

1. Pentru valori întregi citite de la tastatură să se tiparească valoarea corespunzătoare în binar.

Ne luam o masca folosind numărul 1 în binar și shiftându-l cu i poziții. Astfel, când facem SI binar cu numărul N , vom obține 0 pe toate pozițiile (dacă bitul i este 0 în n), fie 2^i (dacă n are bitul i cu valoarea 1). Nu putem afișa direct variabila bit, pentru că ar afișa 2^i pentru cazul cu 1. Avem nevoie să punem bitul înapoi pe poziția 0, shiftând iarăși cu i poziții la dreapta.

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

int main()
{
    int n,i=0;
    scanf("%d",&n);
    for(i=15;i>=0;--i)
    {
        int bit=n&(1<<i);
        int x=bit>>i;
        printf("%d",x);
    }
    scanf("%d",&n);
    return 0;
}
```

2. Se citesc 2 numere întregi x și n unde n este între 0 și 15. Să se afișeze: bitul n din x , numărul x în care se setează bitul n , numărul x în care se șterge bitul n , numărul x în care se complementează bitul n .

Pentru afișare, shiftăm pe x cu n poziții la dreapta, astfel încât bitul n să ajungă pe ultima poziție. Apoi putem face SI binar cu 1.

Pentru ștergere, avem nevoie de o masca ce are 1 pe toate pozițiile și 0 pe poziția n (dacă facem și cu această masca, totul va rămâne la final înafara de poziția n , care va ajunge 0). Facem asta prin shiftarea lui 1 cu n poziții și negarea acesteia.

Setarea este similară cu ștergerea. Operația SAU binar ne oferă procedeul de setare (dacă bitul n este 0 sau 1 în x , cu 1 din masca, operația va da 1).

Complementarea se folosește de XOR binar, pentru că acesta ne dă cazurile 0 1 \rightarrow 1 și 1 1 \rightarrow 0. Al doilea bit este cel setat de noi din masca, iar primul este bitul n din x .

```
#include <stdio.h>

int main()
{
    int x, n;
    scanf("%d%d",&x,&n);

    printf("Afișare bit n: %d\n",(x>>n)&1);
    printf("Ștergere: %d\n", x&~(1<<n));
    printf("Setare: %d\n", x|1<<n);
    printf("Complement: %d\n",x^(1<<n));
}
```

```

scanf("%d",&n);
return 0;
}

```

3. Se citesc întregii x, y, n, p. Să se copieze în x, începând din poziția p, ultimii n biți din y și să se afișeze noua valoare a lui x.

Cum v-am spus, daca facem modulo 2^n , obtinem ultimii n biti dintr-un numar. Puteti testa pe hartie. De exemplu: $35 = 0010\ 0011$. Vrem ultimele 3 cifre. $35\%(2^3)=35\%8=3$ (11 sau 011 in binar).

Daca vreti o solutie ce foloseste operatori binari in totalitate, un coleg de la grupa de joi, cred ca Teodorescu Stefan, a propus o solutie ce implica shiftarea la dreapta cu $32-n$ biti, pe cazul general `sizeof(variabilaInCareStocamNumarul)`, si apoi shiftarea la dreapta cu tot atatia biti. Foarte buna solutie :D.

O alta solutie buna a venit de la un coleg de vineri, din nou, imi cer scuze ca nu v-am invatat numele deloc. El a propus sa facem o masca de biti (cum am tot facut la laboratorul la exercitiul 2, mastile acelea ce aveau 0 pe toate pozitiile mai putin pozitia N, sau cele aveau numai 1 si 0 pe pozitia N). Ne construim o masca ce are 1 pe ultimele N pozitii (sunt mai multe metode a face asta, de exemplu, setand fiecare bit pe rand pe 1, ca in exercitiul 2) si facem un SI binar cu numarul dat. Foarte ingenios, de asemenea :D.

```

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

```

```

int main()
{
    int x,y,n,p;
    scanf("%d %d %d %d", &x,&y,&n,&p);

    x=x%(int)pow(2,p);
    y=y%(int)pow(2,n);
    y=y<<p;
    x=x|y;

    printf("\n%d\n\n",y);
    return 0;
}

```

4. Scrieți un program care primește ca input de la tastatură scrierea unui număr în baza 2 și calculează direct scrierea acestuia în baza 16 (nu mai trece prin baza intermediară 10). Realizați acest lucru inversând cele două baze (input – scrierea în baza 16, output – scrierea în baza 2).

Ne facem un vector cu toate valorile posibile in hexa. Citim un numar binar drept long long int (e un exercitiu bun sa-l facem si ca string, dar am ales calea mai usoara). Cat timp numarul binar este 0, ii luam ultimele 4 cifre, facand mod 10000. Apoi testam aceste 4 cifre impotriva vectorului ales mai devreme. Daca cele 4 cifre reprezinta un simbol hexa intre 0 si 9, afisam i + 48 (de la 48 incep cifrele in tabelul ASCII <http://www.asciitable.com/>). Daca trebuie sa scriem A B C D E sau F, atunci incepem de la 65 plus (i-10) pentru ca A=65, B=66 etc. Intre timp, trebuie sa tinem o variabila index ca sa stim unde in vectorul de hex sa punem rezultatul. La finalul buclei while, ne asiguram ca eliminam ultimele 4 cifre din numar, impartind la 10000.

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

int main()
{
    int valoriHexa[] = {0, 1, 10, 11, 100, 101, 110, 111, 1000,
                        1001, 1010, 1011, 1100, 1101, 1110, 1111};

    long long int binar;
    char hex[20];
    int index, i, cifra;

    printf("Numar in binar: ");
    scanf("%lld", &binar);

    index = 0;

    while(binar!=0)
    {
        /* Ultimele 4 cifre */
        cifra = binar % 10000;

        /* Facem match ultimelor 4 cifre cu vectorul de constante hexa */
        for(i=0; i<16; i++)
        {
            if(valoriHexa[i] == cifra)
            {
                if(i<10)
                {
                    /* pentru constante 0-9 */
                    hex[index] = (char)(i + 48);
                }
                else
                {
                    /* pentru constante char A-F */
                    hex[index] = (char)((i-10) + 65);
                }
            }
        }
    }
}
```

```

        index++;
        break;
    }
}

/* Taiem ultimele 4 cifre. */
binar /= 10000;
}
hex[index] = '\0';

/* Inversam ordinea numarului pentru ca noi am citit
de la capatului numarului binar spre inceput. */
strrev(hex);

printf("Hexadecimal number = %s", hex);

return 0;
}

```

Pentru hex spre binar, nu prea e mult de zis la partea asta. Doar citim un numar hexa intr-un string si facem o verificare pe fiecare caracter, mapand fiecare posibilitate la un caz in switch.

```

#include<stdio.h>
#include <string.h>

int main()
{
    char hexString[8];
    char binar[32];

    printf("Numar hexa:");
    scanf("%s",&hexString);

    int len=strlen(hexString);
    for(int i=0;i<len;++i)
    {
        switch(hexString[i])
        {
            case '0': printf("0000");break;
            case '1': printf("0001");break;
            case '2': printf("0010");break;
            case '3': printf("0011");break;
            case '4': printf("0100");break;
            case '5': printf("0101");break;
            case '6': printf("0110");break;
            case '7': printf("0111");break;
            case '8': printf("1000");break;
            case '9': printf("1001");break;
            case 'A': case 'a': printf("1010");break;
            case 'B': case 'b': printf("1011");break;
            case 'C': case 'c': printf("1100");break;
            case 'D': case 'd': printf("1101");break;
            case 'E': case 'e': printf("1110");break;

```

```

        case 'F': case 'f': printf("1111");break;
        default:
            printf(" ");
    }
}
return 0;
}

```

5. Se citesc numere naturale până la întâlnirea numărului 0. Să se afișeze toate perechile de numere consecutive citite cu proprietatea că al doilea număr reprezintă restul împărțirii primului număr la suma cifrelor sale.

Nu sunt multe de zis despre problema asta. Cat timp userul nu ne da un 0, facem suma cifrelor si afisam perechea, daca conditia din cerinta este indeplinita. If-ul if(precedent != 0) ne ajuta sa avem prima pereche in regula si sa nu fie considerata valoarea de initializare a lui precedent drept numar introdus (adica userul trebuie sa introduca doua numere pentru ca if-ul ce verifica conditia problemei sa se ruleze).

```

#include <stdio.h>
#include <string.h>

```

```

int sumaCifre(int n)
{
    int sum=0;
    while(n)
    {
        sum+=n%10;
        n/=10;
    }
    return sum;
}

```

```

int main()
{
    int n=1,i=0, precedent=0;
    while(n != 0)
    {
        scanf("%d",&n);
        if(precedent != 0)
        {
            int sum=sumaCifre(precedent);
            if(n == (precedent%sum))
            {
                printf("Perechea: %d %d\n",precedent,n);
                i++;
            }
        }
        precedent=n;
    }
    scanf("%d",&n);
    return 0;
}

```

6. Se citește de la tastatură un număr natural p . Să se determine toate perechile distincte de numere întregi (i, j, k) cu proprietatea că ele pot reprezenta laturile unui triunghi de perimetru p . Folosiți maxim două instrucțiuni `for`.

Cum v-am zis la laborator, vom afișa perechi (i, j, k) drept $(i, j, p-i-j)$, iar frumusețea problemei stă în modul în care scriem cele două `for-uri`. Primul `for` pleacă de la 1 la $p-1$ (de la 1 pentru că nu vrem cazul cu $i=0$, până la $p-1$ pentru că nu vrem cazul $j=0$). Al doilea `for` pleacă cu j de la valoarea i , pentru că altfel vom avea în duplicate în output și se oprește la $p-i-1$. Partea cu $p-i$ pentru că altfel $i+j$ va fi mai mare decât p , și acel -1 pentru că plecăm de la 1 cu i .

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

```
int main()
{
    int p;
    scanf("%d", &p);
    for(int i=1; i<p-1; ++i)
    {
        for(int j=i; j<p-i-1; ++j)
        {
            printf("%d %d %d\n", i, j, p-i-j);
        }
    }
    scanf("%d", &p);
    return 0;
}
```