

Soluție - cifru

Fiecare apariție a unui simbol din alfabet într-un sir se înlocuiește cu distanța față de precedenta apariție a aceluiași simbol (considerând sirul circular, deci pentru prima apariție a simbolului se ia distanța față de ultima apariție a aceluiași simbol).

Facând această recodificare pentru cele două siruri reducem problema la determinarea permutării circulare care duce primul sir în al doilea, care poate fi rezolvată cu un algoritm de pattern matching, dacă concatenăm primul sir cu el însuși rezultând o complexitate $O(n)$.

Pentru m mic se pot genera toate permutările multimii $\{1, 2, \dots, m\}$ facând pentru fiecare permutare o căutare (cu KMP de exemplu), iar pentru n mic se poate căuta permutarea pentru fiecare $d=0, 1, \dots, n$.

Soluție - platou

O idee de a rezolva problema este următoarea : identificăm două etape:

- I) Localizarea unui interval de poziții p_1 p_2 de lungime $2 \cdot 8192$, în care se afla un platou de lungime 8192.
- II) Localizarea pozițiilor din acest interval în care se află platoul de lungime 8192.

Pentru etapa I), putem folosi diverse metode bazate pe căutare binară, cum ar fi :

- alegem un indice pd , care va avea semnificația că în stanga lui se termină un platou de lungime 8192 și un indice ps cu semnificația că în stanga lui nu se termină nici un platou de lungime 8192. Inițial $ps=1$, $pd = 1048576$ și într-o buclă `while` facem următoarea căutare :

```
Cat timp (pd-ps > 8192)
    pmj = (ps+pd)/2;
    ask 1 pmj si primim raspunsul l
    daca l = 8192 atunci pd = pmj
    altfel ps = pmj
sfarsit cat timp
```

Numărul de pași pentru această buclă e $\log_2(2^{20} / 2^{13}) = 7$. (algoritm dat de Cosmin Negruseri).

Pentru etapa II), ne sunt necesare 3 întrebări : astfel, presupunem că limitele intervalului de lungime $2 \cdot 8192$ în care avem un platou de lungime 8192 sunt $p1$ și $p2$. Atunci, notând cu $pmj = (p1+p2)/2$, facem 2 interogari :

- ask $p1$ pmj cu răspunsul ls
- ask pmj $p2$ cu răspunsul ld .

Avem următoarele cazuri:

- dacă $ls = 8192$, atunci platoul se află între pozițiile $p1$ și pmj ;
- dacă $ld = 8192$, atunci platoul se află între pozițiile $pmj+1$ și $p2$;
- dacă $ls+ld=8192$, atunci platoul se află între pozițiile $pmj-ls$ și $pmj+ld$
- dacă $ls+ld>8192$, atunci între pozițiile $p1$ și $p2$ se mai află (pe lângă platoul de lungime 8192) „o bucată” dintr-un platou de lungime ≤ 8192 ; platoul de lungime 8192 se află :
 - o între poziția din stanga= $pmj-ls$ și poziția din dreapta= $pmj - ls+(8192-1)$,
 - o între poziția din dreapta= $pmj+ld$ și poziția din stanga= $pmj+ld-(8192-1)$

Pentru a stabili care din aceste situații are loc, mai este necesară o întrebare ; în concluzie, pentru a rezolva etapa II) mai sunt necesare 3 întrebări.

În concluzie, sunt necesare cel mult $7+3=10$ întrebări.

Soluție Trasee

Mai întâi vom folosi un algoritm de căutare în lățime pentru a determina distanțele de la nodul x la restul nodurilor din graful nostru. Vom pastra doar muchiile din graf care sunt între două noduri la distanțe consecutive de nodul x . Toate nodurile la distanță k de nodul de start vor fi unite la un nou nod y . Acum pe graful rezultat trebuie să găsim cât mai multe drumuri disjuncte la nivel de muchii, care pornesc în nodul x și ajung în nodul y , muchiile ce intră în nodul y pot fi folosite de mai multe ori. Pentru a rezolva problema folosim un algoritm de flux maxim, unde muchiile sunt cele din graful menționat, ele având capacitățile unu, iar muchiile ce intră în nodul y vor avea capacitățile infinite. Este evident că fluxul maxim de pe rețeaua reziduală rezultată este egal cu numărul maxim de trasee cerut în problemă. Soluția are complexitatea $O(n * m)$.

