Intrebari si Rezolvari Arbori (BST, AVL, Red-Black, Splay, B-Trees)

1. BST (Binary Search Tree)

1. Construieste un BST inserand pe rand: 15, 6, 18, 3, 7, 17, 20.

Rezolvare: Arbore rezultat

15

/\

6 18

/\/\

3 7 17 20

2. Complexitatea worst-case pentru Search intr-un BST?

Rezolvare: O(n), cand arborele e degenerat (elemente sortate).

3. Pasii pentru stergerea unui nod cu doi copii?

Rezolvare: gaseste succesorul/predecesorul inorder, copiaza cheia in nod, sterge succesorul (caz simplu).

2. AVL Tree

1. Inserari 10, 20, 30 intr-un AVL → ce rotatii?

Rezolvare: Caz RR \rightarrow rotire stanga la 10 \rightarrow arbore echilibrat cu 20 la radacina.

2. Inserari 30, 10, 20 intr-un AVL → ce rotatii?

Rezolvare: Caz LR \rightarrow rotire stanga la 10, apoi rotire dreapta la 30 \rightarrow radacina = 20.

3. De ce AVL e mai strict decat Red-Black?

Rezolvare: mentine diferenta de inaltime max $1 \rightarrow$ mai echilibrat, cautare mai rapida, dar necesita mai multe rotatii.

3. Red-Black Tree

1. Cele 4 proprietati fundamentale?

Rezolvare: radacina neagra; frunze NIL negre; nod rosu nu are copil rosu; toate drumurile au acelasi numar de noduri negre.

2. Inseri nod rosu sub parinte rosu?

Rezolvare: daca unchi rosu → recolorare; daca unchi negru → rotatii + recolorari.

3. Inaltime maxima?

Rezolvare: $h \le 2*log2(n+1)$.

4. Splay Tree

1. Ce este splaying?

Rezolvare: aducerea nodului accesat la radacina prin rotatii (zig, zig-zig, zig-zag). Cost amortizat O(log n).

2. Accesare nod 20 intr-un arbore 10→15→20?

Rezolvare: zig-zig dreapta (rotire stanga la 10, apoi la 15).

3. Avantaj fata de AVL/Red-Black?

Rezolvare: elementele accesate frecvent sunt aduse la radacina, deci acces foarte rapid pentru pattern-uri repetate.

5. B-Trees

1. Defineste un B-Tree si utilizari?

Rezolvare: arbore echilibrat cu multi copii, frunzele la acelasi nivel, operatii O(log n). Folosit in baze de date si sisteme de fisiere.

2. Intr-un B-Tree de ordin 3, cate chei/copii?

Rezolvare (daca ordin = t=3): min chei=2, max chei=5, min copii=3, max copii=6.

3. De ce e preferat la DB?

Rezolvare: nodurile se aliniaza pe blocuri de disc, inaltime foarte mica, operatii cu putine accesari la disc.