Arbori persistenți

Universitatea "Transilvania" din Brașov

May 16, 2018

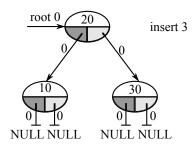
Perisitența unei unei structuri de date

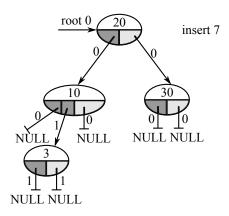
Structuri de date:

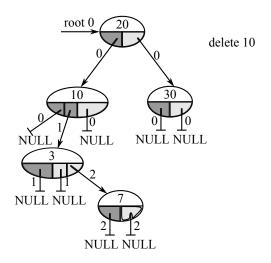
- Efemere
- Parţial perisitente
- Complet persistente

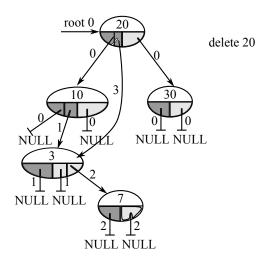
Noduri grase - fat nodes

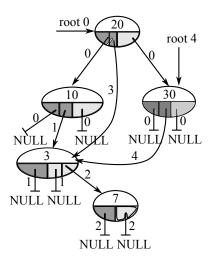
- păstrează în noduri modificările fiecărui câmp împreună cu etichete de timp
- presupune un spațiu suplimentar pentru fiecare modificare
- accesul la o versiune i se caută în nodul curent versiunea cu cea mai mare etichetă $\leq i$











Noduri grase - fat nodes - Complexitate

Dacă arborele este echilibrat

- Căutarea $O((log_2n)2)$ presupune atât căutare în lista fiecărui nod a versiunii, cât și căutarea în adâncimea arborelui.
- Inserția și ștergerea $O(log_2n)$

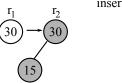
Copierea căilor - path copying

- se efectuează o copie a fiecărui nod înainte de a fi modificat
- se copiază și părintele nodului modificat și strămoșii pănă la rădăcină
- descendenții nu se modifică
- Există o listă de rădăcini fiecare versiune are o rădăcină nouă.

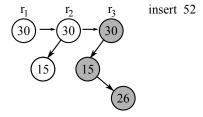
Inserăm pe rând cheile 30, 15, 26, 52, 10 și apoi ștergem 30

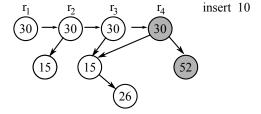
 r_1 insert 15

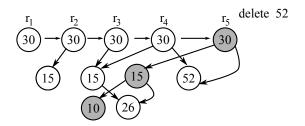
Inserăm pe rând cheile 30, 15, 26, 52, 10 și apoi ștergem 30

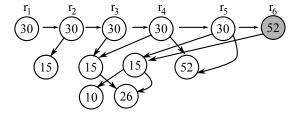


insert 26









Copierea căilor - path copying

Complexitate:

- Căutare $O(log_2n)$: după identificare rădăcinii corespunzătoare versiunii, se caută în arborele corespunzător.
- Inserare/ștergere: $O(log_2n)$

Copierea căilor - path copying

Observații:

- ocupă mult mai mult spațiu decât structura cu noduri grase, dar are complexitatea mai mică în cazul căutării.
- la fiecare copiere de cale, se modifică unele câmpuri părinte din subarborii comuni cu varianta anterioară ⇒ asupra variantelor anterioare nu pot fi efectuate decât căutări care nu presupun utilizarea câmpului părinte!

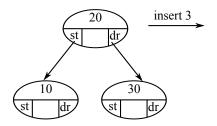
Copierea limitată a nodurilor - node copying

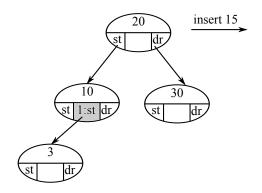
- combină avantajele celor două metode anterioare: căutare cu complexitatea $O(log_2n)$ și spațiu suplimentar O(1) la fiecare modificare.
- utilizează noduri "grase" cu un singur câmp suplimentar pentru modificări: reţine o modificare cu o etichetă de timp
- utilizează o listă de rădăcini

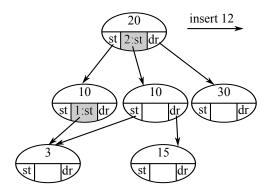
Copierea limitată a nodurilor - node copying

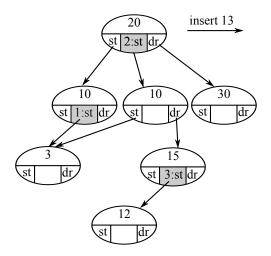
Modificarea unui nod: verific câmpul suplimentar

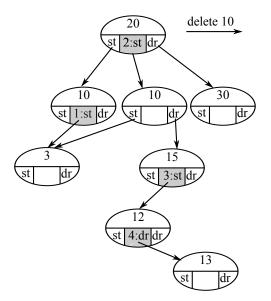
- dacă nu este ocupat se ocupă cu modificarea + eticheta de timp corespunzătoare
- dacă e ocupat copie a nodului cu ultimele modificări ⇒ modificarea se transmite la părinte

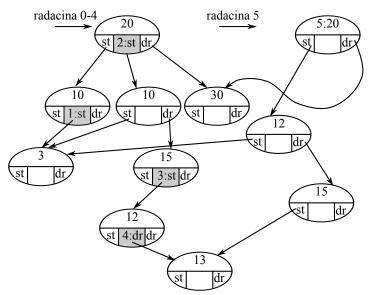












Copierea limitată a nodurilor - node copying

Compexitate:

- Căutare: $O(log_2n)$ după identificarea rădăcinii corespunzătoare versiunii, se caută în arborele corespunzător.
- Inserare/ștergere: $O(log_2n)$