Masina

Având în vedere că prașele sunt așezate și parcurse circular, putem dubla orașele, iar apoi să le considerăm așezate liniar:

Cantitatea de benzina pe care PAM o castiga (o pierde) in urma opririi in orasul i si parcurgeriidrumului catre orasul i+1 este $c_i=a_i-b_i$.

In continuare vom lucra numai cu aceste valori ci.

Definim sirul sumelor partiale astfel:

$$S_i = \sum_{k=1}^i C_i$$

Datorita faptului ca PAM poate efectua turul, rezulta ca suma cantitatii de benzina acumulate (consumate) este nenegativa, adica:

$$0 \le c_1 + ... + c_n = s_n \quad (s_n > = 0)$$

Rezolvarea problemei consta in a gasi un x astfel incat:

$$c_x>=0$$
; $c_x+c_{x-1}>=0$; ..., $c_x+...c_{x+n-1}>=0$, adica $s_x-s_{x-1}>=0$; $s_{x+1}-s_{x-1}>=0$; ...; $s_{x+n-1}>=s_{x-1}$

Cautam 1<=m<=n astfel incat sm sa fie minim.

Fie m < k <= n; avem $s_k >= s_m$ (din definitia lui m)

Fie n<k; avem

$$s_k = c_1 + ... + c_n + c_{n+1} + ... + c_k = s_n + c_1 + ... + c_k = s_n + s_k > = s_n > = s_m$$

In concluzie x=m+1 este o solutie pentru problema.

Detalii de implementare

Se poatefolosi un singur vector pentru a rezolva problema (adica c). In plus elementele lui c pot fi memorate pe intregi cu semn pe 16 biti, iar totalul memoriei folosite de sub 60 kb. (adica se poate lucra foarte usor si in DOS/Windows folosindu-se un singur segment de date).

Complexitate

Sirul sumelor partiale se poate gasi in O(n) pentru ca $s_i=_{s_i-1}+a_i$. Minimul din acest sir se poate gasi tot in O(N), deci complexitatea programului va fi O(N).

Cu un program naiv in $O(N^2)$ se vor obtine in jur de 40 de puncte

Criptare

Pentru decriptarea mesajului, se utilizeaza algoritmul de criptare descris in sens invers:

- se imparte mesajul in fragmente de lungimea cuvantului cheie
- se aseaza intr-o matrice de caractere
- se determina in cuvantul cheie ordinea caracterelor din alfabet
- se afiseaza pe rand coloanele corespunzatoare in ordine