

Hash-uri

Tabele cu adresare directă. Tabele de dispersie

Organizatorice

Consultații marți 0 persoane :(

Nu mai facem ore live până la Paște, revenim după Paște dacă situația epidemiologică devine mai bună..



Prewatch

Prewatch:

- Video1 (pentru sync-video: <https://youtu.be/JZHBa-rLrBA>)
 - Ideal tot videoul
 - **Macar de la 29 la 1:02 (33 de minute)**
- Video2 (pentru sync-video: https://youtu.be/0M_klqhwbFo)
 - Ideal tot videoul :)

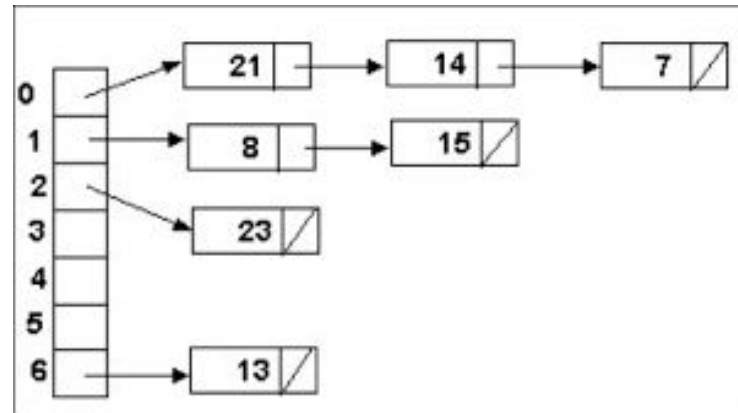
Hash-uri

Funcții de dispersie:

- Am zis săptămâna trecută că, pentru moment, folosim $h(x) = x \% p$, unde p este un număr prim.

Rezolvarea coliziunilor:

- Am spus că vom ține o listă înlănțuită



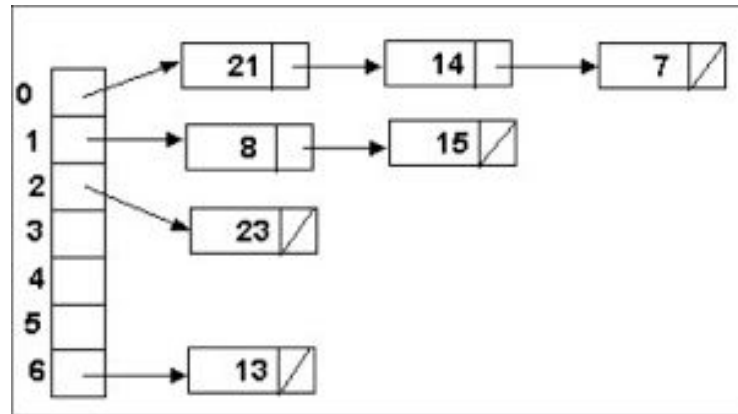
Hash-uri

Funcții de dispersie:

- Am zis săptămâna trecută că, pentru moment, folosim $h(x) = x \% p$, unde p este un număr prim.

Rezolvarea coliziunilor:

- Am spus că vom ține o listă înlănțuită
- Complexitate:
 - $O(1)$ căutare ?
 - Ce se întâmplă dacă p este $\sim \sqrt{n}$?
 - $O(\sqrt{n})$ pe cautare
 - Dacă datele nu sunt rele avem $O(n/p)$... p nu trebuie să fie mult mai mic ca n , ideal mai mare..



Funcții de Dispersie

Funcții de dispersie:

- Am zis săptămâna trecută că, pentru moment, folosim $h(x) = x \% p$, unde p este un număr prim.
- Ce ne dorim de la o funcție hash? **Ipoteza dispersiei uniforme simple:**
 - Fiecare cheie se poate dispersa cu aceeași probabilitate în oricare din cele m locații.
 - $f(x)$ = cel mai reprezentativ bit a lui x - nu e bună
 - $f(24) = f(18) = 16 \rightarrow$ cheile nu au aceeași probabilitate să ajungă pe cele m locații
 - În practică, nu putem satisface perfect regula, dar ne dorim să fim cât mai aproape
- <https://ocw.mit.edu/courses/electrical-engineering-and-computer-science/6-046j-introduction-to-algorithms-sma-5503-fall-2005/video-lectures/lecture-7-hashing-hash-functions/> (28:38)
- <https://drive.google.com/drive/u/0/folders/1aNqJk0kfKZszEOzvPLh81hvH7OSKbl1g>

Hash-uri

Funcții de dispersie:

- Am zis săptămâna trecută că, pentru moment, folosim $h(x) = x \% p$, unde p este un număr prim.
- <https://ocw.mit.edu/courses/electrical-engineering-and-computer-science/6-046j-introduction-to-algorithms-sma-5503-fall-2005/video-lectures/lecture-7-hashing-hash-functions/> (28:38) (recomandare)
- Am vorbit despre Funcții de dispersie și ne-am uitat la diverse metode
 - Metoda diviziunii (discutată și data trecută)
 - Metoda multiplicării (folosită în practică mult, pentru că este mai rapidă)

Dispersie universală

Fie **H** o colecție finită de funcții de dispersie, care transformă un univers dat **U** al cheilor, în domeniul $\{0, 1, \dots, m-1\}$.

O astfel de colecție se numește **universală** dacă, pentru fiecare pereche de chei distincte $x, y \in U$, numărul de funcții de dispersie $h \in H$ pentru care $h(x) = h(y)$ este exact $|H| / m$.

Cu alte cuvinte, cu o funcție de dispersie aleasă aleator din H , șansa unei coliziuni între x și y când $x \neq y$ este exact $1/m$, care este exact șansa unei coliziuni dacă $h(x)$ și $h(y)$ sunt alese aleator din mulțimea $\{0, 1, \dots, m-1\}$.

Dispersie universală

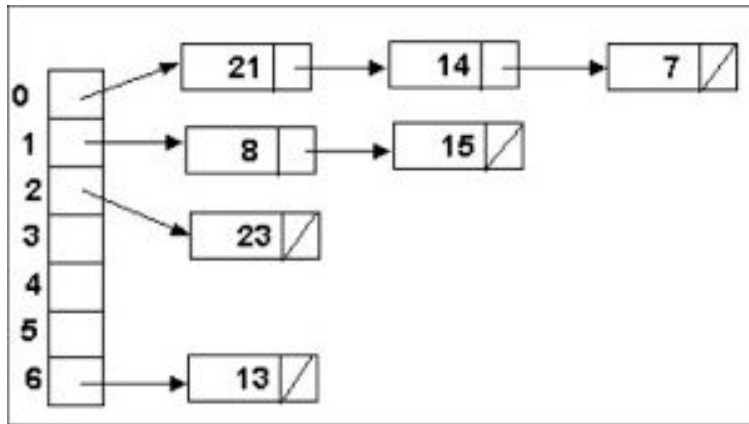
Următoarea teoremă arată că o clasă universală de funcții de dispersie dă un comportament bun în cazul mediu.

Teorema 6.1: Dacă h este aleasă dintr-o colecție universală de funcții de dispersie și este folosită pentru a dispersa n chei într-o tabelă de dimensiune m , unde $n \leq m$, numărul mediu de coliziuni în care este implicată o cheie particulară x este mai mic decât 1.

Hash-uri

Rezolvarea coliziunilor

- Am zis săptămâna trecută că, pentru moment, folosim **înlănțuirea**
- <https://ocw.mit.edu/courses/electrical-engineering-and-computer-science/6-046j-introduction-to-algorithms-sma-5503-fall-2005/video-lectures/lecture-7-hashing-hash-functions/> (50:00)



Hash-uri

Rezolvarea coliziunilor

- Am zis săptămâna trecută că, pentru moment, folosim **înlănțuirea**
- Am urmărit 15 minute din cursul de la [MIT](#), pornind cu 50:00, unde se vorbește despre metoda [adresării directe](#)
- În cazul adresării directe, au fost evidențiate 2 metode de calculare a poziției elementului în tabelul de dispersie de mărime m :
 - **Testare liniară:** $h(x, i) = (h(x, 0) + i) \% m$
 - **Hash dublu:** $h(x, i) = (h1(x) + i * h2(x)) \% m$

Rezolvarea coliziunilor

Alta metoda:

- https://en.wikipedia.org/wiki/Cuckoo_hashing