

### LOUDS++

Finn Stutzenstein, Levin Nemesch, Joshua Sangmeister November 30, 2020

Algorithm Engineering - Übung 2

#### Überblick

- LOUDS: Level-Order Unary Degree Sequence
- succinct data structure: 2n + o(n) Bits Speicherbedarf
- Geordneter Baum
- Unterstützt folgende Operationen in  $\mathcal{O}(1)$ :
  - parent(x)
  - first-child(x)/last-child(x)
  - prev-sibling(x)/next-sibling(x)
  - degree(x): Anzahl der Kinder von x
  - childrank(x): Rang von x unter seinen Geschwistern
  - child(x, i): i-tes Kind von x
- Quelle: "Engineering the LOUDS Succinct Tree Representation" von O'Neil Delpratt, Naila Rahman, and Rajeev Raman (https://citeseerx.ist.psu.edu/viewdoc/download?doi=10.1.1.106.4250&rep=rep1&type=pdf)

#### **Bitvektor**

- Bitfeld von *n* Bits
- $rank_b(x)$  ( $b \in \{0,1\}$ ): Anzahl der Vorkommnisse von b bis x
- $select_b(x)$   $(b \in \{0,1\})$ : Position des x-ten Vorkommens von b
- ullet Z.B. von Kim Et Al.: Speicher n+o(n) Bits und Laufzeiten in  $\mathcal{O}(1)$

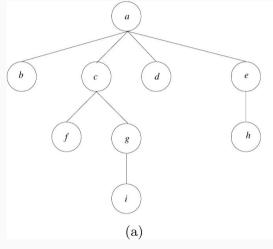
#### **Bitvektor**

- Bitfeld von *n* Bits
- $rank_b(x)$  ( $b \in \{0,1\}$ ): Anzahl der Vorkommnisse von b bis x
- $\operatorname{select}_b(x)$   $(b \in \{0,1\})$ : Position des x-ten Vorkommens von b
- ullet Z.B. von Kim Et Al.: Speicher n+o(n) Bits und Laufzeiten in  $\mathcal{O}(1)$
- Beispiel: 0011011100
  - $rank_1(7) = 4$
  - $rank_0(7) = 3$
  - $select_1(3) = 6$
  - $select_0(5) = 10$

## LOUDS bit string (LBS)

- Speichert unär Baumstruktur
- ullet Jeder Knoten repräsentiert durch  $1^d0$  Bitstring, d entspricht Anzahl Kinder
- Nummerierung der Knoten ebenenweise (entspricht Breitensuche)
- Beginn markiert durch 10

# LOUDS



1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18 <b>0</b>	19
1	0	1	1	1	1	0	0	1	1	0	0	1	0	0	1	0	0	0
										b)					•			

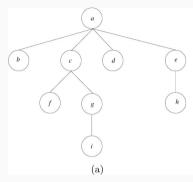
Vertex	a	b	c	d	e	f	g	h	i	
BFS	1	2	3	4	5	6	7	8	9	
1-based	1	3	4	5	6	9	10	13	16	
0-based	7	8	11	12	14	15	17	18	19	
(c)										

Vertex		a	b	c	d	e	f	g	h	i
R0	1	0	1	0	1	0	1	0	0	1
R1		1	0	0	0	1	0	1	1	1
			(	d)	ń					

## Eigenschaften LBS

- Besteht aus n + 1 0-en und n 1-en
- *i*-ter Knoten:
- Ones-based numbering
  - *i*-te 1 in Kodierung des Elternknotens
  - Knoten i wird Zahl  $x = \mathtt{select}_1(i) \in \{0, \dots, 2n+1\}$  zugewiesen
  - Knoten mit Zahl x:  $i = \operatorname{rank}_1(x) \in \{1, \ldots, n\}$
- Zero-based numbering: i + 1-te 0: Ende der Kodierung des i-ten Knotens
  - *i* + 1-te 0: Ende der Kodierung des *i*-ten Knotens
  - Mit select<sub>0</sub> und rank<sub>0</sub> kann analog zum Ones-based numbering eine Zahl zugeordnet werden

# **Beispiel: Operation** parent(x)



- - Vertex
     a
     b
     c
     d
     e
     f
     g
     h
     i

     BFS
     1
     2
     3
     4
     5
     6
     7
     8
     9

     1-based
     7
     8
     1
     1
     2
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1
     1

- Ones-based numbering:
   x = select<sub>1</sub>(rank<sub>0</sub>(x))
- Zero-based numbering: select<sub>0</sub>(rank<sub>0</sub>(select<sub>1</sub>(rank<sub>0</sub>(x) - 1) + 1))

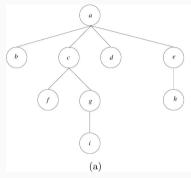
Beispiel parent(g) (Ones-based): Knoten g (BFS 7)  $\rightarrow$  select<sub>1</sub>(7) = 10 rank<sub>0</sub>(10) = 3

 $rank_0(10) = 3$  $select_1(3) = 4$ 

 $select_1(3) = 4$ 

 $\mathtt{rank}_1(4) = 3 o \mathsf{Knoten}\ \mathsf{c}\ (\mathsf{BFS}\ 3)$ 

# **Beispiel: Operation** parent(x)



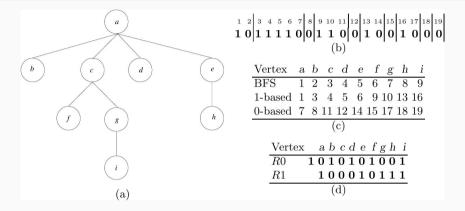
- Ones-based numbering:
   x = select<sub>1</sub>(rank<sub>0</sub>(x))
- Zero-based numbering: select<sub>0</sub>(rank<sub>0</sub>(select<sub>1</sub>(rank<sub>0</sub>(x) - 1) + 1))

### **Double-Numbering**

- $y = select_0(x) \implies rank_0(y) = x \wedge rank_1(y) = y x$
- analog für select<sub>1</sub>
- Punkte können somit als Paar  $\{x, y\}$  gespeichert werden
- Aufrufe der Form rank(select(...)) können durch einfache selects ersetzt werden
- Beispiel für parent:

```
parent({x, y}):
    rzerox = y - x
    newy = select_1(rzerox)
    newx = newy - rzerox
    return {newx, newy}
```

## Partitioned Representation



- $R_0$ : Nullfolgen (mit Längen  $\ell_1,\ell_2\dots\ell_z$ ) kombinieren zu  $R_0=0^{\ell_1}10^{\ell_2}1\dots0^{\ell_z}1$
- $R_1$ : Einsfolgen (mit Längen  $\ell_1,\ell_2\dots\ell_z$ ) kombinieren zu  $R_1=1^{\ell_1}01^{\ell_2}0\dots1^{\ell_z}0$
- ullet Alle select Operationen auf LBS durchführbar durch select $_1$  und  ${\tt rank}_1$  auf  $R_0$  oder  $R_1$
- LOUDS++ nutzt  $R_0$  und  $R_1$

## **Ergebnisse**

