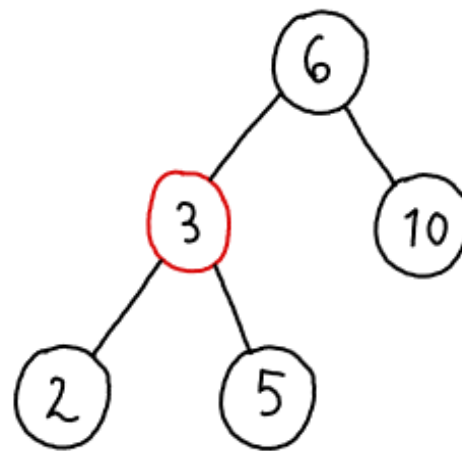


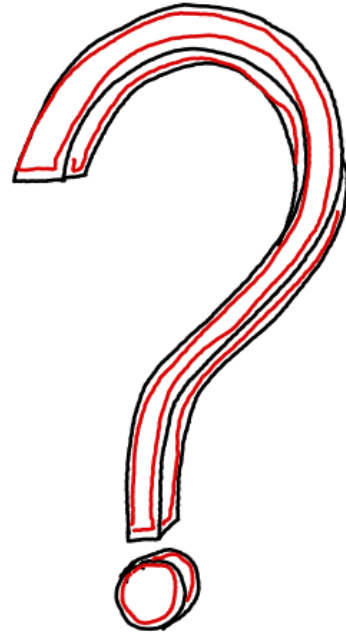
PIROS-FEKETE KERESŐFA



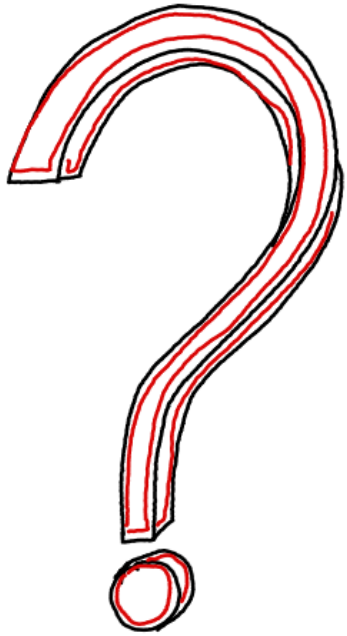
Tartalom:

- **Piros**-Fekete Fa bemutatása, tulajdonságai
- **Piros**-Fekete Fa implementálása, szükséges műveletek és azok elemzései
- Feladat felvezetése, megoldása és ennek érvelése
- Esetleges kérdések

Bináris keresőfa



Bináris keresőfa



Rendezett bináris fa



Kulcsérték



Jobb > Bal

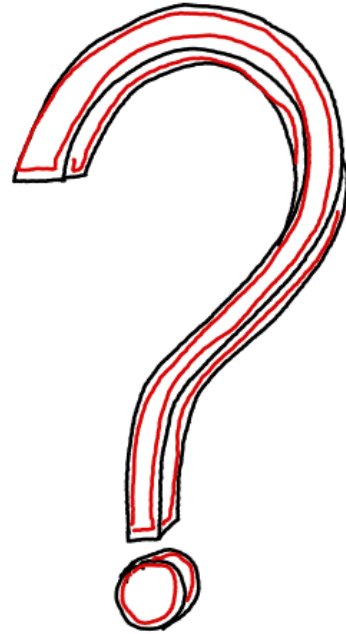


1 gyökér, minden csomópontnak legfeljebb 2 részfája lehet



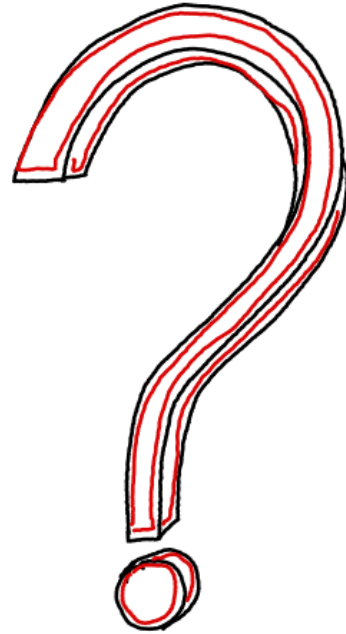
Az összes levélcsúcs nullpointer

Bináris keresőfa

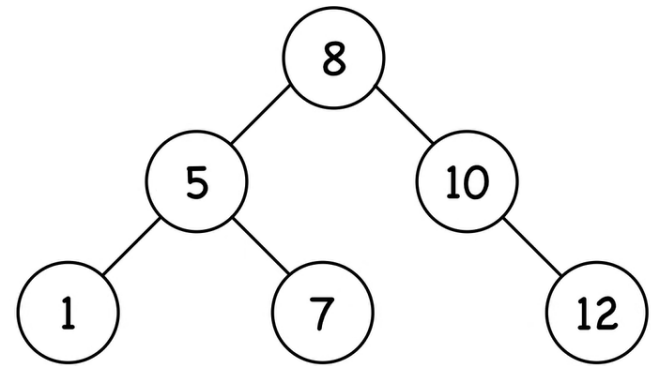


Önkiegyensúlyozó

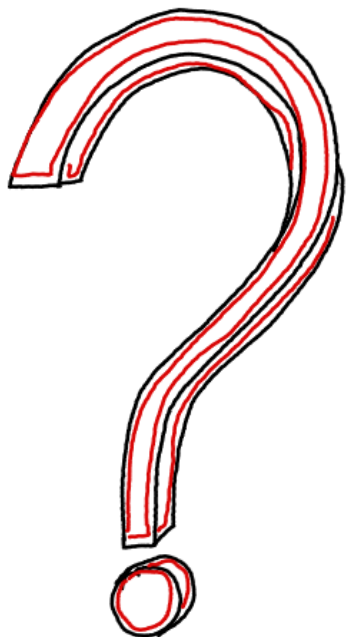
Önkiegyensúlyozó



Bináris keresőfa



Szabályok:



Csomópont: **Piros** Fekete



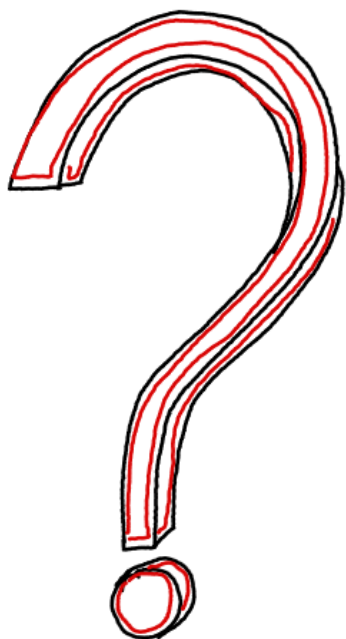
Gyökér és levél fekete

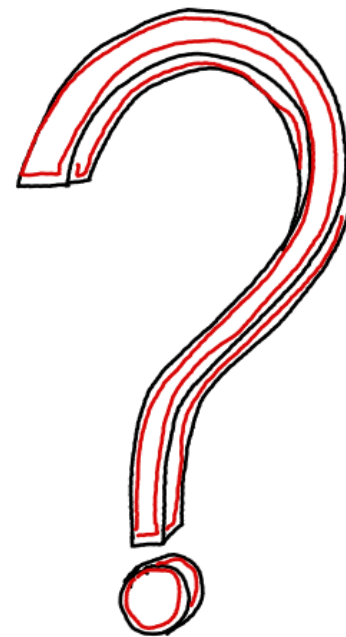


Ha egy csomópont **piros**, leszármazottjai feketék



Minden út a gyökértől, levélig, ugyanannyi fekete csomópontot tartalmaz





Magasság

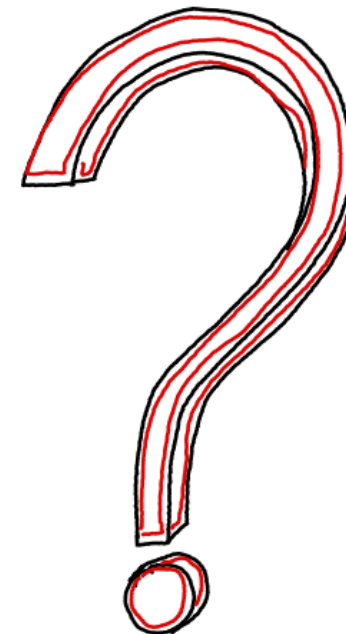
Gyökeret nem bele számolva, hány fekete csomóponton haladunk át a levélig

Minden csomópontnak saját magassága van

maximális magassága $2 \log_2(n + 1)$.

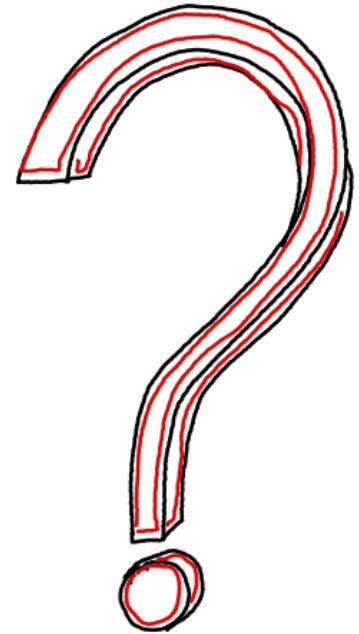
15 kulcs esetén max 8

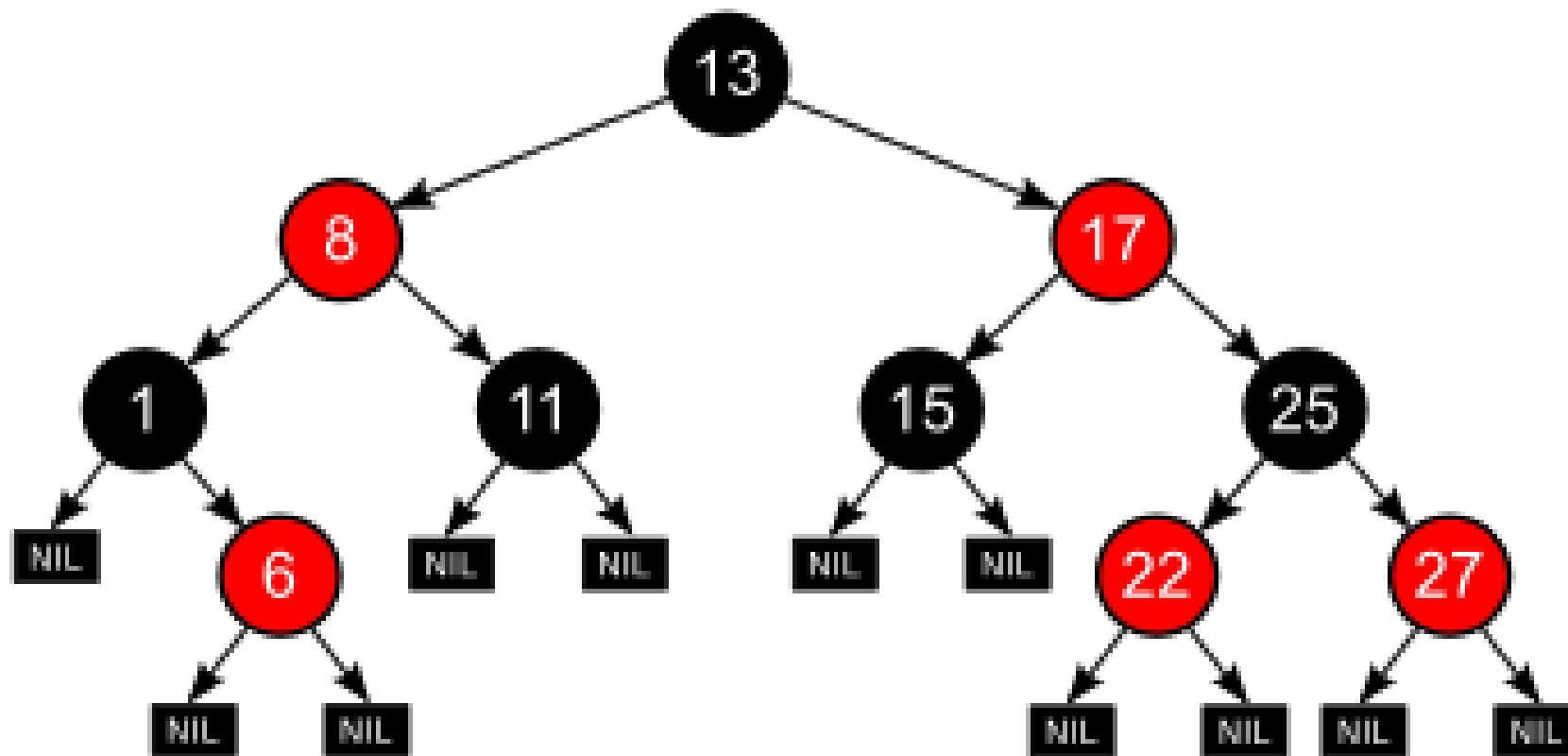
100 kulcs esetén max 14



Miért hasznos?

Keresés	$O(\log n)$
Beillesztés	$O(\log n)$
Törlés	$O(\log n)$





Műveletek

Milyen adatok tárolására alkalmas
egy Piros-Fekete Keresőfa?

```
template <typename T>
struct tree {
    node<T>* root;
    int size;
};
```

```
template <typename T>
struct node{
    long long key;
    bool color;
    bool nil;
    node* right;
    node* left;
    node* parent;
    T info;
};
```

Műveletek

Csomópont létrehozás

Előfeltétel

Utófeltétel

Létre jön az adott kulcsú csomópont

```
template <typename T>
node<T>* CreateNode(long long _key)
{
    node<T>* nd = new node<T>;
    nd->color = RED;
    nd->key = _key;
    nd->left = CreateNil<T>(nd);
    nd->right = CreateNil<T>(nd);
    nd->nil = false;
    return nd;
}
```

Műveletek

Levél létrehozás

Előfeltétel

Legyen egy már létező szülő

```
template <typename T>
node<T>* CreateNil(node<T>* parent)
{
    node<T>* nd = new node<T>;
    nd->color = BLACK;
    nd->key = 0;
    nd->parent = parent;
    nd->left = nullptr;
    nd->right = nullptr;
    nd->nil = true;
    return nd;
}
```

Utófeltétel

Létre jön a levél csatolva a szülőhöz

Műveletek

Előfeltétel

Létezzen a csomópont

```
template <typename T>  
+void PrintNode(node<T>*nd)|
```

```
template <typename T>  
-long long GetKey(node<T>* nd)|
```

```
template <typename T>  
+void FreeNode(node<T>* nd)|
```

```
template <typename T>  
-bool GetColor(node<T>* nd)
```


Műveletek

Fa létrehozása

Előfeltétel

Utófeltétel

Létre jön a fa

```
//Fa létrehozása
template <typename T>
tree<T>* CreateRBT()
{
    tree<T>* rb = new tree<T>;
    rb->root = nullptr;
    rb->size = 0;
    return rb;
}
```

Műveletek

Fa törlése

Előfeltétel

Létezzen a fa

Utófeltétel

Törli a fát vagy részfát

```
template <typename T>  
+ void FreeRBT(tree<T>* rbt)|
```

```
template <typename T>  
+ void FreeRBTNode(node<T>* nd)|
```

Műveletek

Fa kiírás

Előfeltétel

Létezzen a fa

Utófeltétel

Kiírja a fa tartalmát

```
//Kiválasztható egy csomópont és a részfáját kiírja
template <typename T>
void WoutTree(tree<T>* rbt, node<T>* nd)
{
    if (!nd->nil)
    {
        PrintNode<T>(nd);
        WoutTree<T>(rbt, nd->left);
        WoutTree<T>(rbt, nd->right);
    }
}

//Bejárja a fát és meghívja minden csomópontra a kiíráast
template <typename T>
void PrintTree(tree<T>* rbt)
{
    if (rbt->root != nullptr)
    {
        WoutTree<T>(rbt, rbt->root);
    }
}
```

Műveletek

Maximum/Minimum

Előfeltétel

Létezzen a fa, ne legyen üres

Utófeltétel

Visszatéríti a
maximumot/minimumot

```
while (!max->right->nil) {  
    max = max->right;  
}  
return max;
```

```
while (!min->left->nil) {  
    min = min->left;  
}
```

Műveletek

Keresés

Előfeltétel

Létezzen a fa, legyen benne a kívánt elem

Utófeltétel

Visszatéríti a keresett kulcsú csomópontot

```
template <typename T>
node<T>* Find(tree<T>* rbt, long long key)
{
    if (rbt->root == nullptr)
    {
        return nullptr;
    }

    return Find<T>(rbt, rbt->root, key);
}
```

```
node<T>* Find(tree<T>* rbt, node<T>* nd, long long key)
{
    if (nd->nil)
    {
        return nullptr;
    }

    if (nd->key == key)
    {
        return nd;
    }
    else
    {
        if (nd->key > key)
        {
            return Find<T>(rbt, nd->left, key);
        }
        else
        {
            return Find<T>(rbt, nd->right, key);
        }
    }
}
```

Műveletek

Benne van-e az elem

Előfeltétel

Létezzen a fa, legyen benne a kívánt elem

Utófeltétel

Igazat vagy hamisat térít vissza

```
template <typename T>
bool IsIn(tree<T>*rbt, long long key)
{
    node<T>* nd = rbt->root;
    while (nd != nullptr && nd->key != key)
    {
        if (key > nd->key)
            nd = nd->right;
        else
            nd = nd->left;
    }
    if (nd != nullptr)
        if (nd->key == key)
            return true;
    return false;
}
```

Műveletek

Más műveletek

//Sorba rendeyve az elemeket egy bizonyos kulcsú elem előtti elemet térít vissza

```
template <typename T>
```

```
+ node<T>* Before(tree<T>*rbt, long long key) { ... }
```

//Sorba rendeyve az elemeket egy bizonyos kulcsú elem utáni elemet térít vissza

```
template <typename T>
```

```
+ node<T>* After(tree<T>* rbt, long long key) { ... }
```

//Visszatéríti egy adott kulcsú csomópont rangját

```
template <typename T>
```

```
+ long long GetRank(tree<T>* rbt, long long key) { ... }
```

//Adott rangú elem keresése

```
template <typename T>
```

```
+ node<T>* GetElement(tree<T>* rbt, long long number) { ... }
```

Műveletek

Forgatások

```
template <typename T>
void RotateLeft(tree<T>* rbt, node<T>* nd)
{
    if (nd->right->nil)
    {
        return;
    }
    node<T>* y = nd->right;

    nd->right = y->left;
    if (!y->left->nil)
    {
        y->left->parent = nd;
    }

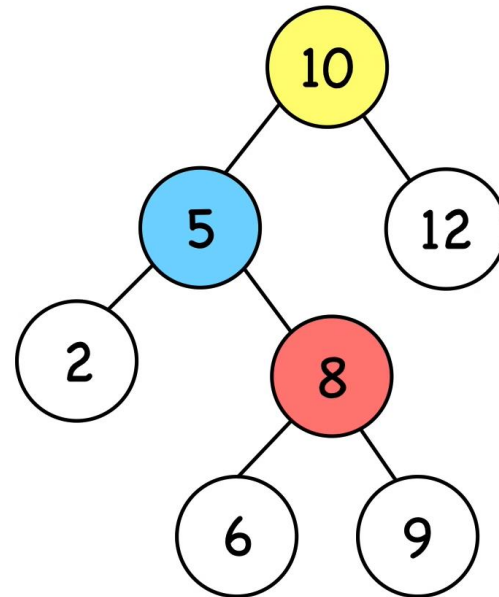
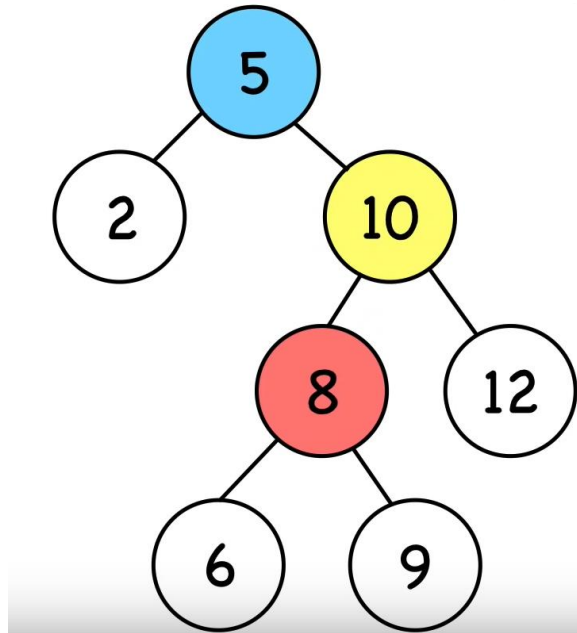
    y->parent = nd->parent;

    if (nd->parent == nullptr) {
        rbt->root = y;
    }
    else if (nd == nd->parent->left) {
        nd->parent->left = y;
    }
    else {
        nd->parent->right = y;
    }

    y->left = nd;
    nd->parent = y;
}
```


Műveletek

Forgatások



```
template <typename T>
void RotateLeft(tree<T>* rbt, node<T>* nd)
{
    if (nd->right->nil)
    {
        return;
    }
    node<T>* y = nd->right;

    nd->right = y->left;
    if (!y->left->nil)
    {
        y->left->parent = nd;
    }

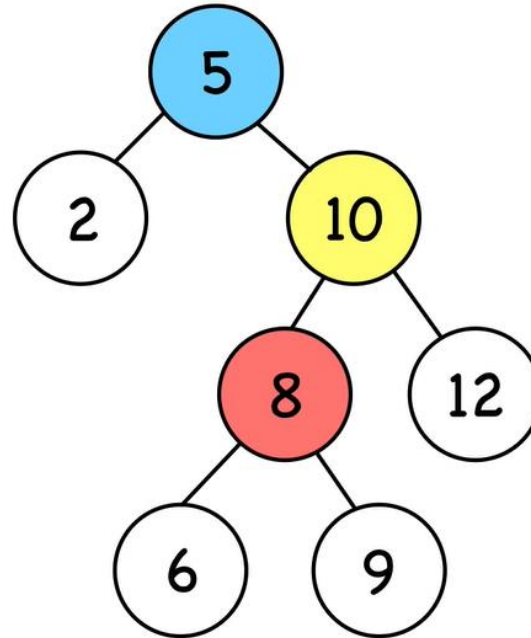
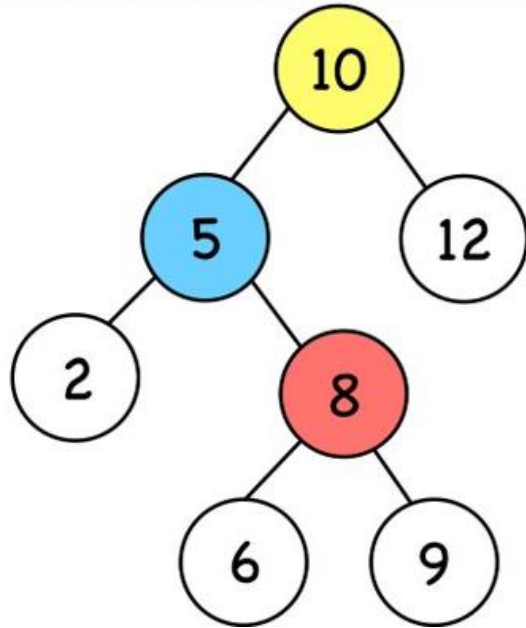
    y->parent = nd->parent;

    if (nd->parent == nullptr) {
        rbt->root = y;
    }
    else if (nd == nd->parent->left) {
        nd->parent->left = y;
    }
    else {
        nd->parent->right = y;
    }

    y->left = nd;
    nd->parent = y;
}
```

Műveletek

Forgatások



```
void RotateRight(tree<T>* rbt, node<T>* nd)
{
    if (nd->left->nil)
    {
        return;
    }

    node<T>* y = nd->left;

    nd->left = y->right;

    if (!y->right->nil)
    {
        y->right->parent = nd;
    }

    y->parent = nd->parent;
    if (nd->parent == nullptr) {
        rbt->root = y;
    }
    else if (nd == nd->parent->left) {
        nd->parent->left = y;
    }
    else {
        nd->parent->right = y;
    }

    y->right = nd;
    nd->parent = y;
}
```

Műveletek

Elem hozzáadása

Ellenőrizzük, ha levél-e

Beszúrjuk a csomópontot kulcs szerint a helyére, ha gyökér -> feketére színezzük

Ha a nagybátyja piros, szint cserél a magyszülőfel, így feljebb kerül a probléma a fán belül

Ha fekete, forgatások következnek, ezt követően színezés, ha megszegtük a szabályokat

Végso színezés: szülót feketére, nagyszülót pirosra, és jobbra forgat a nagyszülő körül.

Műveletek

Törlés

```
//Töröl egy adott kulcsú elemet a fából
template <typename T>
void DeleteNode(tree<T>*, long long);

//Ha nincs ilyen él leáll, megnézi hány leszármazott van, ha csak1, case0, ha több, megkeresi a legkisebb de az
//elemnél nagyobb elemet, ezt rámásolja a törlendőre
template <typename T>
void DeleteNode(tree<T>*, node<T>*, long long);

//megkeresi az egyetlen leszármazottat,felcseréli a kettőt,ha a csomópont piros, feketére színezzük,
//ha fekete már, akkor case 1
template <typename T>
void DeleteCase0(tree<T>*, node<T>* );

//ha a gyökér a duplán fekete, akkor vége, ha nem, case2
template <typename T>
void DeleteCase1(tree<T>*, node<T>*);

//forgatást és színezést végez, majd hívja a case3-at|
template <typename T>
void DeleteCase2(tree<T>*, node<T>*);

//Színez a testvért ha szükséges
template <typename T>
void DeleteCase3(tree<T>*, node<T>*);

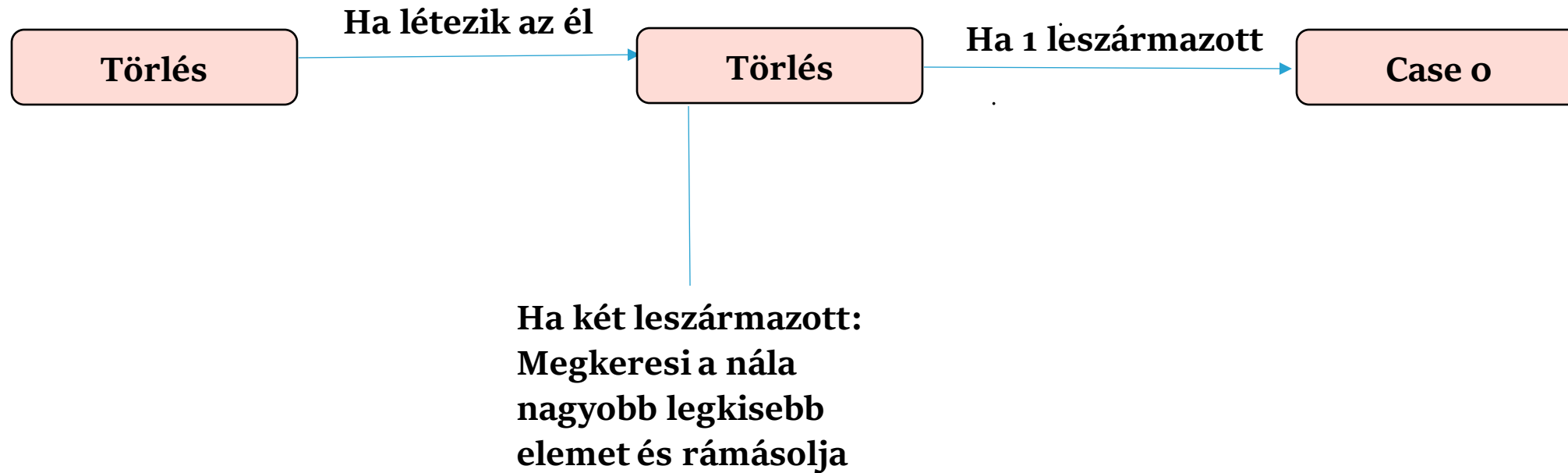
//Hasonló a case3-hoy, csak más feltétel mellett színez
template <typename T>
void DeleteCase4(tree<T>*, node<T>*);

//Forgatást végez,színek szerint
template <typename T>
void DeleteCase5(tree<T>*, node<T>*);

//További színezés és megfelelő forgatás
template <typename T>
void DeleteCase6(tree<T>*, node<T>*);
```

Műveletek

Törlés



Műveletek

Törlés

Törlés

Ha létezik az él

Törlés

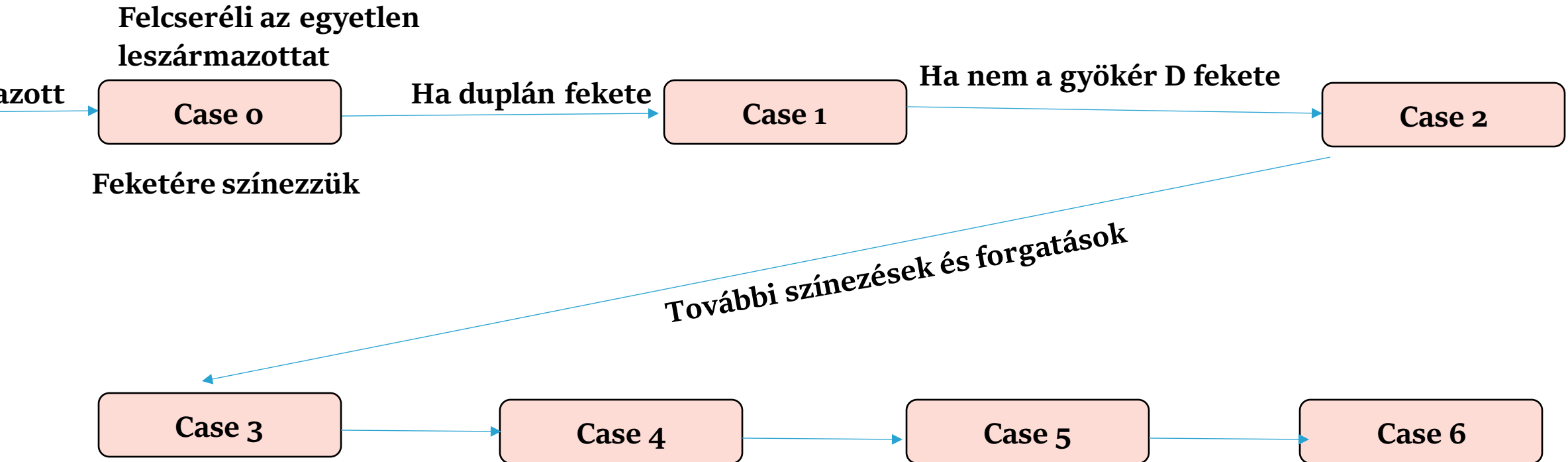
Ha 1 leszármazott

Case 0

Ha két leszármazott:
Megkeresi a nála
nagyobb legkisebb
elemet és rámásolja

Műveletek

Törlés



Feladat



Feladat

Egy város parkolóőrei számos panaszt kaptak a büntetési rendszerük miatt, mivel nehézkes volt nyomon követni, hogy melyik gépjárművet és mikor büntették meg, ami gyakran többszöri megbüntetést okozott ugyanannak a járműnek.

Az önkormányzat döntött egy új, hatékonyabb adatbázis létrehozásáról, amely lehetővé teszi a parkolóőröknek a megbízhatóbb és gyorsabb adatrögzítést és ellenőrzést.

Az adatbázisba azonnal feltöltik az összes megbüntetett járművet, és lehetővé teszi az ellenőrzést, hogy az adott jármű már kapott-e büntetést. Az adatbázisban meghatározott időintervallumon belül (5 nap) a gépjárművek mentesek a büntetéstől, és az adatbázisból automatikusan törölve lesznek a határidő után.



Feladat



```
struct car {  
    string Rendszam;  
    string Szin;  
    string Marka;  
    string Tipus;  
    int nap, honap, ev, hatramaradt;  
    long long kulcs;  
};
```

Feladat



```
#include <iostream>
#include "RBTrees.h"
#include "RBTrees.cpp"
#include "Feladat.h"
#include <string>
#include <conio.h>
#include <fstream>
#include <vector>
```

ASZ fejlécek

Template

Feladat Fejlécek

Rendszámok, modellek tárolása

Pld _getch()

Törlés optimalizálása

ASCII Art kiírása

Feladat

```
void MoveCursor(int x, int y);
```

```
| void Here(int option);
```

```
| void Here2(int option);
```



Feladat



```
//Képet rajzol
+ void Sport(node<car>* nd) { ... }
//Képet rajzol
+ void Motor(node<car>* nd) { ... }
//Képet rajzol
+ void Kamion(node<car>* nd) { ... }
//Képet rajzol
+ void Antik(node<car>* nd) { ... }
//Képet rajzol
+ void Sima(node<car>* nd) { ... }
//Képet rajzol
+ void Terepjaro(node<car>* nd) { ... }
```

Feladat

```
cout << "Rendszam: " << nd->info.Rendszam << endl;
cout << "Szine: " << nd->info.Szin << endl;
cout << "Markaja: " << nd->info.Marka << endl;
cout << "Tipusa: " << nd->info.Tipus << endl;
cout << "Buntetes idopontja: " << nd->info.nap << ":" << nd->info.nap << ":" << nd->info.ev << endl;
cout << "Hatramaradt ido: " << nd->info.hatramaradt;
```

```
//A rendsyámból kulcsot készít a csomópontoknak
long long ConvertToKey(string Rendszam)
{
    long long key=0;
    int H = Rendszam.length();
    for (int i = 0; i < H; i++)
    {
        if (Rendszam[i] <= 97)
            key = key * 100 + Rendszam[i] - 32;
        else
            key = key * 100 + Rendszam[i];
    }
    return key;
}
```



Feladat

```
InsertNode<car>(rbt, kulcs, k);
```

```
IsIn<car>(rbt, ConvertToKey(Rendszam));
```

```
DeleteNode(rbt, ConvertToKey(rendszám));
```



Feladat

Miért Piros-Fekete Fával?

Feladat

Gyors keresés

Miért Piros-Fekete Fával?

Feladat

Gyors beillesztés és törlés

Gyors keresés

Miért Piros-Fekete Fával?

Feladat

Gyors beillesztés és törlés

Gyors keresés

Miért Piros-Fekete Fával?

Rendezettség

Feladat

Gyors beillesztés és törlés

Gyors keresés

Miért Piros-Fekete Fával?

Rendezettség

**Támogatja a büntetéstől való
mentesség időzítését**

Kérdések?

Köszönöm a figyelmet!