

Indexelés

- **Lineáris hasító index:**

- A kosarak 1 vagy több blokkból is állhatnak.
- Új kosarat akkor nyitunk meg, ha egy előre megadott értéket elér a kosarakra jutó átlagos rekordszám.

(rekordok száma/kosarak száma > küszöb)

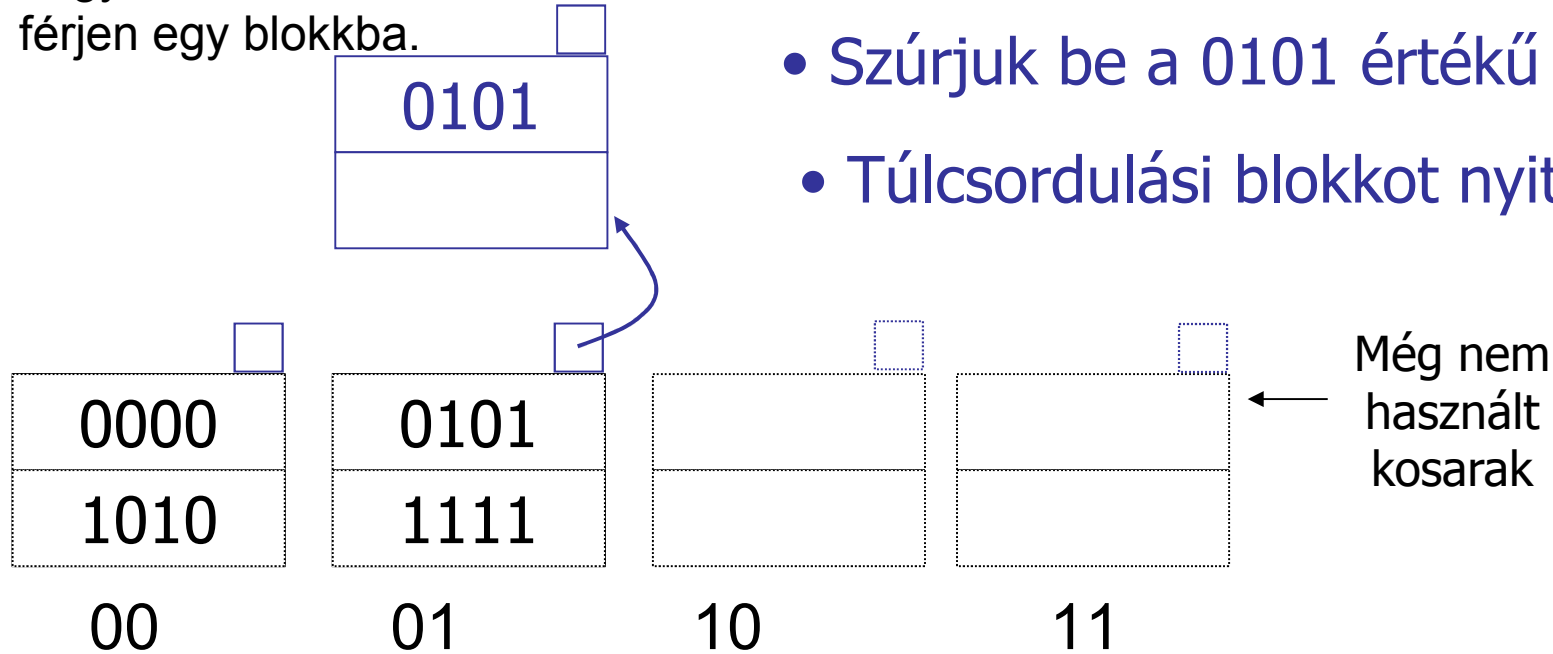
- **A kosarakat 0-tól kezdve sorszámozzuk, és a sorszámot binárisan ábrázoljuk.**

- Ha n kosarunk van, akkor a hasító függvény értékének **utolsó $\log(n)$ bit**jével megegyező sorszámú kosárba tesszük, ha van benn hely. Ha nincs, akkor hozzáláncolunk egy új blokkot és abba tesszük.

- Ha nincs megfelelő sorszámú kosár, akkor abba a sorszámú kosárba tesszük, amely csak az első bitjében különbözik a keresett sorszámtól.

Indexelés

Legyen a hasító érték 4 bites, $i = 2$, és 2 rekord férjen egy blokkba.



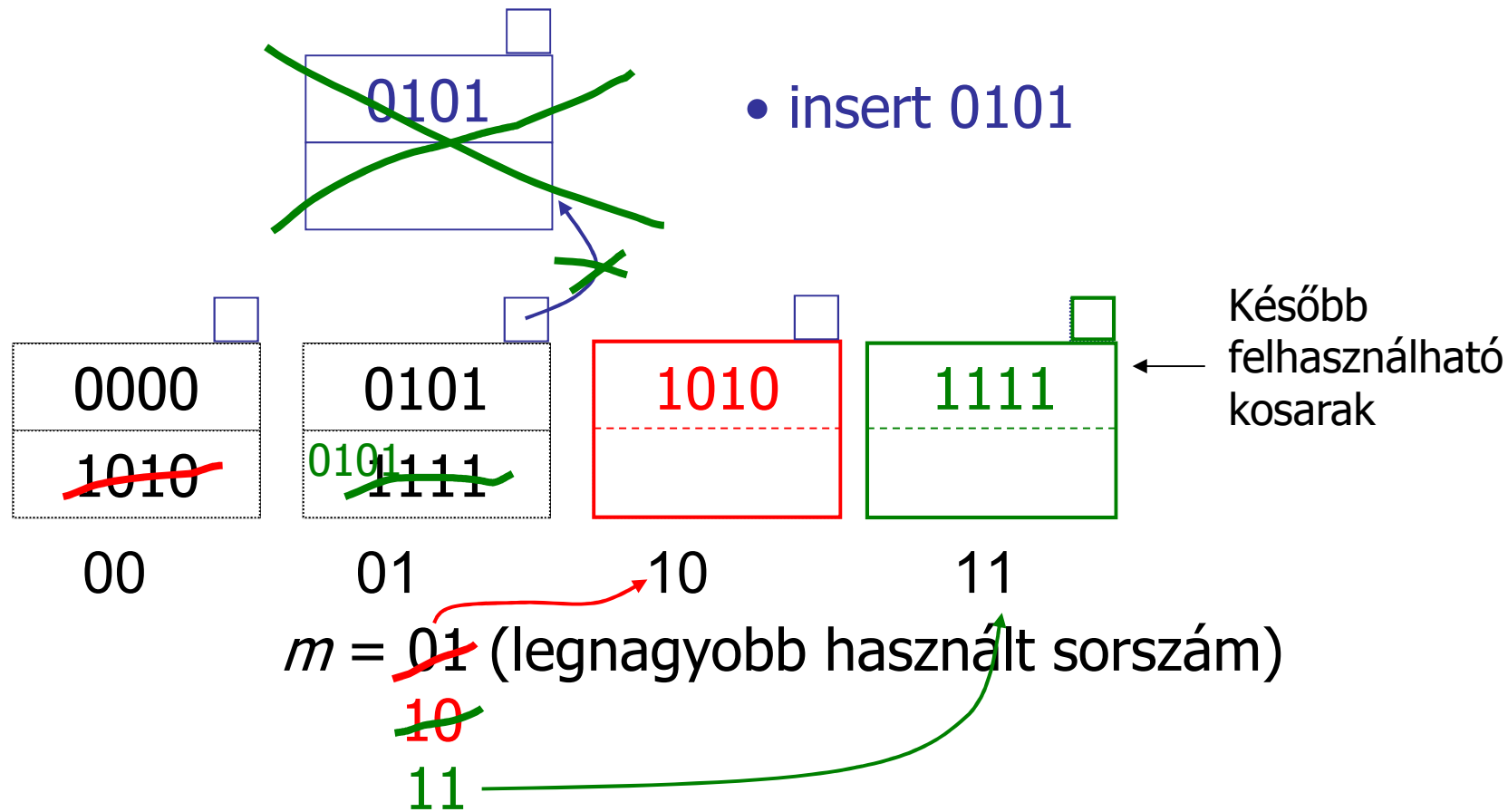
- Szűrjük be a 0101 értékű rekordot!
- Túlcsordulási blokkot nyitunk.

$m = 01$ (a legnagyobb sorszámú blokk sorszáma)

Szabály: Ha $h(K)[i] \leq m$, akkor a rekordot tegyük a $h(K)[i]$ kosárba, különben pedig a $h(K)[i] - 2^{i-1}$ kosárba!

Megjegyzés: $h(K)[i]$ és $h(K)[i] - 2^{i-1}$ csak az első bitben különbözik!

Indexelés



Tegyük fel, hogy átléptük a küszöbszámot, és ezért új kosarat kell nyitni, majd az első bitben különböző sorszámú kosárból át kell tenni ebbe az egyező végződésű rekordokat.

Indexelés

Ha i bitet használunk és 2^i kosarunk van, akkor a következő kosárnyitás előtt i -t megnöveljük 1-gyel, és az első bitben különböző sorszámú kosárból áttöltjük a szükséges rekordokat és így tovább.

$$i = \cancel{2} 3$$

