# **SOLUȚII – ZIUA 1**

## Gaina

Vom afla pentru fiecare poziție m<=n costul (energia minimă) pentru a ajunge de pe poziția m pe poziția n. Costul are sens pentru valorile m pentru care h\_m >=h\_p, orice p>m.

Așa că mai întâi aflăm aceste valori ale lui m. Mai exact, hmax[a] este cea mai mică poziție (mai mare decât a) pentru care se realizează maximul înălțimilor pe segmentul [a+1,n]. hmax[n]=n prin definiție.

Costul pt drumul de la pozitia a la pozitia n = cost\_dist(a, hmax[a]) + cost\_dist(hmax[a], n)

unde: cost\_dist(a, hmax[a]) = costul pentru distanta de la pozitia a la pozitia hmax[a], fără aterizări intermediare (cazul acesta este pt. economie maximă de energie), iar

cost\_dist(hmax[a], n) se va depune în cost[hmax[a]].

Costul pentru fiecare pozitie se va calcula de la dreapta la stânga, pentru că pe baza lui cost[i] se calculează cost[i-1], iar cost\_dist[a, hmax[a]] = ( hmax[a]-a-1)-(h[a] - h[ hmax[a]]), unde

expresia (hmax[a] - a - 1) = consumul pentru zborul orizontal de la pozitia a pana deasupra pozitiei hmax[a], iar (h[a] - h[hmax[a]])= plusul de energie datorat coborarii pe verticala de deasupra pozitiei hmax[a] ( de la nivelul h[a]) pana la nivelul h[hmax[a]] al pozitiei hmax[a] )

Deci cost[a]= cost\_dist(a, hmax[a]]) + cost[h[hmax[a]]], adica pentru a ajunge de pe pozitia a pe pozitia n, trecem prin pozitia hmax[a], iar cost\_dist[a,hmax[a]] este costul pentru a ajunge de pe pozitia a pe pozitia hmax[a] fara "aterizari" intermediare. Observam ca pentru orice i cu a < i < hmax[a], avem h[i] < h[hmax[a]] <= h[a] asa ca pentru a ajunge de pe pozitia a pe pozitia hmax[a] facem un pas la dreapta si apoi coboram pana la inaltimea h[hmax[a]] si apoi mergem numai catre dreapta, iar cost\_dist[a,hmax[a]] = (hmax[a]-a-1)-(h[a] - h[hmax[a]])

#### Rez

Vom citi codificarea circuitului într-un șir de caractere s.

Pentru a calcula rezistonța circuitului, vom utiliza două funcții recursive:

- funcția rezserie () calculează rezistonța unui circuit serie sau a unui circuit format dintr-un singur reziston
- funcția rezparalel () calculează rezistonța unui circuit paralel.

## Funcția rezserie():

Însumăm într-o variabilă (suma) rezistonțele circuitelor legate în serie. Acestea pot fi circuite formate:

- dintr-un singur reziston (dacă pe poziția curentă în şirul s se află litera R); în acest caz la variabila suma adunăm valoarea rezistonului.
- dintr-un circuit paralel (dacă pe poziția curentă în șirul s se află litera paranteză deschisă); în acest caz la variabila suma adunăm rezistonța circuitului paralel (obținută printr-un apel al funcției rezparalel ()).

Sfârșitul circuitului serie este determinat de apariția caracterului virgulă sau paranteză închisă sau de sfârșitul șirului s.

```
Funcția rezparalel():
```

Calculăm suma și produsul circuitelor legate în paralel (acestea sunt circuite serie a căror rezistonță se determină prin apelul funcției rezserie()). Evident, sfârșitul circuitului paralel este marcat de întâlnirea caracterului paranteză închisă.

Observați că implementarea folosește recursivitatea indirectă.

### Sortari

Soluția este  $O(N^3)$  și se bazează pe programare dinamică.

Construim vectorul a cu semnificația a [i] = numărul de șiruri de lungime i ce pot fi sortare folosind metoda balaurului.

```
Astfel a[0] = 1, a[1] = 1, a[2] = 2, a[3] = 6, a[4] = 18.
```

Să considerăm că am calculat deja a [0]..a[i-1]. Pentru a calcula a [i] fixăm poziția minimului și a maximului (2 for-uri) și înmulțim a [lungimea(S1)] cu a [lungimea(S2)] și cu a [lungimea(S3)] și adunăm produsul la a [i].

Facem această înmulțire pentru că toate numerele din S1 < toate numerele din S2 < toate numerele din S3. Astfel noi știm ce numere trebuie să conțină șirurile S1, S2, S3. Trebuie doar ca aceste șiruri sa fie sortabile cu metoda lui Arhirel și de fapt ne interesează doar numărul lor și nu șirurile efective.

Evident nu trebuie uitat ca după fiecare operație să păstrăm doar restul împărțirii la acel număr.