Дървета за търсене

Трифон Трифонов

Структури от данни и програмиране, спец. Компютърни науки, 2 поток, 2015/16 г.

11 декември 2015 г.



Дървета за търсене

- Организация, която позволява бързо намиране на елементи в дървото
- Разчита на линейна наредба на елементите
- Основни операции:
 - create() създаване на празно дърво за търсене
 - insert(x) включване на елемент
 - remove(x) изключване на елемент
 - search(x) търсене на елемент
- Обикновено елементите са двойки (ключ,стойност)
- Елементите са наредени относно ключовете си
- Стойностите носят данните на елемента

Двоично дърво за търсене

Дефиниция (Двоично дърво за търсене)

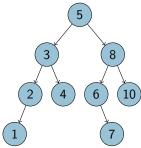
- (X, L, R) е ДДТ, ако
 - ullet X е по-голямо от от всички елементи в L
 - X е по-малко от от всички елементи в R
 - L и R също са ДДТ

Двоично дърво за търсене

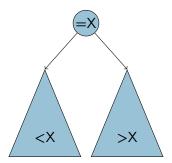
Дефиниция (Двоично дърво за търсене)

- Празното дърво \bot е ДДТ
- (X, L, R) е ДДТ, ако
 - ullet X е по-голямо от от всички елементи в L
 - X е по-малко от от всички елементи в R
 - L и R също са ДДТ

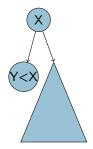
Пример:



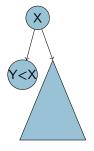
Търсене на елемент

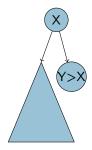


Включване на елемент

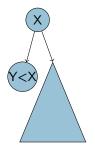


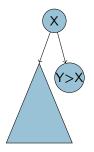
Включване на елемент

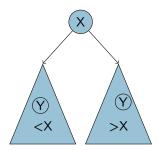




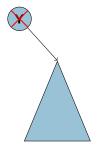
Включване на елемент



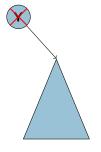


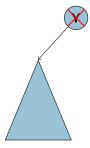


Изключване на елемент

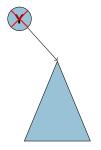


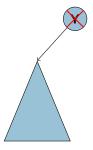
Изключване на елемент

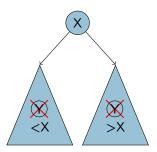




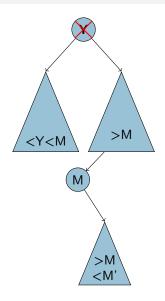
Изключване на елемент



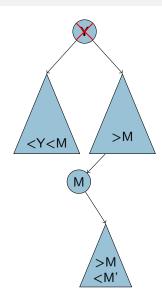


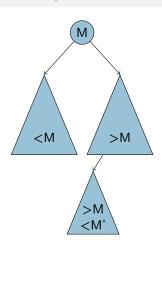


Изключване на елемент — общ случай



Изключване на елемент — общ случай





Оптимална височина на дърво

Сложността на всички операции за двоично дърво до търсене е O(h), където h е височината на дървото.

Знаем, че $\log_2(n+1) \leq h \leq n$.

- $h = n \leftrightarrow$ дървото е изродено до списък
- $h = \log_2(n+1)$, когато дървото е пълно
- само тогава ли?

Балансирано дърво

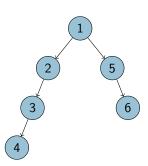
Дефиниция (Балансирано дърво)

- Празното дърво \bot е балансирано
- \bullet (X, L, R) е балансирано, ако
 - $|h(L) h(R)| \le 1$
 - L и R също са балансирани

Балансирано дърво

Дефиниция (Балансирано дърво)

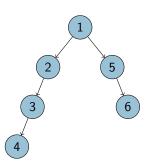
- Празното дърво \bot е балансирано
- \bullet (X, L, R) е балансирано, ако
 - $|h(L) h(R)| \le 1$
 - L и R също са балансирани

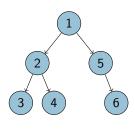


Балансирано дърво

Дефиниция (Балансирано дърво)

- Празното дърво \bot е балансирано
- \bullet (X, L, R) е балансирано, ако
 - $|h(L) h(R)| \le 1$
 - L и R също са балансирани





Теорема

За балансирани дървета височината е възможно най-малка

Теорема

За балансирани дървета височината е възможно най-малка, т.е. $h = \lceil log_2(n+1) \rceil$.



Теорема

За балансирани дървета височината е възможно най-малка, т.е. $h = \lceil log_2(n+1) \rceil$.

Обратното вярно ли е?

Теорема

За балансирани дървета височината е възможно най-малка, т.е. $h = \lceil log_2(n+1) \rceil$.

Обратното вярно ли е?

He! 1

Идеално балансирано дърво

Дефиниция (Идеално балансирано дърво)

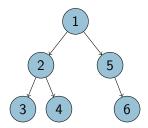
- ullet Празното дърво $oldsymbol{\perp}$ е идеално балансирано
- \bullet (X, L, R) е идеално балансирано, ако
 - ullet $|s(L)-s(R)|\leq 1$, където s(T) означава броя на възлите в T
 - L и R също са идеално балансирани

Идеално балансирано дърво

Дефиниция (Идеално балансирано дърво)

- ullet Празното дърво $oldsymbol{\perp}$ е идеално балансирано
- \bullet (X, L, R) е идеално балансирано, ако
 - $\bullet |s(L) s(R)| \le 1$, където s(T) означава броя на възлите в T
 - L и R също са идеално балансирани

Пример:



Каква е връзката между балансирани и идеално балансирани дървета?

Каква е връзката между балансирани и идеално балансирани дървета?

Теорема

Всяко идеално балансирано дърво е балансирано.

Каква е връзката между балансирани и идеално балансирани дървета?

Теорема

Всяко идеално балансирано дърво е балансирано.

Доказателство.

Индукция по височината на дървото.



Каква е връзката между балансирани и идеално балансирани дървета?

Теорема

Всяко идеално балансирано дърво е балансирано.

Доказателство.

Индукция по височината на дървото.

Обратното вярно ли е?

Каква е връзката между балансирани и идеално балансирани дървета?

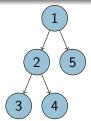
Теорема

Всяко идеално балансирано дърво е балансирано.

Доказателство.

Индукция по височината на дървото.

Обратното вярно ли е? Не:



Построяване на идеално балансирано дърво

По даден сортиран списък можем да построим идеално балансирано двоично дърво за търсене.

Строим рекурсивно:

- Избираме за корен X "средния" елемент на списъка
- Лявото поддърво строим от подсписъка вляво от "средния" елемент
- Дясното поддърво строим от подсписъка вдясно от "средния" елемент
- Двата подсписъка имат приблизително равни дължини
- Рекурсията ни гарантира идеална балансираност

