Solutie Antivirus

Autori: Razvan Salajan, Alex Cociorva - Universitatea "Babes-Bolyai" Cluj-Napoca

Solutie O(N³)

Putem sa ne gandim la urmatoarea dinamica:

dp[i][i] = costul minim sa devirusam i elemente considerand doar primele i

Cand suntem la pasul i, putem sa consideram o secventa [k..i] cu k <= i si sa devirusam toate elementele din acea secventa. Evident, putem face asta, doar daca avem un element nevirusat initial in acea secventa.

dp[i][j] = min(dp[i - 1][j], dp[k - 1][j - num_elemente_virusate] + cost_elemente_virusate);

Solutie O(N^2)

Folosim aceeasi dinamica de la solutia anterioara, numai ca modificam modul de constructie al recurentei. Vom considera si sumele partiale ale secventei, notate prin vectorul sum[].

Presupunem ca suntem la un element i.

- 1. Putem sa consideram solutia de la pasul anterior si sa nu facem nimic cu elementul i.
 - dp[i][i] = dp[i 1][i];
- 2. Daca i este un element nevirusat, atunci putem sa devirusam elemente din stanga lui. Vom considera toti indicii k < i si vom devirusa toata secventa [k..i-1].
 - dp[i][j] = min(dp[i][j], dp[k][j (i k 1)] + sum[i] sum[k]);

Observam ca nu are rost sa mergem cu k-ul decat pana la primul element nevirusat initial din stanga lui i. Sa notam aceasta pozitie cu **last**. Toate celelalte elemente ar putea fi devirusate de **last**.

- 3. Daca i este un element virusat, atunci putem sa il devirusam cu un element nevirusat initial din stanga lui, mai exact cel mai din dreapta element nevirusat initial < i. Sa notam aceasta pozitie cu last. Practic vom devirusa toate elementele de la last + 1 la i.
 - dp[i][j] = min(dp[i][j], dp[last][j (i last)] + sum[i] sum[last]);

Observam ca e de ajuns sa consideram doar devirusarea cu un element nevirusat initial din stanga lui i. Cazul in care elementul i va fi devirusat de un element din dreapta lui este acoperit de punctul anterior.

Fiecare element va fi parcurs de maxim 2 ori pentru fiecare j posibil, complexitatea amortizandu-se la O(N^2).