## Tabăra de pregătire a lotului național de informatică

Resita, 2 – 9 iunie 2012 **Baraj 6** 

## frumos - descriere soluție

autori:

Dragoș Oprică - Universitatea București Adrian Panaete - Colegiul National. "A.T. Laurian" Botosani,

## Solutia 1: (40 puncte) - Dragos Oprică

Putem rezolva problema prin programare dinamică. Pentru un sir fixat, trebuie să determinăm K astfel încât sirul să fie K-frumos. Această determinare se face folosind o metodă greedy: când suntem la caracterul i, dacă acesta poate continua progresia, îl adăugăm la grupul curent, dacă nu închidem grupul curent si începem un nou grup cu caracterul i.

Cu aceste observatii ne putem construii dinamica: dp[N][K][chr][dif] cu următoarea semnificatie: numărul de siruri de lungime N, care sunt K-frumoase, cu ultimul caracter chr si cu ultima ratie dif.

Recurenta este destul de intuitivă: când trecem de la pasul i la pasul i+1 avem două optiuni, ori să continuăm progresia, ori să începem alta.

Complexitatea este: O (N^2 \* SIGMA^3) cu O (N^2 \* SIGMA^2) memorie.

## Solutia 2: (100 puncte) - Adrian Panaete

Problema se rezolvă tot prin programare dinamică, apelând la niste subtilităti. Cheia rezolvării este precalcularea pentru fiecare pereche de caractere (a,b) a numărului de variante în care se pleacă din primul caracter a, se construieste un grup frumos de o anumită lungime (aceasta nu poate fi în aceste conditii mai scurtă de 2 si mai lungă de 26 de caractere) si la încheierea acestei secvente se sare la al doilea caracter b (acestui caracter îi interzicem să fie ultimul caracter al secventei sau caracter care continuă progresia anterioară). Factorul K va fi de fapt amortizat de faptul că odată ajuns într-un punct al sirului anumite grade de frumusete partiale sunt nefezabile pentru că au frumusetea prea mică sau prea mare pentru pozitia la care am ajuns.

La folosirea unei structuri descrise mai sus se creste de la o anumită secventă de o frumusete dată la o secventă cu cel mult 26 de caractere mai lungă si care are frumusetea cu exact o unitate mai mare. În aceste conditii pentru a prinde toate sirurile K-frumoase avem nevoie de toate sirurile K-frumoase construite după această metodă până la lungimea N-25 pentru că ceea ce se construieste sunt siruri care au sigur ultima subsecventa "frumoasă" de lungime exact 1. Astfel pentru a le obtine si pe cele care au ultima secventă frumoasă mai lungă de 1 va trebui să luăm un sir mai scurt si sa îi completăm ultimul element cu elemente în progresie în asa fel încât să se ajungă exact la lungimea dorită N.

Complexitatea acestei solutii este: O (N^N \* FACTOR), unde FACTOR = 7824.