceil}(7.32) - 1;$
- d)  $\text{floor}(3.14) + \text{floor}(7.32);$

8. Ce returnează următorul algoritm știind că pentru x se citește valoarea 1.

```
for(i = 1; i ≤ 3; i++)
for(j = 0; j < 3; j++)
 mat[i][j] = sqrt(i * j + pow(i, j));
for(i = 1; i ≤ 3; i++)
for(j = 0; j < 3; j++)
 if(x == mat[i][j])
 cout << "x";
```

- a) `xxxx`
- b) `xxx`
- c) `xxxxx`
- d) Nu compilează

9. Care din următoarele formule **NU** crează o matrice simetrică?

```
for(i = 1; i ≤ 3; i++)
```



```
for(j = 0; j < 3; j ++)
```

```
mat[i][j] =.....
```

- a) `pow(i * 3 - j, sqrt(j + i));`
- b) `pow(i * j, sqrt(j * i));`
- c) `pow(i + j, sqrt(j + i));`
- d) `pow(i * j, sqrt(j + i));`

10. Se citește un număr  $n$  și o matrice  $M$  de dimensiune  $n \times n$  de numere întregi de la tastatură. Să se sorteze descrescător elementele pare și crescător elementele impare de pe diagonala principală, păstrând ordinea par/impar. Toate tablourile vor fi alocate dinamic.

Exemplu:

|       |     |        |       |     |
|-------|-----|--------|-------|-----|
| 4 3 4 | 5 6 |        | 6 3 4 | 5 6 |
| 1 5 2 | 1 7 |        | 1 3 2 | 1 7 |
| 8 9 2 | 2 3 | devine | 8 9 4 | 2 3 |
| 6 6 6 | 6 6 |        | 6 6 6 | 2 6 |
| 2 4 3 | 1 3 |        | 2 4 3 | 1 5 |

Fie programul :

```
int main(){
 int n, ** m, * even, * odd, count_even = 0, count_odd = 0;

 cin >> n;

 m = new int * [n];
 for(int i = 0; i < n; i ++)
 m[i] = new int[n];
 for(int i = 0; i < n; ++ i)
 for(int j = 0; j < n; j ++){
 cin >> m[i][j];
 if(i == j){
 if(m[i][i] % 2 == 0)
 count_even ++;
 else.....;
 }
 }
 even = new int[count_even];
 odd = new int[count_odd];
 count_even = 0; count_odd = 0;
 for(int i = 0; i < n; ++ i)
```

```

 if(m[i][i]%2)
 odd[count_odd++] = m[i][i];
 else even[count_even++] = m[i][i];

 int temp;
 for(int i = 0; i < count_odd - 1; i++)
 for(int j = i + 1; j < count_odd; j++)
 if(even[i] < even[j]){
 temp = even[i];
 even[i] = even[j];
 even[j] = temp;}
 count_even = 0; count_odd = 0;
 for(int i = 0; i < n; ++ i)
 if(m[i][i]%2)
 m[i][i] = odd[count_odd++];
 else m[i][i] = even[count_even++];
 for(int i = 0; i < n; i++){
 for(int j = 0; j < n; j++){
 cout<<m[i][j]<<" ";
 cout<<endl;}
 for(int i = 0; i < n; ++ i)
 delete[] m[i];
 delete []m;}

```

Cu ce completăm spațiile punctate pentru a funcționa programul?

- a) *count\_odd* ++
- b) *count\_even* ++
- c) *odd* ++
- d) *even* ++

11. Se citește un număr  $n$  de la tastatură și o matrice de întregi de dimensiune  $n \times n$ .  
 Să se înlocuiască toate elementele de sub diagonala secundară cu pătratul maximului de pe  
 linia pe care se află. Matricea va fi alocată dinamic.

Exemplu:

|            |            |
|------------|------------|
| 3 4 5    6 | 3 4 5    6 |
| 2 3 4    1 | 2 3 4    4 |

2 3 4 1

devine

2 3 4 4

2 4 2 4

2 4 4 4

Fie programul:

```
int main(){
 int n,** m,* max_values;

 cin>>n;

 m = new int * [n];
 for(int i = 0; i < n; i ++){
 m[i] = new int[n];
 for(int i = 0; i < n; ++ i)
 for(int j = 0; j < n; j ++){
 cin>>m[i][j];

 if(j == 0 || m[i][j] > max_values[i])
 max_values[i] = m[i][j];}
 for(int i = 0; i < n; i ++){
 for(int j = ...; j < n; j ++){
 m[i][j] = max_values[i] * max_values[i];
 for(int i = 0; i < n; i ++){
 for(int j = 0; j < n; j ++){
 cout<<m[i][j]<<" ";}
 cout<<endl;}}
 for(int i = 0; i < n; ++ i)
 delete [] m[i];
 delete [] m;
 return 0;}
```

Cu ce completăm spațiile punctate pentru a funcționa programul?

- a) 0
- b) i
- c) n
- d)  $n - i$

12. Se citește un număr  $n$  de la tastatură și o matrice de întregi de dimensiune  $n \times n$ . Să se înlocuiască toate elementele de sub diagonală secundară cu pătratul simetricului lor (față de

diagonala secundară), iar elementele de pe diagonala secundară să se sorteze descrescător.  
Matricea va fi alocată dinamic.

Exemplu:

|       |   |        |       |    |
|-------|---|--------|-------|----|
| 3 4 5 | 2 |        | 3 4 5 | 6  |
| 2 3 4 | 1 |        | 2 3 4 | 25 |
| 2 3 4 | 1 | devine | 2 3 9 | 16 |
| 6 4 2 | 4 |        | 2 4 4 | 9  |

Fie programul:

```

int main(){
 int n,** m,* max_values;

 cin>>n;

 m = new int * [n];
 sec = new int[n];
 for(int i = 0; i < n; i ++){
 m[i] = new int[n];
 for(int i = 0; i < n; ++ i)
 for(int j = 0; j < n; j ++){
 cin>>m[i][j];
 if(j == n - i - 1)
 sec[i] = m[i][j];
 }
 int temp;
 for(int i = 0; i < n - 1; i ++){
 for(int j = i + 1; j < n; j ++){
 if(sec[i] < sec[j]){
 temp = sec[i];
 sec[i] = sec[j];
 sec[j] = temp;
 }
 }
 for(int i = 0; i < n; i ++){
 for(int j = n - i - 1; j < n; j ++){
 if(j == ...)
 m[i][j] = sec[i];
 else m[i][j] = m[n - j - 1][n - i - 1] * m[n - j - 1][n - i - 1];
 }
 }
 }
 }
}

```

```

for(int i = 0; i < n; i ++){
 for(int j = 0; j < n; j ++){
 cout<<m[i][j]<<" ";
 cout<<endl;}
 for(int i = 0; i < n; ++ i)
 delete [] m[i];
 delete [] m;
 return 0;}

```

Cu ce completăm spațiile punctate pentru a funcționa programul?

- a) i
- b)  $n - i$
- c)  $n - 1$
- d)  $n - i - 1$

13. Se dă o matrice cu n linii și n coloane și elemente numere naturale. Să se determine câte elemente ale matricei se află pe linii și coloane de sumă egală. Elementul  $a[i,j]$  va fi numărat dacă suma elementelor de pe linia i este egală cu cea de pe coloana j. Datele se vor citi într-o matrice care se va aloca dinamic

Exemplu:

5

3 1 8 5 4

7 8 5 1 2

2 2 6 7 3

devine 2

9 8 1 3 6

7 5 3 1 7

Fie programul:

```

int main(){
 int n, ** m, * lin, * col;

 cin>>n;

 m = new int * [n];
 lin = new int[n];
 col = new int[n];

 for(int i = 0; i < n; i ++){

```

```

 m[i] = new int[n];
 lin[i] = 0;
 col[i] = 0;}
for(int i = 0; i < n; ++ i)
for(int j = 0; j < n; j ++)
 cin>>m[i][j];
 lin[i] += m[i][j];
 col[j] += m[i][j];}

int nr = 0;

for(int i = 0; i < n; i ++)
for(int j = 0; j < n; j ++)

 if(...)

 nr ++;

 cout<<nr;

for(int i = 0; i < n; ++ i)

 delete [] m[i];

 delete [] m;

 return 0;}

```

Cu ce completăm spațiile punctate pentru a funcționa programul?

- a) `lin[i] == col[j]`
- b) `lin[i] == col[i]`
- c) `lin[j] == col[i]`
- d) `lin[j] == col[j]`

14. Se dă o matrice pătratică cu n linii și n coloane și elemente numere naturale mai mici decât 1000. Să se afișeze în ordine strict crescătoare valorile situate sub diagonala principală și deasupra diagonalei secundare. Dacă o valoare apare în zona respectivă de mai multe ori, se va afișa o singură dată.

Exemplu:

6

10 8 5 8 4 2

6 5 3 1 3 8

8 1 4 7 8 8

devine

1 5 6 8

5 1 9 6 6 1

8 9 10 1 3 6

8 2 3 3 9 6

Fie programul:

```

int main(){
 int n, ** m, * aux;

 int k = 0;

 cin>>n;

 m = new int * [n];
 aux = new int[n * n];
 for(int i = 0; i < n; i ++){
 m[i] = new int[n];
 for(int i = 0; i < n; ++ i)
 for(int j = 0; j < n; j ++){
 cin>>m[i][j];
 }
 for(int i = 1; i < n - 1; i ++){
 for(int j = 0; j < i &&...; j ++){
 aux[k ++] = m[i][j];
 }
 for(int i = 0; i < k - 1; i ++){
 for(int j = i + 1; j < k; j ++){
 if(aux[i] > aux[j]){
 int temp = aux[i];
 aux[i] = aux[j];
 aux[j] = temp;}
 int l = aux[0];
 cout<<l<<" ";
 }
 }
 for(int i = 0; i < k; i ++){
 if(l != aux[i]){
 cout<<aux[i]<<" ";
 l = aux[i];}
 }
 }
 }
}

```

```

for(int i = 0; i < n; ++ i)
 delete [] m[i];
delete [] m;
return 0;}

```

Cu ce completăm spațiile punctate pentru a funcționa programul?

- a)  $j < n - i$
- b)  $j < n - i - 1$
- c)  $j < n - 1$
- d)  $j \leq n - i$

15. Se consideră un tablou bidimensional cu  $n$  linii și  $n$  coloane ce conține numere naturale cu cel mult două cifre fiecare. Să se determine ultima cifră a produsului elementelor de pe diagonala secundară cu proprietatea că sunt minime pe coloanele lor.

Exemplu:

4

3 4 90 10

25 2 7 9

devine

1

18 3 10 4

3 7 20 3

Dintre valorile de pe diagonala secundară, sunt minime pe coloanele lor 7 și 3. Produsul lor este 21, iar ultima cifră este 1

```

int main(){
 int n, ** m;
 int s = 1;
 cin >> n;
 m = new int * [n];
 for(int i = 0; i < n; i ++){
 m[i] = new int[n];
 for(int i = 0; i < n; ++ i)
 for(int j = 0; j < n; j ++){
 cin >> m[i][j];
 }
 for(int j = 0; j < n; j ++){
 int minim = 2147483647;
 int i;

```



```

for(i = 0; i < n; i++)
 if(m[i][j] < minim)
 minim = m[i][j];
if(minim == m[...][j]){
 s *= minim;
 s% = 10;}}
cout<<s;
return 0;}

```

Cu ce completăm spațiile punctate pentru a funcționa programul?

- a)  $n - j$
- b)  $n - 1$
- c)  $j - 1$
- d)  $n - j - 1$

16. Se consideră o progresie aritmetică cu primul termen  $a_1$  și rația  $r$ , precum și un număr  $n$ . Să se afișeze o matrice pătratică cu  $n$  linii și  $n$  coloane care să conțină termenii acestei progresii astfel:

- prima coloană va conține primii  $n$  termeni, în ordine, de sus în jos
- a doua coloană va conține următorii  $n$  termeni, în ordine, de jos în sus
- etc.

Matricea va fi alocată dinamic în memorie

Fie programul:

```

int main(){
 int n, ** m, a1, r;
 cin>>a1>>r>>n;
 m = new int * [n];
 for(int i = 0; i < n; i++)
 m[i] = new int[n];
 for(int i = 0; i < n; i++){
 for(int j = 0; j < n; j++){
 if(...)
 m[n - i - 1][j] = a1 + (i + n * j) * r;
 else m[i][j] = a1 + (i + n * j) * r;}
 for(int i = 0; i < n; i++){
 for(int j = 0; j < n; j++){
 cout<<m[i][j]<<" ";}
 }
 }
 }
}

```

```
return 0;}
```

d)  $i^{0\%2}$

17. Se citește un număr  $n$  de la tastatură și o matrice de întregi de dimensiune  $n \times n$ . Să se înlocuiască toate elementele de deasupra diagonalei principale și secundare cu minimul din elementele care se află sub diagonala principală și secundară.

Exemplu:

5

75317

Fie programul:

```
for(int j = n - i; j < i; j++)
```

```

 if(m[i][j] < minim)
 minim = m[i][j];
 for(int i = 0; i < ...; i++)
 for(int j = i + 1; j < n - i - 1; j++)
 m[i][j] = minim;
 for(int i = 0; i < n; i++){
 for(int j = 0; j < n; j++){
 cout<<m[i][j]<<" ";
 }
 cout<<endl;
 }
 for(int i = 0; i < n; ++ i)
 delete [] m[i];
 delete [] m;
 return 0;}

```

Cu ce completăm spațiile punctate pentru a funcționa programul?

- a)  $(n - 1)/2$
- b)  $n - 1$
- c)  $n/2$
- d)  $(n - i)/2$

18. Se dă o matrice cu  $n$  linii și  $m$  coloane și un caracter  $c$  care poate fi  $+$  sau  $-$ . Să se sorteze, după linii, matricea crescător dacă semnul este  $+$  sau descrescător dacă semnul este  $-$ . Sortarea matricei după coloane este rearanjarea elementelor astfel încât, parcurgând matricea pe coloane, de la stânga la dreapta și de sus în jos, elementele sunt în ordine crescătoare/descrescătoare.

Exemplu:

5 4 +

|    |    |     |    |        |   |   |    |     |
|----|----|-----|----|--------|---|---|----|-----|
| 2  | 4  | 1   | 3  |        | 0 | 4 | 12 | 21  |
| 9  | 8  | 7   | 6  |        | 1 | 6 | 16 | 29  |
| 20 | 19 | 18  | 16 | devine | 2 | 7 | 18 | 30  |
| 30 | 29 | 124 | 12 |        | 3 | 8 | 19 | 59  |
| 59 | 21 | 0   | 3  |        | 3 | 9 | 20 | 124 |

Fie programul:

```

int main(){
 int l, c, ** m, * vec;
 char sgn;

```

```

 cin>>l>>c>>sgn;

 boll flag = sgn == '+' ? true: false;

 m = new int * [l];
 vec = new int[c * l];

 for(int i = 0; i < l; ++ i)
 m[i] = new int[c];

 for(int i = 0; i < l; ++ i)
 for(int j = 0; j < c; ++ j)
 cin>>vec[i * c + j];

 for(int i = 0; i < l * c - 1; ++ i)
 for(int j = i + 1; j < ...; ++ j)
 if(vec[i] > vec[j] == flag){
 int temp = vec[i];
 vec[i] = vec[j];
 vec[j] = temp;}

 int counter = 0;

 for(int j = 0; j < c; ++ j)
 for(int i = 0; i < l; ++ i)
 m[i][j] = vec[counter ++];

 for(int i = 0; i < l; i ++){
 for(int j = 0; j < c; j ++){
 cout<<m[i][j]<<" ";
 cout<<endl;}

 for(int i = 0; i < l; ++ i)
 delete [] m[i];

 delete [] m;

 return 0;}

```

Cu ce completăm spațiile punctate pentru a funcționa programul?

- a)  $l * c$
- b)  $l + c$
- c)  $l * i$
- d)  $l + i$

19. Se dă o matrice cu  $n$  linii și  $m$  coloane și elemente numere naturale. Să se ordoneze liniile matricei crescător după suma elementelor.

Exemplu:

4 6

|                   |        |                   |
|-------------------|--------|-------------------|
| 4 20 15 23 18 9   |        | 3 18 8 20 12 5    |
| 1 8 23 22 14 18   | devine | 1 8 23 22 14 18   |
| 17 15 13 18 12 15 |        | 4 20 15 23 18 9   |
| 3 18 8 20 12 5    |        | 17 15 13 18 12 15 |

Fie programul:

```

int main(){
 int l, c, ** m;
 int * sums, * indices;
 cin>>l>>c;
 m = new int * [l];
 sums = new int[l];
 indices = new int[l];
 for(int i = 0; i < l; ++ i){
 m[i] = new int[c];
 sums[i] = 0, indices[i] = i;}
 for(int i = 0; i < l; ++ i)
 for(int j = 0; j < c; ++ j){
 cin>>m[i][j];
 sums[i] += m[i][j];}
 for(int i = 0; i < l - 1; ++ i)
 for(int j = i + 1; j < l; ++ j)
 if(sums[i] > sums[j]){
 int temp = sums[i];
 sums[i] = sums[j];
 sums[j] = temp;
 temp = indices[i];
 indices[i] = indices[j];
 }
 }

```

```

 indices[j] = temp;}
for(int i = 0; i < l; ++ i){
for(int j = 0; j < c; ++ j)
 cout<<m[...][j]<<" ";
 cout<<endl;}
return 0;}

```

Cu ce completăm spațiile punctate pentru a funcționa programul?

- a) *i*
- b) *i \* indices[j]*
- c) *i \* indices[i]*
- d) *indices[i]*

20. Se dă o matrice cu *n* linii și *n* coloane și elemente numere naturale. Cele două diagonale delimitează în matrice 4 zone:

- NORD – elementele situate deasupra diagonalei principale și deasupra celei secundare
- EST – elementele situate deasupra diagonalei principale și sub cea secundară
- SUD – elementele situate sub diagonala principală și sub cea secundară
- VEST – elementele situate sub diagonala principală și deasupra celei secundare

Să se afișeze, în ordine crescătoare, sumele elementelor din cele patru zone.

Exemplu:

5

3 1 8 5 4

7 8 5 1 2

2 2 6 7 3

devine

10 18 19 20

9 8 1 3 6

7 5 3 1 7

Fie algoritmul:

```

int main(){
 int n, ** m, * sums;
 cin>>n;
 m = new int * [n];
 sums = new int[4];
 for(int i = 0; i < n; ++ i){
 m[i] = new int[n];
 sums[i] = 0;}
}

```

```

 for(int i = 0; i < n; ++ i)
 for(int j = 0; j < n; ++ j)
 cin>>m[i][j];

 for(int i = 0; i < (n - 1)/2; i ++)
 for(int j = i + 1; j < n - i - 1; j ++)
 sums[0] += m[i][j];

 for(int i = (n + 1)/2; i < n; i ++)
 for(int j = n - i; j < i; j ++)
 sums[1] += m[i][j];

 for(int i = 1; i < n - 1; i ++)
 for(int j = n - 1; j > i && j > n - i - 1; j --)
 sums[2] += m[i][j];

 for(int i = 1; i < n - 1; i ++)
 for(int j = 0; j < i && j < n - i - 1; j ++)
 sums[3] += m[i][j];

 for(int i = 0; i < 3; ++ i)
 for(int j = i + 1; j < 4; ++ j){
 if(...){
 int temp = sums[i];
 sums[i] = sums[j];
 sums[j] = temp;}

 for(int i = 0; i < 4; i ++)
 cout<<sums[i]<<" ";

 for(int i = 0; i < n; ++ i)
 delete [] m[i];

 delete [] m;

 delete [] sums;

 return 0;}

```

Cu ce completăm spațiile punctate pentru a funcționa programul?

- a) `sums[i] == sums[j]`
- b) `sums[i] < sums[j]`
- c) `sums[i] > sums[j]`

d) Nu compilează

21. Se consideră un tablou bidimensional cu n linii și n coloane ce conține numere întregi. Să se determine media aritmetică a elementelor strict pozitive din matrice, care sunt situate sub diagonala principală. Matricea va fi alocată dinamic

Exemplu:

4

– 1 2 4 5

0 6 3 1                      devine                      2.500

2 4 2 0

3 – 5 1 – 3

Fie algoritmul:

```
int main(){
 int n,** m;
 float sum = 0;
 int counter = 0;
 cin>>n;
 m = new int * [n];
 for(int i = 0; i < n; i ++){
 m[i] = new int[n];
 for(int i = 0; i < n; ++ i)
 cin>>m[i][j];
 for(int i = 0; i < n; ++ i)
 for(int j = 0; j < i; ++ j)
 if(m[i][j] > 0)
 {sum += m[i][j]; counter ++}
 cout<<...
 }
 for(int i = 0; i < n; ++ i)
 delete [] m[i];
 delete [] m;
 return 0;}
```

Cu ce completăm spațiile punctate pentru a funcționa programul?



- a) *sum/float(counter);*
  - b) *float(counter)/sum;*
  - c) *Nu compilează*
  - d) *sum + float(counter);*
22. Se dă o matrice cu n linii și m coloane și elemente numere naturale. Să se ordoneze coloanele matricei astfel încât elementele de pe prima linie să fie ordonate crescător.

Exemplu:

|                   |                        |
|-------------------|------------------------|
| 4 6               |                        |
| 4 20 15 23 18 9   | 4 9 15 18 20 23        |
| 1 8 23 22 14 18   | devine 1 18 23 14 8 22 |
| 17 15 13 18 12 15 | 17 15 13 12 15 18      |
| 3 18 8 20 12 5    | 3 5 8 12 18 20         |

Fie programul:

```

int main(){
 int l,c,** m,* indices,* first;

 cin>>l>>c;

 m = new int * [l];
 indices = new int[c];
 first = new int[c];

 for(int i = 0; i < l; i ++)
 m[i] = new int[c];

 for(int i = 0; i < c; ++ i)
 indices[i] = i;

 for(int i = 0; i < l; ++ i)
 for(int j = 0; j < c; ++ j)
 cin>>m[i][j];

 for(int i = 0; i < c; ++ i)
 first[i] = m[0][i];

 for(int i = 0; i < c - 1; ++ i)
 for(int j = i + 1; j < c; ++ j)
 if(first[i] > first[j]){
 int temp = first[i];
 first[i] = first[j];
 first[j] = temp;
 temp = indices[i];
 }

```

```

 indices[i] = indices[j];
 indices[j] = temp;}
for(int i = 0; i < l; ++ i){
for(int j = 0; j < c; ++ j)
 cout<<m[i][...]<<" ";
 cout<<endl;}
for(int i = 0; i < l; ++ i)
 delete [] m[i];
 delete [] m;
 return 0;}

```

Cu ce completăm spațiile punctate pentru a funcționa programul?

- a) *indices[i]*
- b) *indices[j]*
- c) *j*
- d) Nu compilează

23. Se dă o matrice cu n linii și m coloane și elemente numere naturale și k valori naturale. Determinați pentru fiecare dintre cele k valori dacă apare pe fiecare linie a matricei.

Exemplu:

|              |    |
|--------------|----|
| 4 5          |    |
| 3 7 9 9 7    | DA |
| 3 7 8 10 9   | NU |
| 8 9 5 10 7   | DA |
| 3 5 4 7 9    | NU |
| 6            | NU |
| 9 4 7 8 10 7 | DA |

Fie programul:

```

int main(){
 int l, c, ** m, k;
 cin>>l>>c;
 m = new int * [l];
 for(int i = 0; i < l; i ++)
 m[i] = new int[c];
 for(int i = 0; i < l; ++ i)
 for(int j = 0; j < c; ++ j)

```



```

 int l, c, k;

 bool * cols;

 cin>>k>>l>>c;

 cols = new bool[c];

 for(int i = 0; i < c; ++ i)

 cols[i] = false;

 int val;

 for(int i = 0; i < l; ++ i)

 for(int j = 0; j < c; ++ j){

 cin>>val;

 if(val == k)

 cols[j] = true;}

 int sum = 0;

 for(int i = 0; i < c; ++ i)

 if(cols[i])

 sum += ...

 cout<<sum;

 retur 0;}

```

Cu ce completăm spațiile punctate pentru a funcționa programul?

- a) 1;
- b) i;
- c) (i + 1);
- d) Nu compilează

25. Se dă un vector x cu n elemente numere naturale, ordonate crescător, și un vector y cu m elemente, de asemenea numere naturale. Verificați pentru fiecare element al vectorului y dacă apare în x. Programul citește de la tastatură numărul n ( $1 \leq n \leq 25000$ ), iar apoi cele n elemente ale vectorului x. Apoi se citește m ( $1 \leq m \leq 200000$ ) și cele m elemente ale lui y. Programul va afișa pe ecran m valori 0 sau 1, separate prin exact un spațiu. A j-a valoare afișată este 1, dacă al j-lea element al șirului y apare în x, respectiv 0 în caz contrar.

Exemplu:

7

1 2 5 6 9 10 14

devine

0 1 1 1 0 0 0 1

8

8 14 9 14 16 15 4 2

Fie algoritmul:

```

int n, m, x[25005];

int main(){
 cin>>n;
 for(int i = 0; i < n; i ++){
 assert(cin>>x[i]);
 cin>>m;
 for(; m; -- m){
 int y, p == -1, st = 0, dr = n - 1;
 assert(cin>>y);
 while(st <= dr){
 int mijloc = ...;
 if(x[mijloc] == y){
 p = mijloc;
 break;}
 else
 if(x[mijloc] > y)
 dr = mijloc - 1;
 else
 st = mijloc + 1;}
 if(p == -1)
 cout<<"0";
 else cout<<"1";}
 cout<<endl;
 return 0;}

```

Cu ce completăm spațiile punctate pentru a funcționa programul?

- a)  $st + dr/2$
- b)  $st/2$
- c)  $dr/2$
- d)  $(st + dr)/2$

26. Se citește de la tastatură un număr  $n$  și apoi  $n$  numere întregi. Să se verifice dacă elementele pare din șir sunt ordonate crescător iar cele impare descrescător. Încercați să rezolvați problema folosind cât mai puțină memorie.

Date de intrare:

- De la tastatură se citește un număr  $1 \leq n \leq 10000$  și  $n$  numere din intervalul  $[-10000, 10000]$

Date de ieșire :

- Pe prima linie se va afișa "PARE DA" dacă numerele pare sunt ordonate crescător sau "PARE NU" dacă acestea nu sunt ordonate crescător.
- Pe a doua linie se va afișa "IMPARE DA" dacă numerele impare sunt ordonate descrescător sau "IMPARE NU" dacă acestea sunt ordonate crescător.

EXEMPLU:

|            |        |                  |
|------------|--------|------------------|
| 5          |        | <i>PARE DA</i>   |
| 2 7 6 10 5 | devine | <i>IMPARE DA</i> |

|            |        |                  |
|------------|--------|------------------|
| 5          |        | <i>PARE DA</i>   |
| 2 7 6 10 9 | devine | <i>IMPARE NU</i> |

Fie algoritmul:

```
int main(){
 int n, a, parPrecedent = -9998, imparPrecedent = 9999;
 bool okPar = true, okImpar = true;
 cin >> n;
 for(int i = 1; i <= n; i++){
 cin >> a;
 if(a % 2 == 1){
 if(a > imparPrecedent)
 okImpar = false;
 else imparPrecedent = a;
 }
 else{
 if(a < parPrecedent) okPar = false;
 else ...;
 }
 if(okPar)
 cout << "PARE DA\n";
 else cout << "PARE NU\n";
 if(okImpar)
```

```

 cout<<"IMPARE DA\n";
 else cout<<"IMPARE NU\n";

 return 0;}

```

Cu ce completăm spațiile punctate pentru a funcționa programul?

- a) *parPrecedent* = *a*
- b) *imparPrecedent* = *a*
- c) *parPrecedent* = 1
- d) *imparPrecedent* = 1

27. Se dă un număr natural  $x$  ( $0 < x < 1.000.000$ ) și două șiruri  $a$  și  $b$ , cu  $n \geq 1$ , respectiv  $m \leq 100.000$  elemente, numere naturale, ordonate strict crescător. Să se afișeze, în ordine crescătoare, multiplii lui  $x$  care se află doar în unul dintre cele două șiruri. Fișierul de intrare *date.in* conține pe prima linie numărul  $x$ , pe linia a doua numărul  $n$ ; urmează  $n$  numere naturale, ordonate crescător, ce pot fi dispuse pe mai multe linii. Linia următoare conține numărul  $m$  și urmează  $m$  numere naturale, ordonate crescător, ce pot fi dispuse pe mai multe linii. Fișierul de ieșire *date.out* va conține pe prima linie valorile determinate, separate printr-un spațiu.

Exemplu:

```

5
7
1 2 3 4
7 20 60 devine 5 10 60
9
3 5 7
8 9 10 12
20 24

```

Fie algoritmul:

```

 ifstream f("date.in");
 ofstream g("date.out");

 int frec[1000001], n, m, b[10][10001];

 int main(){
 int x, nr = 0, p = 0, a;

 f>>a;

 f>>n;

```

```

for(int i = 1; i ≤ n; i++){
 f >> x;
 frec[x]++;}
f >> m;
for(int i = 1; i ≤ m; i++){
 f >> x;
 frec[x]++;}
for(int i = 0; i < 1000001; i++){
 if(frec[i] == 1 &&...){
 g << i << " ";
 p ++}}
return 0;}

```

Cu ce completăm spațiile punctate pentru a funcționa programul?

- a)  $a \% i == 0$
- b)  $i \% a == 1$
- c)  $i \% a == 0$
- d) *Nu compilează*

28. Se dau mai multe numere naturale, fiecare cu cel mult 9 cifre. Să se afișeze, în ordine descrescătoare, toate cifrele care apar în numerele date. Fișierul de intrare date.in conține cel mult 10.000 numere naturale, dispuse pe mai multe linii. Fișierul de ieșire date.out va conține cifrele determinate, ordonate descrescător, câte 20 pe o linie, valorile de pe fiecare linie fiind separate prin spații. Ultima linie a fișierului poate conține mai puțin de 20 de cifre.

Exemplu:

301941 81912 83392 776996 431446

devine 9 9 9 9 9 8 8 7 7 6 6 6 4 4 4 4 3 3 3 3 2 2 1 1 1 1 1 1 0

Fie programul:

```

ifstream f("date.in");
ofstream g("date.out");

int a[10];

int main(){

```



```

 int x;
 while(f>>x)
 do{
 ...
 x/ = 10;}
 while(x);
 x = 0;
 for(int i = 9; i >= 0; -- i)
 for(int j = 1; j <= a[i]; ++ j){
 g<<i<<" ";
 x ++;
 if(x%20 == 0)
 g<<endl;}
 return 0;}

```

Cu ce completăm spațiile punctate pentru a funcționa programul?

- a)  $a[x\%10]++$ ;
- b)  $a[x]++$ ;
- c)  $a++$ ;
- d) *Nu compilează*

29. Se dau două șiruri cu câte  $n$ , respectiv  $m$  elemente. Dacă înmulțim fiecare element din primul șir cu fiecare element din al doilea șir, să se afle câte produse sunt mai mici decât  $p$ . Programul citește de la tastatură numerele  $n$  și  $p$ , iar apoi  $n$  numere naturale, separate prin spații, reprezentând elementele primului șir, după care citește numărul  $m$  urmat de  $m$  numere naturale, reprezentând elementele celui de-al doilea șir. Programul va afișa pe ecran numărul  $nr$ , reprezentând numărul produselor mai mici decât  $p$ .

Exemplu:

5 99

1 2 3 4 5

2                                      devine                                      5

25 34

Fie programul:

```

int n, m, p, i, a[10001], b[10001], c[10001], nr, poz, x;

int main(){

```

```

 cin>>n>>p;

for(i = 1; i <= n; i++){cin>>x; a[x]++;}

 cin>>m;

for(i = 1; i <= m; i++){cin>>x; b[x]++;}

 c[0] = b[0];

for(i = 1; i <= 9999; i++) c[i] = c[i - 1] + b[i];

 nr = a[0] * m;

for(i = 1; i <= 9999; i++){

 poz = (p - 1)/i;

if(poz < 10000) nr = nr + ...;

 else nr = nr + a[i] * m;}

 cout<<nr;

 return 0;}

```

Cu ce completăm spațiile punctate pentru a funcționa programul?

- a)  $a[i] * c[i]$
- b)  $a[poz] * c[poz]$
- c)  $a[poz] * c[i]$
- d)  $a[i] * c[poz]$

30. Se dau  $n$  numere naturale. Pentru fiecare număr  $k$  dat, să se afle cea mai lungă secvență de numere naturale consecutive din șirul  $1, 2, 3, \dots, k$ , astfel încât orice număr din secvență să nu fie prim. Fișierul de intrare date.in conține pe prima linie numărul  $n$ , iar pe a doua linie  $n$  numere naturale separate prin spații. Fișierul de ieșire date.out va conține pe linia  $i$ , primul număr din secvență și lungimea secvenței, pentru cel de-al  $i$ -lea număr de pe linia a doua a fișierului de intrare. Dacă sunt mai multe secvențe de lungime maximă cu numere consecutive neprime, se va afișa cea cu primul număr din secvență minim

|          |        |      |
|----------|--------|------|
| Exemplu: |        | 1 1  |
| 3        | devine | 8 3  |
| 4 11 30  |        | 24 5 |

Fie programul:

```

int n, lmax, lung, pozc, i, j, pmax, lm[m + 1], p[m + 1];

char v[m + 1];

int main(){

```

```

 f>>n;
 v[1] = 1;
 p[1] = 1;
 lm[1] = 1;
 v[2] = 0;
 lmax = 1;
 pmax = 1;
 lung = 0;
 for(i = 2; i <= m; i ++){
 if(v[i] == 0){
 lm[i] = lmax;
 p[i] = pmax;
 ...;
 while(j <= m){
 v[j] = 1;
 j = j + i;}
 lung = 0;}
 else{
 lung ++;
 if(v[i - 1] == 0) pozc = i;
 if(lung > lmax){ lmax = lung; pmax = pozc;}
 lm[i] = lmax;
 p[i] = pmax;}
 for(i = 1; i <= n; i ++){
 f>>k;
 g<<p[k]<<" "<<lm[k]<<endl;}
 return 0;}

```

Cu ce completăm spațiile punctate pentru a funcționa programul?

- a)  $j = i$
- b)  $j = i + 1$
- c)  $j ++$
- d)  $p[j] = i + 1$

31. Un vector cu elemente 0 sau 1 se numește alternativ dacă oricum am lua două elemente vecine în vector, cel puțin unul dintre ele este 0. Se dă un vector cu  $n$  elemente, numere naturale. Verificați dacă vectorul este alternativ. Programul citește de la tastatură numărul  $n$ , iar apoi  $n$  numere naturale, reprezentând elementele vectorului. Programul va afișa pe ecran mesajul DA, dacă vectorul este alternativ, respectiv NU în caz contrar.

Exemplu:

5

0 1 0 0 1                      devine              DA

Fie programul:

```
int main(){
 int n, x[1005];
 cin >> n;
 for(int i = 0; i < n; ++ i)
 cin >> x[i];
 bool ok = true;
 for(int i = 0; i < n - 1; i++)
 if(...) ok = false;
 if(ok) cout << "DA";
 else cout << "NU";
 return 0;}
```

Cu ce completăm spațiile punctate pentru a funcționa programul?

- a)  $x[i + 1] * x[i + 1] == 1$
- b)  $x[i] * x[i + 1] == 1$
- c)  $x[i] * x[i] == 1$
- d)  $x[i + 1] * x[i] == 1$

32. Se dau două șiruri a și b, cu  $n$ , respectiv  $m$  elemente, numere naturale, ordonate strict crescător. Să se afișeze, în ordine strict crescătoare, valorile existente în ambele șiruri. Fișierul de intrare date.in conține pe prima linie numărul  $n$ ; urmează  $n$  numere naturale, ordonate strict crescător, ce pot fi dispuse pe mai multe linii. Linia următoare conține numărul  $m$  și urmează  $m$  numere naturale, ordonate strict crescător, ce pot fi dispuse pe mai multe linii. Fișierul de ieșire date.out va conține, în ordine strict crescătoare, valorile existente în ambele șiruri. Aceste valori vor fi afișate câte 10 pe o linie, separate prin spații. Ultima linie poate conține mai puțin de 10 de valori.

Exemplu:

7

1 3 4

7 20 24 60

9                                      devine                                      3 7 20 24

3 5 7

8 9 10 12

20 24

Fie programul:

```
int a[100005], n, b[100005], m, c[200005], k;

int main(){
 f>>n;
 for(int i = 1; i <= n; ++ i)
 f>>a[i];
 f>>m;
 for(int i = 1; i <= m; ++ i)
 f>>b[i];
 int i = 1, j = 1;
 k = 0;
 while(i <= n && j <= m)
 if(a[i] < b[j])
 i ++;
 else
 if(...) j ++;
 else c[++ k] = a[i], i ++, j ++;
 for(int i = 1; i <= k; ++ i){
 g<<c[i]<<" ";
 if(i%10 == 0)
 g<<" ";}
 return 0;}
```

Cu ce completăm spațiile punctate pentru a funcționa programul?

- a)  $a[i] > b[i]$
- b)  $a[i] > b[j]$
- c)  $a[j] > b[j]$
- d)  $a[j] > b[i]$

33. Se dau 2 mulțimi de numere naturale A și B. Să se afișeze mulțimea rezultată în urma efectuării unei operații. Programul citește de la tastatură:  
Pe prima linie 2 numere naturale N și M, reprezentând numărul elementelor mulțimii A, respectiv B, urmate de unul dintre caracterele \* + - % :

- \* intersecție  $A \cap B$ .
- + reuniune  $A \cup B$ .
- - diferența  $A \setminus B$ .
- % diferența simetrică  $(A \setminus B) \cup (B \setminus A)$ .

Pe cea de-a 2-a linie N numere naturale reprezentând elementele mulțimii A.

Pe cea de-a 3-a linie M numere naturale reprezentând elementele mulțimii B.

Programul va afișa pe ecran elementele mulțimii rezultate, ordonate crescător, în urma efectuării operației.

Exemplu:

5 5 %

4 5 6 7 8                                      devine      1 2 3 6 7 8

1 2 3 4 5

Fie programul:

```
int a[200001], b[200001], N, M, i, j;
char op;
void QuickSort(int c[], int st, int dr){
 if(st < dr){
 int m = (st + dr)/2;
 int aux = c[st];
 c[st] = c[m];
 c[m] = aux;
 int i = st, j = dr, d = 0;
 while(i < j){
 if(c[i] > c[j]){
 aux = c[i];
 c[i] = c[j];
 c[j] = aux;
 d = 1 - d;}
 i += d;
 j -= 1 - d;}
 QuickSort(c, st, i - 1);
 QuickSort(c, i + 1, dr);}}
```

```

int main(){
 cin>>N>>M>>op;
 for(i = 1; i <= N; i ++){
 cin>>a[i];
 for(i = 1; i <= M; i ++){
 cin>>b[i];
 QuickSort(a, 1, N);
 QuickSort(b, 1, M);
 switch(op){
 case ' * ':{
 i = 1, j = 1;
 while(i <= N && j <= M){
 if(a[i] == b[j]) cout<<a[i++]<<" ", j++;
 else if(a[i] < b[j]) i++;
 else j++;}
 break;}
 case ' + ':{
 i = 1, j = 1;
 while(i <= N && j <= M){
 if(a[i] == b[j]) cout<<a[i++]<<" ", j++;
 else if(a[i] < b[j]) cout<<a[i++]<<" ";
 else cout<<b[j++]<<" ";}
 while(i <= N){ cout<<a[i++]<<" ";}
 while(j <= M){ cout<<b[j++]<<" ";}
 break;}
 case ' - ':{
 i = 1, j = 1;
 while(i <= N && j <= M){
 if(a[i] == b[j]) i++, j++;
 else if(a[i] < b[j]) cout<<a[i++]<<" ";
 else cout<<...}

```

```

while(i <= N){ cout<<a[i ++]<<" ";
 break;}
case '%':{
 i = 1, j = 1;
 while(i <= N && j <= M){
 if(a[i] == b[j]) i ++, j ++;
 else if(a[i] < b[j]) cout<<a[i ++]<<" ";
 else cout<<b[j ++]<<" ";
 while(i <= N){cout<<a[i ++]<<" ";}
 while(j <= M){cout<<b[j ++]<<" ";}
 break;}}
 return 0;}

```

Cu ce completăm spațiile punctate pentru a funcționa programul?

- a) `j ++;`
- b) `i ++`
- c) `cout<<b[j ++]`
- d) `cout<<b[j]`

34. Fie programul:

```

int n, a[1005];

int prim(int n){
 if(n < 2) return 0;
 if(n == 2) return 1;
 if(n%2 == 0) return 0;
 for(int i = 3; i * i <= n; i += 2)
 if(n%i == 0) return 0;
 return 1;}

int main(){
 cin>>n;
 for(int i = 1; i <= n; ++ i)
 cin>>a[i];
 if(prim(a[p])){

```



```

for(int i = p; i < n; ++ i)
 a[i] = a[i + 1];
 n --;}
for(int i = 1; i ≤ n; ++ i)
 cout<<a[i]<<" ";
return 0;}

```

Ce face acest program?

- a) Programul afișează pe ecran, separate prin spații, elementele vectorului obținut prin ștergerea elementelor prime.
- b) Programul afișează pe ecran elementele vectorului lipite unul de celălalt obținut prin ștergerea elementelor prime.
- c) Programul afișează pe ecran, separate prin spații, elementele vectorului obținut prin ștergerea elementelor neprime.
- d) Programul nu compilează

35. Se dau  $n$  numere întregi. Să se insereze între oricare două numere de aceeași paritate media lor aritmetică. Algoritmul se va relua în mod repetat până când nu se mai poate adăuga șirului niciun nou element. Programul citește de la tastatură numărul  $n$ , iar apoi  $n$  numere întregi, separate prin spații. Programul va afișa pe ecran pe câte o linie nouă, începând cu șirul inițial, toate șirurile distincte ce se pot construi prin metoda mai sus menționată. Fiecare șir se va scrie pe câte un rând nou. În cazul în care șirul conține două elemente consecutive egale, între acestea nu se va insera media aritmetică

|              |        |                                           |
|--------------|--------|-------------------------------------------|
| Exemplu:     |        | 1 41 3 3 4 8                              |
| 6            | devine | 1 21 41 22 3 3 4 6 8                      |
| 1 41 3 3 4 8 |        | 1 11 21 31 41 22 3 3 4 5 6 7 8            |
|              |        | 1 6 11 16 21 26 31 36 41 22 3 3 4 5 6 7 8 |

Fie programul:

```

int main(){
 int n, i, a[3000], j, ok;
 cin>>n;
 for(i = 1; i ≤ n; i ++){
 cin>>a[i];
 }
}

```

```

do{
for(i = 1; i <= n; i ++)
 cout<<a[i]<<" ";
 cout<<endl;
 ok = 0; i = 2;
 while(i <= n)
 if((a[i - 1] + a[i])%2 == 0 and...){
 for(j = n; j >= i; j --)
 a[j + 1] = a[j];
 a[i] = (a[i - 1] + a[i + 1])/2;
 n ++;
 i = i + 2;
 ok = 1;}
 else i ++;
 }while(ok);
 return 0;}

```

Cu ce completăm spațiile punctate pentru a funcționa programul?

- a)  $a[i - 1] == a[i]$
- b)  $a[i + 1] != a[i]$
- c)  $a[i + 1] == a[i]$
- d)  $a[i - 1] != a[i]$

36. Fie programul:

```

int a, x, y, z, n, i, viz[1000001], maxim, nr;

int main(){
 a = 1;
 viz[1] = 1;
 for(i = 2; i <= 20; i ++){
 a = a * 2;
 viz[a - 1] = 1;}
 cin>>n;
 maxim = - 1; nr = 0;

```

```

for(i = 1; i <= n; i++){
 cin>>x;
 if(viz[x] == 1) nr++;
else { if(nr > maxim) maxim = nr; nr = 0;}}
cout<<maxim;
return 0;}

```

Ce afișează programul dacă se citește elementele în această ordine: 5 4 6 7 15 88 ?

- a) 1
- b) 2
- c) 3
- d) Nu compilează

37. Fie programul:

```

int n, a[1005];
int main(){
 cin>>n;
 for(int i = 1; i <= n; ++ i)
 cin>>a[i];
 int cnt = 0;
 for(int i = 1; i < n; ++ i)
 for(int j = i + 1; j <= n; j++){
 if(a[i] > a[j]){
 int aux = a[i];
 a[i] = a[j];
 a[j] = aux;}
 for(int i = 1; i <= n - 2; ++ i)
 for(int j = i + 1; j <= n - 1; j++){
 int st = j + 1, dr = n, k = n;
 while(st <= dr){
 k = (st + dr)/2;
 if(a[i] + a[j] > a[k])
 st = k + 1;
 else dr = k - 1;}

```

```

 cnt += dr - j;}

 cout<<cnt<<endl;

 return 0;}

```

Ce afișează programul dacă se citește elementele în această ordine: 5 3 5 10 7 6 ?

- a) 7
- b) 14
- c) 6
- d) 8

38. Fie programul:

```

int n, v[1005];

int main(){
 cin>>n;

 for(int i = 1; i <= n - 2; ++ i)
 cin>>v[i];
 n -= 2;

 for(int i = 1; i < n; ++ i)
 for(int j = i + 1; j <= n; ++ j)
 if(v[i] > v[j]){
 int aux = v[i];
 v[i] = v[j];
 v[j] = aux;}

 int x =- 1, y =- 1;

 if(n == 3 && v[2] - v[1] == v[3] - v[2] && (v[2] - v[1])%2 == 0){
 int r = (v[2] - v[1])/2;
 x = v[1] + r;
 y = v[2] + r;}

 else
 if(n == 2){
 int r = (v[2] - v[1])/3;
 x = v[1] + r;
 y = v[1] + 2 * r;}

 else{

```

```

 int r = v[n] - v[1];
 for(int i = 1; i < n; ++ i)
 if(r > v[i + 1] - v[i])
 r = v[i + 1] - v[i];
 for(int i = 1; i < n && y == - 1; i ++)
 if(v[i + 1] - v[i] != r){
 if(x == - 1){
 x = v[i] + r;
 if(x + r < v[i + 1])
 y = x + r;}
 else y = v[i] + r;}}
 cout<<x<<" "<<y<<endl;
 return 0;}

```

Ce afișează programul dacă se citește elementele în această ordine: 6 13 19 7 4 ?

- a) 10 15
- b) 9 16
- c) 10 16
- d) 9 15

---

#### Siruri de caractere

1. Ce afișează programul următor ?

```

int main(){
 char s[] = "ADMITERE";
 int k = 0, i;
 for(i = 0; i < strlen(s); i ++){
 if(strchr("AEIOU", s[i]))
 k ++;}
 strcpy(s + k, "S");
 cout<<s;
 return 0;}

```

- a) S

- b) ADMITS
- c) ADMMS
- d) ADMIS

2. Ce afișează programul următor ?

```
int main(){
 char s[] = "ADMITERE";
 int k = 0, i;
 for(i = 0; i < strlen(s); i ++){
 if(s[i] <= 77)
 s[i] += 10;
 else s[i] -= 10;}

 cout<<s;
 return 0;}
```

- a) KNCSJOHO
- b) KNWSJOHO
- c) eroare (programul nu compileaza)
- d) ADMITERE

3. Ce afișează programul următor ?

```
int main(){
 char s[] = "ADMITERE";
 int n = strlen(s) - 1, k1 = 0, k2 = 0;
 while(n! = 0){
 if(strchr("AEIOU", s[n]! = 0)
 k1 ++;
 else k2 ++;
 n --;}
 s[k1]='0';
 cout<<s[k2];
 return 0;}
```

- a) eroare(programul nu compileaza)
- b) I
- c) o valoare random din memorie
- d) T

4. Ce afișează programul următor ?

```
int main(){
```

```
char s[10] = "ADMITERE";
cout<<strlen(s);

s[5]='\0';
cout<<strlen(s);

return 0;}
```

- a) 88
- b) eroare (programul nu compilează)
- c) 85
- d) 89

5. Ce afișează programul următor ?

```
int main(){
char s[15] = "ADMITERE";

cout<<strlen(s);

s[9]='*';

s[10]='*';

cout<<strlen(s);

return 0;}
```

- a) 88
- b) eroare (programul nu compilează)
- c) 85
- d) 89

6. Ce afișează programul următor ?

```
int main(){
char s[] = "ADMITERE";

cout<<strlen(s);

s[9]='*';

s[10]='*';

cout<<strlen(s);

return 0;}
```

- a) 88
- b) eroare(programul nu compilează)
- c) 85
- d) 89

7. Ce afișează programul următor ?

```
int main(){
```

```
char s[] = "ADMITERE";

cout<<strlen(s);

s[8]='*';

cout<<strlen(s);

return 0;}
```

- a) 88
- b) eroare( programul nu compilează)
- c) 85
- d) 89

8. Care dintre următoarele secvențe de mai jos transformă caracterul salvat în variabila s din literă mică a alfabetului englez în literă mare a alfabetului englez?

- a)  $s = s + 32;$
- b)  $s = s - 32;$
- c)  $s = \overset{.}{\underset{.}{C}};$
- d)  $s = \overset{.}{\underset{.}{C}} - 31;$

9. Ce afișează programul următor ?

```
int main(){

char s[] = "ADMITERE";

int count = 0;

for(int i = 0; i < strlen(s); i++){

 int aux = i;

while(strchr("AEIOU", s[aux]) == NULL){

 count ++;

 aux ++;}

 i = aux;}

cout<<count;

return 0;}
```

- a) Numărul subsecvențelor din șir alcătuite din cel puțin o consoană
- b) Numărul subsecvențelor din șir alcătuite din cel puțin o vocală
- c) Numărul consoanelor din șir
- d) Numărul consoanelor unice din șir

10. Știm că variabilele a și b memorează șiruri de caractere. Pentru ce set de valori {a,b} expresia de mai jos are valoarea 1 ?

```
!!(strcmp(a, b) < 0) && (a[2]%3 == b[5]%5 == 0);
```



- a)  $a[] = \text{"ADMITERE"}; b[] = \text{"FACULTATE"}$
- b)  $a[] = \text{"TESTARE"}; b[] = \text{"INFORMATICA"}$
- c)  $a[] = \text{"EXAMEN"}; b[] = \text{"ADMITERE"};$
- d)  $a[] = \text{"INFORMATICA"}; b[] = \text{"FMI"};$

11. Știm că variabilele a și b memorează șiruri de caractere. Pentru ce set de valori {a,b} expresia de mai jos are valoarea 1 ?

$$(\text{strcmp}(b + 5, a + 3) > 0 \&\& (\text{abs}(a[3] - b[4]) == 4));$$

- a)  $a[] = \text{"ADMITERE"}; b[] = \text{"UNIBUC"};$
- b)  $a[] = \text{"EXAMEN"}; b[] = \text{"ADMITERE"};$
- c)  $a[] = \text{"TESTARE"}; b[] = \text{"FMI"};$
- d)  $a[] = \text{"ADMITERE"}; b[] = \text{"INFORMATICA"};$

12. Considerăm adunarea șirurilor de caractere în felul următor: pentru fiecare caracter de pe aceeași poziție adunăm valorile ASCII, iar dacă ajungem la finalul alfabetului ( trecem de caracterul 'Z'), continuăm cu 'A' + ... (considerăm literele alfabetului plasate pe un cerc)

Exemplu:  $TEST + TEST = NJLN$

$$A + B = C$$

$$DA + AAXY = EBXY$$

Care va fi șirul rezultat din adunarea șirurilor "ADMITERE" și "INFORMATICA" ?

- a) JRXLRLSYICA
- b) JRSXLRSYADM
- c) JRSXLRSYICA
- d) JRSXLRSYITE

13. Fie declararea :

$\text{char } s[] = \text{"T\0EST"};$

Ce valoare are expresia

$$(\text{strlen}(s) == 5 \&\& s[2] == 'E');$$

- a) 1
- b) 0
- c) eroare ( programul nu compilează)
- d) o valoare random

14. Fie declararea :

$\text{char } s[] = \text{"T\0EST"};$

Ce valoare are expresia

$$(\text{strlen}(s) == 1 \&\& s[2] == 'E');$$

- a) 1
- b) 0
- c) eroare ( programul nu compilează)
- d) valoare random

15. Se da urmatorul program:

```
int main(){
 char a[] = "ADMITERE";
 char b[] = "INFORMATICA";
 for(int i = 0; i < strlen(a) - 1; i ++){
 for(int j = i + 1; j < strlen(a); j ++){
 if(a[i] > a[j]){
 char aux = a[i];
 a[i] = a[j];
 a[j] = aux;}}
 for(int i = 0; i < strlen(a) - 1; i ++){
 for(int j = i + 1; j < strlen(a); j ++){
 if(b[i] > b[j]){
 char aux = b[i];
 b[i] = b[j];
 b[j] = aux;}}
 int ok = 1;
 for(int i = 1; i < strlen(a); i ++){
 if(a[i] != b[i]){
 ok = 0;
 break;}
 if(ok == 1)cout<<"DA";
 else cout<<"NU";
 return 0;}
```

Pentru ce set de valori {a,b} programul afișează "DA" ?

- a) a[] = "TESTARE" ; b[] = "TEST"
- b) a[] = "ADMITERE" ; b[] = "ADMITEERE";
- c) a[] = "TESTARE"; b[] = "ARETSET";
- d) a[] = "INFORMATICA"; b[] = "FMARCAITTACA";

16. Ce afișează următorul program ?

```
int main(){
```

```

char s[] = "TESTARE_LA_INFORMATICA";
for(int i = 0; i < strlen(s); i++){
 if(strchr("AEIOU", s[i]))
 strcpy(s + i + 2, s + i + 5);}
s[4]='\0';
cout<<s;
return 0;}

```

- a) TEST
- b) TERA
- c) TESE
- d) TERT

17. Ce afișează următorul program ?

```

int main(){
 char s[] = "TESTARE_LA_INFORMATICA";
 char * cuv = strtok(s, "_");
 while(cuv != NULL){
 cout<<cuv<<endl;
 cuv = strtok(NULL, "A");}
 return 0;}

```

- a) TESTARE  
LA  
INFORMATICA
- b) TEST  
RE  
L  
INFORM  
TIC
- c) TESTARE  
L  
\_INFORM  
\_TIC
- d) TESTARE\_  
l\_  
INFORM\_  
TIC

18. Ce afișează următorul program ?

```

int main(){

```

```

char s[] = "FMIUNIBUC";
for(int i = 0; i < strlen(s); i++)
 s[i] = s[i] + 33
strcpy(s + 2, s + 5);
cout<<s;
return 0;}

```

- a) fmibuc
- b) cvd
- c) jvojcvd
- d) gnjcvd

19. Ce afișează următorul program ?

```

int main(){
 char s[] = "ADMITERE";
 for(int i = 0; i < strlen(s); i++)
 s[i] = s[strlen(s) - 1 - i];
 strcpy(s + 1, s + 5);
 cout<<s;
 return 0;}

```

- a) EETMDA
- b) EERE
- c) RET
- d) EMDA

20. Variabila s memorează un șir de caractere. Care dintre următoarele secvențe transformă doar al doilea 'd' din șir în 'D' ?

- a) `s[2]='D';`
- b) 

```
for(int i = 0; i < strlen(s); i++){
 int k = 0;
 if(s[i] == 'd') k++;
 if(k == 1) s[i]='D';}
```
- c) 

```
int i = 0, k = 0;
while(i < strlen(s){
 if(s[i] == 'd') k++;
 if(k == 1) s[i]='D';
 i++;}
```
- d) 

```
int i = 0, k = 0;
while(i < strlen(s){
 if(s[i] == 'd') k++;
 if(k == 2) s[i]='D';
```

```
i ++;}
```

21. Fie următorul algoritm de criptare pe şiruri de caractere: Scriem şirul pe linii de câte K elemente, apoi reconstruim şirul concatenând elementele parcurse pe coloane.

Exemplu : Pentru şirul ADMITEREUNIBUC şi K = 3 , avem :

```
ADM
ITE
REU
NIB
UC
```

Şi reconstruind şirul obţinem: AIRNUDTEICMEUB .

Ce valoare poate lua K astfel încât şirul criptat „EAEDAMTRXMNEDIEE” să aibă sens? (să fie format din cuvinte din limba română, separate prin spaţiu )

- a) K = 4
- b) K = 3
- c) K = 2
- d) K = 1

22. Ce afişează programul?

```
int main(){
 char x[30] = "dimineata", y[30] = "min";
 strcat(y, x + strlen(x) - 1);
 cout<<y;
 char * p = strstr(y, x);
 if(p != NULL)
 cout<<(p - y);
 else cout<<"0";}
```

- a) 0
- b) ta
- c) 3
- d) Dieta

23. Ce afişează urmatorul program?

```
int main(){
 char s[256] = "UNIBUC", t[256];
 int x = 3;
 strcpy(t, s + x + 1);
 strcpy(s + x, t);
 cout<<s;}
```

- a) UC
- b) BUC
- c) UNIBUC
- d) UNIUC

24. Ce afiseaza urmatorul program?

```
int main(){
 char s[256] = "UNIBUC", t[256];
 int x = 3;
 strcpy(t, s + x);
 strcpy(s + x + 1, t);
 s[x]='A';
 cout<<s;}
```

- a) UC
- b) UNIABUC
- c) BUC
- d) UABUC

25. Ce afiseaza programul?

```
int main(){
 int i = 0;
 char s[11] = "abaemeiut", t[11];
 cout<<strlen(s);
 while(i < strlen(s))
 if(strchr("aeiou", s[i]) != NULL){
 strcpy(t, s + i + 1);
 strcpy(s + i, t);
 i++;}
 else i = i + 2;
 cout<<" "<<s;}
```

- a) 9 bemeut
- b) 9 emeut
- c) 9 bemeu
- d) 9 emeu

---

Algoritmi si metode de programare

---

1. Un algoritm de tip backtracking generează în ordine lexicografică toate permutările mulțimii  $\{1, 2, 3, 4, 5\}$ . După generarea permutării 2-4-5-3-1 care va fi următoarea permutare generată?
  - a)  $2 - 5 - 1 - 3 - 5$
  - b)  $2 - 4 - 3 - 5 - 1$
  - c)  $2 - 1 - 3 - 4 - 5$
  - d)  $2 - 1 - 3 - 5 - 4$
2. Un algoritm de tip backtracking generează în ordine lexicografică toate permutările mulțimii  $\{a, b, c, d, e\}$ . Care este a 5-a soluție generată de acest algoritm?
  - a)  $a - b - e - d - c$
  - b)  $a - b - d - e - c$
  - c)  $a - c - d - b - e$
  - d)  $a - b - e - c - d$

3. Utilizând metoda backtracking se generează toate numerele cu câte 3 cifre impare, cifre care aparțin mulțimii  $\{7, 8, 1, 6, 2, 3\}$ . Primele 3 soluții generate sunt, în aceasta ordine: 777, 771, 773, 717. Cea de-a 7-a soluție generată este:

- a) 731
- b) 737
- c) 137
- d) 173

4. Utilizând metoda backtracking se generează, în ordine crescătoare, toate numerele naturale pare cu trei cifre, cu proprietatea că nu există două cifre egale alăturate și suma cifrelor este 10. Primele 4 numere generate sunt, în această ordine: 136, 154, 172, 190. Al 8-lea număr generat este:

- a) 460
- b) 262
- c) 316
- d) 406

5. Utilizând metoda backtracking se generează, în ordine crescătoare, toate numerele naturale impare cu trei cifre, cu proprietatea că nu există două cifre egale alăturate și suma cifrelor este 12. Primele 4 numere generate sunt, în această ordine: 129, 147, 165, 183. Al 10-lea număr generat este:

- a) 291
- b) 273
- c) 309
- d) 327

6. Care din următoarele afirmații legate de metoda Backtracking sunt adevărate:

- 1. este o metoda lenta
- 2. este o metoda costisitoare
- 3. este o metoda de complexitate mare
- 4. este o metoda rapida
- 5. solutia se construiește element cu element
- 6. verificarea conditiei de continuare garanteaza obtinerea unei solutii rezultat

- a) 1, 2, 3, 5, 7
- b) 2, 3, 4, 5, 6
- c) 1, 2, 3, 5, 6



d) 1, 2, 3, 7

7. Fie multimea de litere [a, b, c, d]. Se genereaza permutarile acestei multimi. Precizati care sunt solutiile anterioara si urmatoare solutiei cabd:

- a) bdac si cbad
- b) bdca si cadb
- c) bdca si cdba
- d) bcda si cdba

8. Un algoritm de tip backtracking genereaza, in ordine, toate permutarile unei multimi cu 5 elemente. Primele 4 solutii generate sunt: 1 2 3 4 5, 1 2 3 5 4, 1 2 4 3 5, 1 2 4 5 3. Care este a 5-a solutie generata din acest algoritm?

- a. 1 3 2 4 5
- b. 1 3 2 5 4
- c. 1 3 4 2 5
- d. 1 2 5 3 4

9. 19. Fie utilizarea metodei Backtracking pentru generarea tuturor numerelor palindrom formate din 4 cifre din Multimea {1,2,3}. Numărul soluțiilor:

- a) 6
- b) 12
- c) 3
- d) 9

10. Avem n persoane la o coada pentru a cumpara bilete, persoana 0 e primul la coada, persoana n-1 este in spatele liniei. Avem n=4 si un vector  $t=[5,1,1,1]$  unde  $t[i]$  reprezinta numarul de bilete pe care trebuie sa cumpere persoana i. Fiecare persoana poate sa cumpere doar un bilet cand este primul la coada, dupa se intoarce la sfarsitul cozii si asteapta sa cumpere urmatorul bilet. Fiecarei persoane ii ia un minut sa cumpere un bilet. Daca o persoana si-a cumparat toate biletele necesare, iese din coada. Cate minute ii ia fiecarei persoane incepand de la pozitia 0 sa cumpere toate biletele necesare.

- a) [8, 2, 3, 4]
- b) [8, 2, 3, 5]
- c) [7, 2, 3, 4]
- d) [8, 2, 4, 4]

11. Stiva utilizată în implementarea parcurgerii în lățime are rolul:

- a) să rețină varfurile care au fost descoperite și urmează să fie prelucrate;
- b) nu se folosește stiva la parcurgerea în lățime;
- c) să rețină ordinea de vizitare a varfurilor;
- d) să rețină varfurile care au fost deja vizitate pentru a evita vizitarea repetată;

12. Care din urmatoarele afirmatii **NU** corespunde metodei Greedy (metoda optimului local):

- a) problema poate fi imaginata ca o multime A cu n elemente
- b) pot exista mai multe submultimi diferite acceptabile (solutii posibile), dintre care una este considerata solutie optima pe baza unui criteriu care trebuie maximizat (minimizat)
- c) o solutie posibila este o submultime (B) care indeplineste o conditie data (B este acceptabila)
- d) problema se descompune in probleme de complexitate mai mica sau probleme cu rezolvare imediata

13. Care din urmatoarele afirmatii legate de sortarea crescatoare prin interclasarea unei secvente de numere reale este adevarata:

- a) insereaza un element intr-un vector ordonat pe pozitia corecta
- b) este denumita si sortarea prin interschimbare
- c) utilizeaza metoda Divide Et Impera
- d) determina minimul din vector si il insereaza pe pozitia corecta

14. Care din urmatoarele afirmatii referitoare la metoda Divide et Impera sunt adevarate?

- 1. este utilizata in rezolvarea unor probleme complexe
- 2. implementarea este realizata de obicei prin subprograme recursive
- 3. se aplica pentru problemele care pot fi descompuse in probleme cu complexitate mai mica
- 4. rezolvarea problemelor rezultate in urma descompunerii este mai usoara decat rezolvarea intregii probleme initiale
- 5. pentru fiecare din problemele rezultate in urma descompunerii se aplica un procedeu diferit de descompunere

- a) 1,2,3,4,5
- b) 1,3,4,5
- c) 2,3,4,5
- d) 1,2,3,4

15. Care din urmatoarele afirmatii **NU** este adevarata:

- a) la recursivitatea directa, apelul recursiv se realizeaza prin intermediul mai multor functii care se apeleaza circular
- b) un subprogram recursiv genereaza (cel putin) un apel catre el insusi
- c) un algoritm iterativ sau recursiv poate fi implementat printr-un subprogram iterativ sau recursiv
- d) recursivitatea directa poate fi simpla sau multipla

16. Ce afiseaza urmatorul program?

```
int main()
{int x = 7;
cout << x ++;
```

```
cout<< ++ x;}
```

- a) 79
- b) 80
- c) 81
- d) 78

---

Barem

#### Capitolul 1:Sintaxa

|   |   |   |   |   |   |   |   |   |    |    |    |
|---|---|---|---|---|---|---|---|---|----|----|----|
| 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | 12 |
| a | d | a | b | d | b | c | d | d | a  | c  | a  |

#### Capitolul 2:Grafuri

|   |   |   |   |   |   |   |   |   |    |    |    |
|---|---|---|---|---|---|---|---|---|----|----|----|
| 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | 12 |
| b | d | c | d | c | b | b | b | c | b  | d  | b  |

|    |    |    |    |    |    |    |    |    |    |    |    |
|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|
| 13 | 14 | 15 | 16 | 17 | 18 | 19 | 20 | 21 | 22 | 23 | 24 |
| b  | b  | d  | c  | c  | a  | d  | a  | c  | c  | b  | a  |

|    |    |    |    |    |    |    |    |    |    |    |    |    |
|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|
| 25 | 26 | 27 | 28 | 29 | 30 | 31 | 32 | 33 | 34 | 35 | 36 | 37 |
| b  | b  | c  | c  | d  | d  | a  | c  | d  | d  | b  | d  | b  |

### Capitolul 3:Subprogram

|   |   |   |   |   |   |   |   |   |    |    |
|---|---|---|---|---|---|---|---|---|----|----|
| 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 |
| a | b | a | c | a | d | a | c | d | a  | b  |

|    |    |    |    |    |    |    |    |    |    |    |
|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|
| 12 | 13 | 14 | 15 | 16 | 17 | 18 | 19 | 20 | 21 | 22 |
| c  | a  | a  | a  | b  | b  | b  | b  | d  | c  | a  |

### Capitolul 4:Structuri de date

|   |   |   |   |   |   |   |   |   |    |    |    |    |    |    |
|---|---|---|---|---|---|---|---|---|----|----|----|----|----|----|
| 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | 12 | 13 | 14 | 15 |
| c | b | a | d | b | d | c | c | c | c  | d  | a  | a  | c  | b  |

|    |    |    |    |    |    |    |    |    |    |    |    |    |    |    |
|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|
| 16 | 17 | 18 | 19 | 20 | 21 | 22 | 23 | 24 | 25 | 26 | 27 | 28 | 29 | 30 |
| a  | c  | b  | a  | d  | a  | b  | d  | c  | a  | b  | d  | a  | c  | b  |

### Capitolul 5:Tablouri

|   |   |   |   |   |   |   |   |   |    |    |    |    |    |    |    |    |    |    |
|---|---|---|---|---|---|---|---|---|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|
| 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | 12 | 13 | 14 | 15 | 16 | 17 | 18 | 19 |
| a | b | c | a | a | b | d | c | a | a  | d  | d  | a  | b  | d  | c  | a  | a  | d  |

|    |    |    |    |    |    |    |    |    |    |    |    |    |    |    |    |    |    |    |
|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|
| 20 | 21 | 22 | 23 | 24 | 25 | 26 | 27 | 28 | 29 | 30 | 31 | 32 | 33 | 34 | 35 | 36 | 37 | 38 |
| c  | a  | b  | a  | c  | d  | a  | c  | a  | d  | b  | b  | b  | a  | a  | d  | b  | a  | c  |

### Capitolul 6:Siruri de caractere

|   |   |   |   |   |   |   |   |   |    |    |    |
|---|---|---|---|---|---|---|---|---|----|----|----|
| 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | 12 |
| d | b | d | c | a | b | d | b | c | a  | d  | c  |

|    |    |    |    |    |    |    |    |    |    |    |    |    |
|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|
| 13 | 14 | 15 | 16 | 17 | 18 | 19 | 20 | 21 | 22 | 23 | 24 | 25 |
| b  | a  | c  | b  | c  | d  | b  | d  | c  | a  | d  | b  | a  |

### Capitolul 7: Algoritmi si metode de programare

|   |   |   |   |   |   |   |   |   |    |    |    |    |    |    |    |
|---|---|---|---|---|---|---|---|---|----|----|----|----|----|----|----|
| 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | 12 | 13 | 14 | 15 | 16 |
| a | a | b | c | d | c | b | d | d | a  | d  | d  | c  | d  | a  | a  |

