van Emde Boas Trees

光吉 健汰

北海道大学工学部 情報エレクトロニクス学科 情報理工学コース 4 年 情報知識ネットワーク研究室

June 10, 2019

1 自己紹介

② van Emde Boas tree とは

3 binary-tree

1 自己紹介

- ② van Emde Boas tree とは
- binary-tree

こんにちは

1 自己紹介

② van Emde Boas tree とは

binary-tree

van Emde Boas tree とは

van Emde Boas tree (以下 vEB 木) は動的集合に対して、空間計算量 O(u) で以下の操作が可能なデータ構造

操作

```
member(e) e が存在するかを返す
min() 要素の最小値を返す
max() 要素の最大値を返す
successor(e) e より大きい最小の要素を返す
predecessor(e) e より小さい最大の要素を返す
insert(e) e を挿入する
delete(e) e を削除する
```

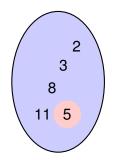
これらの操作が最悪時間計算量 $O(\log \log u)$ で実行可能

u := 保持しうる要素の集合 (全体集合) の大きさ

操作 member(e)

member(e) は, e が集合に存在するかを真偽値で返す.

Figure:
$$S = \{2, 3, 5, 8, 11\}$$

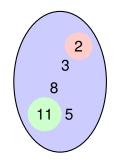


- member(5) = TRUE
- member(6) = FALSE

操作 min(), max()

- min(e) は,集合の要素の最小値を返す.
- max(e) は,集合の要素の最大値を返す.

Figure: $S = \{2, 3, 5, 8, 11\}$

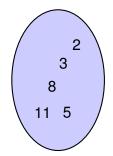


- \bullet min() = 2
- max() = 11

操作 successor(e), predecessor(e)

- successor(e) は、集合の要素から e より大きい最小の値を返す.
- predecessor(e) は、集合の要素から e より小さい最大の値を返す.

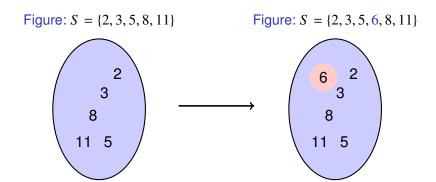
Figure: $S = \{2, 3, 5, 8, 11\}$



- successor(2) = 3
- predecessor(7) = 5

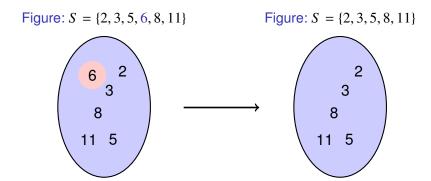
操作 insert(e)

• insert(e) は, 集合に e を挿入する.



操作 delete(e)

● (delete) は, 集合から e を削除する.



各関数の引数

関数に渡す引数は要素として取りうる値のみとする

1 自己紹介

- ② van Emde Boas tree とは
- binary-tree

直接アドレス法

空間計算量 O(u) で動的集合を保持する手段として, 直接アドレス 法を考える.

直接アドレス法

要素の値を配列の添字として利用し、データを保持するテクニック

今回考えているデータ構造では付属データは持たないので、 各配列の要素には要素を保持しているかを bit で格納する.

Figure: $S = \{2, 3, 5, 8, 11\}$