Descrierea solutiei Solutia 1- 100p

Prof. Nicu Vlad-Laurentiu - Liceul Teoretic "M. Kogalniceanu", Vaslui

Pornind de la observatia

Prin urmare, o singura funcție este suficientă pentru ambele operații (codificare și decodificare).

Functia de codificare

- are ca paramentru ce trebuie codificat
- este o funcție recursivă
- condiția de oprire este ca lungimea șirului să fie 1, situație în care se afișează șirul
- din şirul ce trebuie codificat se formează 2 şiruri conform enunțului, şiruri având ca lungime jumătate din lungimea şirului inițial. Pentru aceste 2 şiruri se aplică același procedeu.

Soluţia 2 - 50p

Prof. Ana Maria Arișanu – Colegiul Național "Mircea cel Bătrân", Rm. Vâlcea Prof. Nicu Vlad-Laurentiu - Liceul Teoretic "M. Kogalniceanu", Vaslui

Pentru a codifica/decodifica se pleacă de la codificarea/decodificarea șirului 1,2,3,4, ..., n

Cazurile n=2 și n=4 sunt cazuri speciale ce se tratează separat.

Cazul n=8 reprezintă punctul de pornire în identificarea formei generale a soluției, codificarea în acest caz fiind 1,5,3,7,2,6,4,8

Se pornește de la observațiile:

- pentru orice n=2^k, în șirul codificat se indentifică 8 secvențe de lungimi egale, secvețele începând cu 1,5,3,7,2,6,4 respectiv 8
- fiecare secvență este formată din perechi (a,b), b=a+n/2
- trecerea de la o pereche la alta, in cadrul unei secvențe este dată de puterile lui 2^{k-2}, 2^{k-1}, alternând ca semne Observație: pentru a obține 100p, la trecerea de la o pereche la alta, în șirul alternant ca semne de puteri ale lui 2,

intervin corecții.

Soluţia 3 – 100p

Prof. Ana Maria Arișanu - Colegiul Național "Mircea cel Bătrân", Rm. Vâlcea

Notăm cu a[1],a[2],a[3],a[4],...,a[n] codificarea/decodificarea șirului 1,2,3,4, ..., n

Cazurile n=2 și n=4 sunt cazuri speciale ce se tratează separat.

Cazul n=8 reprezintă punctul de pornire în identificarea formei generale a soluției, codificarea în acest caz fiind 1,5,3,7,2,6,4,8

Se pornește de la observațiile:

- a[n/2+i]=a[i]+1, prin urmare este suficientă codificarea șirului 1,3,5,7,..., n-1
- codificarea șirului 1,3,5,7,..., n-1 este simetrică, prin urmare este suficientă codificarea șirului 1,5,9,..., n-3

Simulăm codificarea șirului 1,5,9,..., n-3 care are lungime n/4

Soluția clasică presupune utilizarea unei matrici cu k-2 linii (n=2^k) , fiecare linie i obținându-se conform enunțului din linia i-1

Pentru a utiliza eficient memoria, este suficientă o matrice cu 2 linii (0 si 1) linia i, obținându-se din linia 1-i

Soluția 4 – 100p

Prof. Marinel Şerban – Colegiul Naţional "Emil Racoviţă", Iaşi

-codificare / decodificare

citesc mesajul codificat (are L caractere)

determin in cati pasi trebuie decodificat si totodata dimensiunea subsirurilor

```
impart mesajul in subsiruri - initial fiecare subsir are 1 caracter ...!!!
 S[i][1] := M[i];
 Deoarece L = 2^P este OK, pentru "reunificarea subsirurilor" plec cu P de la 1
Secventa de "reunificare":
For P := DeUnde To Pasi Do {la pasul P am 2^P siruri si obtin 2^(P-1) siruri}
                 {adica se injumatatesc!!!}
 Begin
  For k := 1 To Put[Pasi-P] Do
                                    {iau prima data subsiruri de 1 caracter}
    Begin
                           {apoi de 2, 4, 8, ...}
     M := ";
                           {aici pun cele 2 subsiruri}
     For i := 1 To Lung(S[2*k-1]) Do {parcurg substrurile}
                             {si pun cate }
       AdaugaC(M, S[2*k-1][i]);
                                       {un caracter din stanga}
       AdaugaC(M, S[2*k][i]);
                                      {apoi unul din drepta}
      End;
     S[k] := M;
                            {sirul nou format il pun pe pozitia k }
     S[k+1] := ";
                            {cel de pe pozitia k+1 devine nul}
    End;
  End;
                {in final sirul complet va fi in S[1]}
```

Prof. Marius Nicoli – Colegiul Național "Frații Buzești", Craiova

Considerăm șirul inițial indexat de la 0. Asociem fiecărei poziții scrierea sa binară pe un număr de biți egal cu K (știind că șirul dat are lungimea 2^K). Poziția în șirul final se obtine transformand din baza 2 in baza 10, sirul binar cu K poziții determinat cosiderând cifrele in ordine inversa.

Exemplu

Soluţia 5 - 100p

Pentru K=5 pozitia 6 se tranformă in 00110, rasturnad acest sir obtinem 01100= 12 in baza 10 Deci poziției 6 îi corespunde poziția 12