

## Librărie

Autori: stud. Crețu Cristian-Emanuel, stud. Cotoi Rareș-Andrei, Universitatea Babeș-Bolyai, Cluj-Napoca

## Subtask 1. Nu există operații de tip undo/redo.

Din moment ce trebuie să considerăm doar modificări de preț, o primă idee de rezolvare ar fi ca la fiecare operație '+' sau '-', trecem prin toate cărțile din intervalul [L, R] și schimbăm prețul fiecăreia cu valoarea dată.

Complexitate:  $O(n \cdot q \cdot t)$ 

## Subtask 2. q=1

Pentru a optimiza modul în care procesăm operațiile de undo/redo, vom folosi doi vectori: applied și undone. Când se aplică o operație (+/-), ea este stocată în applied, iar când se face undo, operația este mutată în undone și efectul ei este anulat (operația inversă este efectuată similar cu subtaskul 1). Pentru redo, operația este mutată înapoi în applied și efectul este reaplicat (operația inversă).

Complexitate:  $O(n \cdot t)$ 

Subtask 3. Toate modificările au loc pe intervalul [1, n]

O optimizare a subtaskului 1 este de a folosi șmenul lui Mars. Acesta permite aplicarea unei modificări pe intervalul [1, n] în timp O(1) în loc de O(n). Pentru o modificare pe intervalul [1, n] cu valoarea  $\Delta$ , adăugăm  $\Delta$  la diff [1] și scădem  $\Delta$  din diff [n], anulând astfel efectul pentru pozițiile ulterioare. Pentru fiecare operație de undo sau redo, inversăm ultima operație aplicată.

Complexitate:  $O(q \cdot (n+t))$ 

## Subtask 4. Fără restricții suplimentare.

Pentru acest subtask, va trebui să combinăm ideea de rezolvare de la subtaskul 2 cu cea de la subtaskul 3. Vom folosi șmenul lui Mars, alături de două stive: la aplicarea unei noi operații o adăugăm în stiva operațiilor aplicate; la undo eliminăm ultima operație din stiva aplicată, inversăm efectul în vectorul de diferențe și o mutăm în stiva operațiilor anulate; la redo preluăm ultima operație anulată, îi replicăm efectul în vectorul de diferențe și o readăugăm în stiva operațiilor aplicate.

Complexitate:  $O(q \cdot (n+t))$