# r インデックスにおける接尾辞配列を 模倣するデータ構造



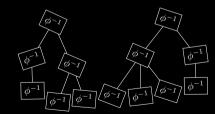
Christina Boucher <sup>1</sup>

 $^1$ Herbert Wertheim College of Engineering, University of Florida, 米国

2 東京医科歯科大学

Dominik Köppl <sup>2</sup>

Herman Perera <sup>1</sup>



Massimiliano Rossi 1

# 今度の話題

#### 目的

r-index 上で、接尾辞配列 (SA) の要素を実際的に速く計算可能?

#### 目的の重要性:

- *r*-index は連超圧縮された FM-index
- *r*-index の SA サンプリングは FM-index より少ない
- 両方の index は検索したパターンの出現を SA で探す

#### 入力の文字列

- GATTACAT
- GATACAT
- GATTAGATA

入力を一つの文字列に連結するため:

- 各入力文字列に \$ を追加
- # を終端記号として使う

これにより、入力を以下の T に変換できる。

T = GATTACAT\$GATACAT\$GATA#

i SA 順列の行列 1 27 #GATTACAT\$GATACAT\$GATTAGAT A 9 \$GATACAT\$GATTAGATA#GATTACA T 3 17 \$GATTAGATA#GATTACAT\$GATACA T 4 26 A#GATTACAT\$GATACAT\$GATTAGA T 5 ACAT\$GATACAT\$GATTAGATA#GAT T 6 13 ACAT\$GATTAGATA#GATTACAT\$GA T 7 22 AGATA#GATTACAT\$GATACAT\$GAT T 7 AT\$GATACAT\$GATTAGATA#GATTA C 9 15 AT\$GATTAGATA#GATTACAT\$GATA C 10 24 ATA#GATTACAT\$GATACAT\$GATTA G 11 11 ATACAT\$GATTAGATA#GATTACAT\$ G 2 ATTACAT\$GATACAT\$GATTAGATA# G 13 19 ATTAGATA#GATTACAT\$GATACAT\$ G 6 CAT\$GATACAT\$GATTAGATA#GATT A 15 14 CAT\$GATTAGATA#GATTACAT\$GAT A 16 23 GATA#GATTACAT\$GATACAT\$GATT A 10 GATACAT\$GATTAGATA#GATTACAT \$ 1 GATTACAT\$GATACAT\$GATTAGATA # 18 GATTAGATA#GATTACAT\$GATACAT \$ 8 T\$GATACAT\$GATTAGATA#GATTAC A

21 16 T\$GATTAGATA#GATTACAT\$GATAC A
22 25 TA#GATTACAT\$GATACAT\$GATTAG A
23 4 TACAT\$GATACAT\$GATTAGATA#GA T
24 12 TACAT\$GATTAGATA#GATTACAT\$GA T
25 21 TAGATA#GATTACAT\$GATAGATACAT\$GA
26 3 TTACAT\$GATTACAT\$GATAGATAGA
27 20 TTACATA#GATTACAT\$GATACAT\$GA

 $T := GATTACAT\$GATACAT\$GATTAGATA\# \mathcal{O}$ FM-index  $l\sharp$ 

- パターン出現の個数を計算可能
  - パターン出現を見つけるため、SA を利用
  - 領域を節約するため、SA をサンプリング する

i SA 順列の行列 GATTACAT SGATACAT SGATTAGAT A \$GATACAT\$GATTAGATA#GATTACA \$GATTAGATA#GATTACAT\$GATACA 26 A#GATTACAT\$GATACAT\$GATTAGA 5 ACAT\$GATACAT\$GATTAGATA#GAT 13 ACAT\$GATTAGATA#GATTACAT\$GA AGATA#GATTACAT\$GATACAT\$GAT AT\$GATACAT\$GATTAGATA#GATTA C AT\$GATTAGATA#GATTACAT\$GATA C 24 ATA#GATTACAT\$GATACAT\$GATTA G 11 ATACAT\$GATTAGATA#GATTACAT\$ G 2 ATTACAT\$GATACAT\$GATTAGATA# G 19 ATTAGATA#GATTACAT\$GATACAT\$ G 6 CATSGATACATSGATTAGATA#GATT A 14 CAT\$GATTAGATA#GATTACAT\$GAT A GATA#GATTACAT\$GATACAT\$GATT A 10 GATACAT\$GATTAGATA#GATTACAT GATTACAT\$GATACAT\$GATTAGATA # 18 GATTAGATA#GATTACAT\$GATACAT 8 T\$GATACAT\$GATTAGATA#GATTAC A 16 T\$GATTAGATA#GATTACAT\$GATAC A TA#GATTACAT\$GATACAT\$GATTAG A 4TACAT\$GATACAT\$GATTAGATA#GA 24 12 TACAT \$GATTAGATA#GATTACAT \$G A 21 TAGATA#GATTACAT\$GATACAT\$GA

TTACAT\$GATACAT\$GATTAGATA#G A

 $T := GATTACAT\$GATACAT\$GATTAGATA\# \mathcal{O}$ 

FM-index は

- パターン出現の個数を計算可能
- パターン出現を見つけるため、SA を利用
- 領域を節約するため、SA をサンプリング する

r-index は

■ BWT の連の境目のみ SA をサンプリング する

```
i SA
              順列の行列
1 27 #GATTACAT$GATACAT$GATTAGAT A
   9 $GATACAT$GATTAGATA#GATTACA T
3 17 $GATTAGATA#GATTACAT$GATACA T
4 26 A#GATTACAT$GATACAT$GATTAGA T
   5 ACAT$GATACAT$GATTAGATA#GAT T
6 13 ACAT$GATTAGATA#GATTACAT$GA T
7 22 AGATA#GATTACAT$GATACAT$GAT T
   7 AT$GATACAT$GATTAGATA#GATTA C
9 15 AT$GATTAGATA#GATTACAT$GATA C
10 24 ATA#GATTACAT$GATACAT$GATTA G
11 11 ATACAT$GATTAGATA#GATTACAT$ G
   2 ATTACAT$GATACAT$GATTAGATA# G
13 19 ATTAGATA#GATTACAT$GATACAT$ G
   6 CAT$GATACAT$GATTAGATA#GATT A
15 14 CAT$GATTAGATA#GATTACAT$GAT A
16 23 GATA#GATTACAT$GATACAT$GATT A
  10 GATACAT$GATTAGATA#GATTACAT $
    1 GATTACAT$GATACAT$GATTAGATA #
   18 GATTAGATA#GATTACAT$GATACAT $
   8 T$GATACAT$GATTAGATA#GATTAC A
21 16 T$GATTAGATA#GATTACAT$GATAC A
22 25 TA#GATTACAT$GATACAT$GATTAG A
   4 TACAT$GATACAT$GATTAGATA#GA T
24 12 TACAT$GATTAGATA#GATTACAT$G A
25 21 TAGATA#GATTACAT$GATACAT$GA T
   3 TTACAT$GATACAT$GATTAGATA#G A
27 20 TTAGATA#GATTACAT$GATACAT$G A
```

```
SAアクセス
r-index で、SA[i] をどう計算するか?
足がかりの補題, Gagie+'18
BWT[i] = BWT[i+1] \Rightarrow
SA[i + 1] - SA[i] = SA[i + 1] - SA[i] for
SA[i] := SA[i] - 1
例
 \blacksquare SA[2] = 9, SA[20] = 8
 \blacksquare BWT[2] = BWT[3] = T
```

$$\blacksquare$$
 BWT[2] = BWT[3] = T

$$\blacksquare$$
 SA[3] - SA[2] = SA[21] - SA[20].

i SA 順列の行列 1 27 #GATTACAT\$GATACAT\$GATTAGAT A 9 \$GATACAT\$GATTAGATA#GATTACA T 3 17 \$GATTAGATA#GATTACAT\$GATACA T 4 26 A#GATTACAT\$GATACAT\$GATTAGA T 5 ACAT\$GATACAT\$GATTAGATA#GAT T 6 13 ACAT\$GATTAGATA#GATTACAT\$GA T 22 AGATA#GATTACAT\$GATACAT\$GAT T 7 AT\$GATACAT\$GATTAGATA#GATTA C 9 15 AT\$GATTAGATA#GATTACAT\$GATA C 24 ATA#GATTACAT\$GATACAT\$GATTA G 11 ATACAT SGATTAGATA#GATTACAT SG 2 ATTACAT\$GATACAT\$GATTAGATA# G 19 ATTAGATA#GATTACAT\$GATACAT\$ G 6 CAT\$GATACAT\$GATTAGATA#GATT A 14 CAT\$GATTAGATA#GATTACAT\$GAT A 16 23 GATA#GATTACAT\$GATACAT\$GATT A 10 GATACAT\$GATTAGATA#GATTACAT \$ 1 GATTACAT\$GATACAT\$GATTAGATA # 18 GATTAGATA#GATTACAT\$GATACAT \$ 8 T\$GATACAT\$GATTAGATA#GATTAC A 16 T\$GATTAGATA#GATTACAT\$GATAC A 25 TA#GATTACAT\$GATACAT\$GATTAG A 4 TACAT\$GATACAT\$GATTAGATA#GA T 24 12 TACAT\$GATTAGATA#GATTACAT\$G A 25 21 TAGATA#GATTACAT\$GATACAT\$GA T 3 TTACAT\$GATACAT\$GATTAGATA#G A

27 20 TTAGATA#GATTACAT\$GATACAT\$G A

#### 系

- $k \ge 0$  は以下の状況を満たす整数とする。 すべて  $SA[i'] \in [SA[i] - k + 1...SA[i]]$  を満 たす i に対して、 BWT[i'] = BWT[i' + 1]
- lacksquare  $\mathrm{SA}[j] := \mathrm{SA}[i] k$  を設定する。

従って、

- $BWT[j] \neq BWT[j+1]$  ただし
- SA[i+1] SA[i] = SA[j+1] SA[j].

i SA 順列の行列 1 27 #GATTACAT\$GATACAT\$GATTAGAT A 9 \$GATACAT\$GATTAGATA#GATTACA T 3 17 \$GATTAGATA#GATTACAT\$GATACA T 4 26 A#GATTACAT\$GATACAT\$GATTAGA T 5 ACAT\$GATACAT\$GATTAGATA#GAT T 6 13 ACAT\$GATTAGATA#GATTACAT\$GA T 22 AGATA#GATTACAT\$GATACAT\$GAT T 7 AT\$GATACAT\$GATTAGATA#GATTA C 15 AT\$GATTAGATA#GATTACAT\$GATA C 24 ATA#GATTACAT\$GATACAT\$GATTA G 11 ATACAT SGATTAGATA#GATTACAT SG 2 ATTACAT\$GATACAT\$GATTAGATA# G 19 ATTAGATA#GATTACAT\$GATACAT\$ G 6 CAT\$GATACAT\$GATTAGATA#GATT A 14 CAT\$GATTAGATA#GATTACAT\$GAT A 16 23 GATA#GATTACAT\$GATACAT\$GATT A 10 GATACAT\$GATTAGATA#GATTACAT \$ 1 GATTACAT\$GATACAT\$GATTAGATA # 18 GATTAGATA#GATTACAT\$GATACAT \$ 8 T\$GATACAT\$GATTAGATA#GATTAC A 21 16 T\$GATTAGATA#GATTACAT\$GATAC A 25 TA#GATTACAT\$GATACAT\$GATTAG A 4 TACAT\$GATACAT\$GATTAGATA#GA T 12 TACAT\$GATTAGATA#GATTACAT\$G A 25 21 TAGATA#GATTACAT\$GATACAT\$GA T 3 TTACAT\$GATACAT\$GATTAGATA#G A

27 20 TTAGATA#GATTACAT\$GATACAT\$G A

#### 系

- $k \ge 0$  は以下の状況を満たす整数とする。 すべて  $SA[i'] \in [SA[i] - k + 1...SA[i]]$  を満たす i に対して、 BWT[i'] = BWT[i' + 1]
- SA[j] := SA[i] k を設定する。 従って、
  - $BWT[j] \neq BWT[j+1]$  ただし
  - SA[i+1] SA[i] = SA[j+1] SA[j].

i SA 順列の行列 1 27 #GATTACAT\$GATACAT\$GATTAGAT A 9 \$GATACAT\$GATTAGATA#GATTACA T 3 17 \$GATTAGATA#GATTACAT\$GATACA T 4 26 A#GATTACAT\$GATACAT\$GATTAGA T 5 ACAT\$GATACAT\$GATTAGATA#GAT T 6 13 ACAT\$GATTAGATA#GATTACAT\$GA T 7 22 AGATA#GATTACAT\$GATACAT\$GAT T 7 AT\$GATACAT\$GATTAGATA#GATTA C 9 15 AT\$GATTAGATA#GATTACAT\$GATA C 10 24 ATA#GATTACAT\$GATACAT\$GATTA G 11 ATACAT SGATTAGATA#GATTACAT SG 2 ATTACAT\$GATACAT\$GATTAGATA# G 19 ATTAGATA#GATTACAT\$GATACAT\$ G 6 CAT\$GATACAT\$GATTAGATA#GATT A 14 CAT\$GATTAGATA#GATTACAT\$GAT A 16 23 GATA#GATTACAT\$GATACAT\$GATT A 10 GATACAT\$GATTAGATA#GATTACAT \$ 1 GATTACAT\$GATACAT\$GATTAGATA # 18 GATTAGATA#GATTACAT\$GATACAT \$ 8 T\$GATACAT\$GATTAGATA#GATTAC A 21 16 T\$GATTAGATA#GATTACAT\$GATAC A 25 TA#GATTACAT\$GATACAT\$GATTAG A 4 TACAT\$GATACAT\$GATTAGATA#GA T 12 TACAT\$GATTAGATA#GATTACAT\$G A 21 TAGATA#GATTACAT\$GATACAT\$GA T 3 TTACAT\$GATACAT\$GATTAGATA#G A 27 20 TTAGATA#GATTACAT\$GATACAT\$G A

系

- $k \ge 0$  は以下の状況を満たす整数とする。 すべて  $SA[i'] \in [SA[i] - k + 1...SA[i]]$  を満 たす i に対して、 BWT[i'] = BWT[i' + 1]
- SA[j] := SA[i] k を設定する。 従って、
  - $BWT[j] \neq BWT[j+1]$  ただし
  - SA[i+1] SA[i] = SA[j+1] SA[j].

i SA 順列の行列 1 27 #GATTACAT\$GATACAT\$GATTAGAT A 9 \$GATACAT\$GATTAGATA#GATTACA T 3 17 \$GATTAGATA#GATTACAT\$GATACA T 4 26 A#GATTACAT\$GATACAT\$GATTAGA T 5 ACAT\$GATACAT\$GATTAGATA#GAT T 6 13 ACAT\$GATTAGATA#GATTACAT\$GA T 7 22 AGATA#GATTACAT\$GATACAT\$GAT T 7 AT\$GATACAT\$GATTAGATA#GATTA C 9 15 AT\$GATTAGATA#GATTACAT\$GATA C 10 24 ATA#GATTACAT\$GATACAT\$GATTA G 11 ATACAT SGATTAGATA#GATTACAT SG 2 ATTACAT\$GATACAT\$GATTAGATA# G 19 ATTAGATA#GATTACAT\$GATACAT\$ G 6 CAT\$GATACAT\$GATTAGATA#GATT A 15 14 CAT\$GATTAGATA#GATTACAT\$GAT A 16 23 GATA#GATTACAT\$GATACAT\$GATT A 10 GATACAT\$GATTAGATA#GATTACAT \$ 1 GATTACAT\$GATACAT\$GATTAGATA # 18 GATTAGATA#GATTACAT\$GATACAT \$ 8 T\$GATACAT\$GATTAGATA#GATTAC A 21 16 T\$GATTAGATA#GATTACAT\$GATAC A 25 TA#GATTACAT\$GATACAT\$GATTAG A 4 TACAT\$GATACAT\$GATTAGATA#GA T 12 TACAT\$GATTAGATA#GATTACAT\$G A 21 TAGATA#GATTACAT\$GATACAT\$GA T 3 TTACAT\$GATACAT\$GATTAGATA#G A 27 20 TTAGATA#GATTACAT\$GATACAT\$G A

#### 系

- $k \ge 0$  は以下の状況を満たす整数とする。 すべて  $SA[i'] \in [SA[i] - k + 1...SA[i]]$  を満 たす i に対して、 BWT[i'] = BWT[i' + 1]
- SA[j] := SA[i] k を設定する。 従って、
  - $BWT[j] \neq BWT[j+1]$  ただし
  - SA[i+1] SA[i] = SA[j+1] SA[j].

i SA 順列の行列 1 27 #GATTACAT\$GATACAT\$GATTAGAT A 9 \$GATACAT\$GATTAGATA#GATTACA T 3 17 \$GATTAGATA#GATTACAT\$GATACA T 4 26 A#GATTACAT\$GATACAT\$GATTAGA T 5 ACAT\$GATACAT\$GATTAGATA#GAT T 6 13 ACAT\$GATTAGATA#GATTACAT\$GA T 22 AGATA#GATTACAT\$GATACAT\$GAT T 7 AT\$GATACAT\$GATTAGATA#GATTA C 9 15 AT\$GATTAGATA#GATTACAT\$GATA C 10 24 ATA#GATTACAT\$GATACAT\$GATTA G 11 ATACAT SGATTAGATA#GATTACAT SG 2 ATTACAT\$GATACAT\$GATTAGATA# G 19 ATTAGATA#GATTACAT\$GATACAT\$ G 6 CAT\$GATACAT\$GATTAGATA#GATT A 15 14 CAT\$GATTAGATA#GATTACAT\$GAT A 16 23 GATA#GATTACAT\$GATACAT\$GATT A 10 GATACAT\$GATTAGATA#GATTACAT \$ 1 GATTACAT\$GATACAT\$GATTAGATA # 18 GATTAGATA#GATTACAT\$GATACAT \$ 8 T\$GATACAT\$GATTAGATA#GATTAC A 21 16 T\$GATTAGATA#GATTACAT\$GATAC A 25 TA#GATTACAT\$GATACAT\$GATTAG A 4 TACAT\$GATACAT\$GATTAGATA#GA T 12 TACAT\$GATTAGATA#GATTACAT\$G A 21 TAGATA#GATTACAT\$GATACAT\$GA T 3 TTACAT\$GATACAT\$GATTAGATA#G A 27 20 TTAGATA#GATTACAT\$GATACAT\$G A

#### 系

- $k \ge 0$  は以下の状況を満たす整数とする。 すべて  $SA[i'] \in [SA[i] - k + 1...SA[i]]$  を満たす i に対して、 BWT[i'] = BWT[i' + 1]
- lacksquare  $\mathrm{SA}[j] := \mathrm{SA}[i] k$  を設定する。

従って、

- $BWT[j] \neq BWT[j+1]$  ただし
- SA[i+1] SA[i] = SA[j+1] SA[j].

i SA 順列の行列 1 27 #GATTACAT\$GATACAT\$GATTAGAT A 9 \$GATACAT\$GATTAGATA#GATTACA T 3 17 \$GATTAGATA#GATTACAT\$GATACA T 4 26 A#GATTACAT\$GATACAT\$GATTAGA T 5 ACAT\$GATACAT\$GATTAGATA#GAT T 6 13 ACAT\$GATTAGATA#GATTACAT\$GA T 22 AGATA#GATTACAT\$GATACAT\$GAT T 7 AT\$GATACAT\$GATTAGATA#GATTA C 9 15 AT\$GATTAGATA#GATTACAT\$GATA C 10 24 ATA#GATTACAT\$GATACAT\$GATTA G 11 ATACAT SGATTAGATA#GATTACAT SG 2 ATTACAT\$GATACAT\$GATTAGATA# G 19 ATTAGATA#GATTACAT\$GATACAT\$ G 6 CAT\$GATACAT\$GATTAGATA#GATT A 15 14 CAT\$GATTAGATA#GATTACAT\$GAT A 16 23 GATA#GATTACAT\$GATACAT\$GATT A 10 GATACAT\$GATTAGATA#GATTACAT \$ 1 GATTACAT\$GATACAT\$GATTAGATA # 18 GATTAGATA#GATTACAT\$GATACAT \$ 8 T\$GATACAT\$GATTAGATA#GATTAC A 21 16 T\$GATTAGATA#GATTACAT\$GATAC A 22 25 TA#GATTACAT\$GATACAT\$GATTAG A 4 TACAT\$GATACAT\$GATTAGATA#GA T 12 TACAT\$GATTAGATA#GATTACAT\$G A 21 TAGATA#GATTACAT\$GATACAT\$GA T 3 TTACAT\$GATACAT\$GATTAGATA#G A 27 20 TTAGATA#GATTACAT\$GATACAT\$G A

#### 系

- $k \ge 0$  は以下の状況を満たす整数とする。 すべて  $SA[i'] \in [SA[i] - k + 1...SA[i]]$  を満たす i に対して、 BWT[i'] = BWT[i' + 1]
- SA[j] := SA[i] k を設定する。

従って、

- $BWT[j] \neq BWT[j+1]$  ただし
- $\blacksquare$  SA[i+1] SA[i] = SA[j+1] SA[j].

#### 正確性の理由:

各 backward step でテキスト順序の前の文字に 移動する

i SA 順列の行列 ∉GATTACAT\$GATACAT\$GATTAGAT A \$GATACAT\$GATTAGATA#GATTACA T \$GATTAGATA#GATTACAT\$GATACA T A#GATTACAT\$GATACAT\$GATTAGA T ACAT\$GATACAT\$GATTAGATA#GAT T ACAT\$GATTAGATA#GATTACAT\$GA T AGATA#GATTACAT\$GATACAT\$GAT T AT\$GATACAT\$GATTAGATA#GATTA C AT\$GATTAGATA#GATTACAT\$GATA C 24 ATA#GATTACAT\$GATACAT\$GATTA G ATACAT SGATTAGATA#GATTACAT S G ATTACAT\$GATACAT\$GATTAGATA# G ATTAGATA#GATTACAT\$GATACAT\$ G 6 CATSGATACATSGATTAGATA#GATT A CAT\$GATTAGATA#GATTACAT\$GAT A GATA#GATTACAT\$GATACAT\$GATT A 10 GATACAT\$GATTAGATA#GATTACAT \$ GATTACAT\$GATACAT\$GATTAGATA # 18 GATTAGATA#GATTACAT\$GATACAT \$ 8 T\$GATACAT\$GATTAGATA#GATTAC A T\$GATTAGATA#GATTACAT\$GATAC A 21 TA#GATTACAT\$GATACAT\$GATTAG A TACAT\$GATACAT\$GATTAGATA#GA T 24 12 TACAT\$GATTAGATA#GATTACAT\$G A 21 TAGATA#GATTACAT\$GATACAT\$GA T 3 TTACAT\$GATACAT\$GATTAGATA#G A TTAGATA#GATTACAT\$GATACAT\$G A

r-index の  $\mathcal{O}(r)$  領域 以下の整数を格納する

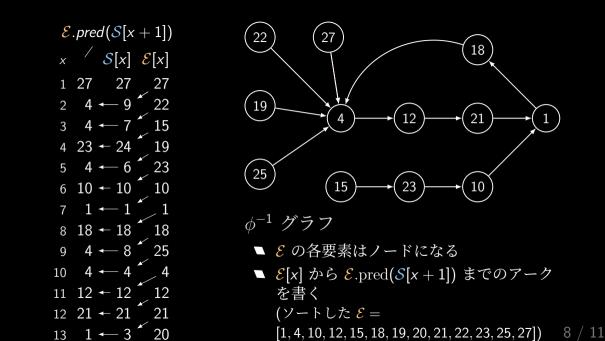
- S[x]: x 番目の連の開始位置の SA 値
- lacktriangle  $\mathcal{E}[x]:x$ 番目の連の終了位置の SA 値ただし  $x \in [1..r]$ , r は BWT の連の個数

計算に用いるには、 $\mathcal{E}$  について以下のクエリが必要:

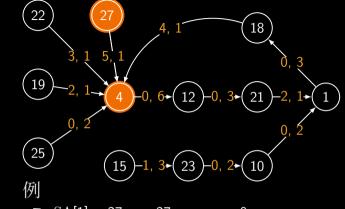
- $\blacksquare$   $\mathcal{E}$ .pred(p): max $\{q \in \mathcal{E} : q \leq p\}$
- $\blacksquare$   $\mathcal{E}$ .succ(p): min $\{q \in \mathcal{E} : q > p\}$

上記 2 つを利用するために、 $\mathcal{E}$  の上で predecessor  $\mathcal{E}$  successor データ構造を構築

$$\mathcal{E}.pred(S[x+1])$$
 $x$ 
 $/$   $S[x]$   $\mathcal{E}[x]$ 
 $1$   $27$   $27$   $27$   $27$   $2$   $4$   $9$   $22$   $3$   $4$   $7$   $15$   $4$   $23$   $24$   $19
 $5$   $4$   $6$   $23$   $6$   $10$   $10$   $10
 $7$   $1$   $1$   $1$   $8$   $18$   $18$   $18$   $18
 $9$   $4$   $8$   $25$ 
 $9$   $4$   $8$   $25
 $\mathbf{E}[x]$  から  $\mathcal{E}.pred(S[x+1])$  までのアーク
 $\mathcal{E}[x]$  から  $\mathcal{E}.pred(S[x+1])$  までのアーク
 $\mathcal{E}[x]$   $\mathcal{E}$$$$$ 



- 1. 開始ノード  $p := \mathcal{E}.\operatorname{pred}(SA[i])$
- 2. 最初のコストは  $c \leftarrow \mathrm{SA}[i] - p$ 3. 足したコスト c は
- アークのリミットを 超えると、止める
- 4. アークのコストを c に足し、アークで繋 いでいるノードッを 訪れる
- 5. SA 値 v + c を出力 6.3番に戻って繰り
- 返す



■ 
$$SA[1] = 27, p = 27, c \leftarrow c_0 = 0$$
■  $\mathcal{T} - \mathcal{D}$  (27,4) のリミットは  $1 > c \Rightarrow 4$  を訪れる

**P** アーク (27,4) のコスト 5 を 
$$c \leftarrow c_0 + 5 = 5$$
 に追加

SA[2] = 9 はノード 4 とコスト 5 の和

#### SA[i] から SA[i+1] の 計算

- 1. 開始ノード  $p := \mathcal{E}.\operatorname{pred}(\operatorname{SA}[i])$
- 2. 最初のコストは  $c \leftarrow \mathrm{SA}[i] - p$
- 3. 足したコスト c は アークのリミットを 超えると、止める
- 4. アークのコストを c に足し、アークで繋 いでいるノードッを 訪れる
- 5. SA 値 v + c を出力 6.3番に戻って繰り 返す

- **-**0, 6**→**(12)**-**0, 3**→** 25 例 ■ ノード 4 を訪れたとき、コストが c=5 に
  - なった
  - 次のアーク (4,12) のリミットは  $6 > c \Rightarrow 12$ を訪れる
  - SA[3] = 17 はノード 12 とコスト 5 の和

$$SA[i]$$
 から  $SA[i+1]$  の計算  
1. 開始ノード $p := \mathcal{E}.\operatorname{pred}(SA[i])$ 

2. 最初のコストは  $c \leftarrow \mathrm{SA}[i] - p$ 

3. 足したコスト c は アークのリミットを 超えると、止める

4. アークのコストを c に足し、アークで繋 いでいるノードッを

訪れる 5. SA 値 v + c を出力

返す

6.3番に戻って繰り

 $-0, 6 \leftarrow (12) -0, 3 \leftarrow$ 25 例

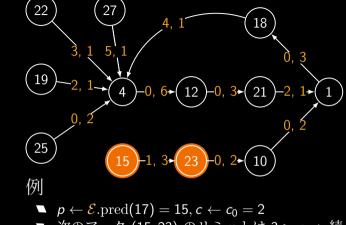
■ ノード 12 を訪れたとき、コストが c=5 に なった ■ 次のアーク (12,21) のリミットは  $3 < c \Rightarrow \bot$ 

める ■ SA[3] = 17 で続ける

 $p \leftarrow \mathcal{E}.\operatorname{pred}(17) = 15, c_0 \leftarrow 2$ 

$$SA[i]$$
 から  $SA[i+1]$  の計算
1. 開始ノード
 $p := \mathcal{E}. \operatorname{pred}(SA[i])$ 
2. 最初のコストは
 $c \leftarrow SA[i] - p$ 
3. 足したコスト  $c$  は
アークのリミットを

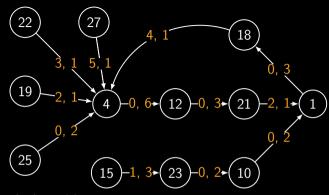
- 超えると、止める 4. アークのコストを c
  - に足し、アークで繋 いでいるノード<u>ィを</u> 訪れる
- 5. SA 値 v + c を出力 6.3番に戻って繰り 返す



- 次のアーク (15,23) のリミットは  $3 > c \Rightarrow$  続 ける ■ P-D (15, 23) のコスト 1 を  $c \leftarrow c_0 + 1 = 3$
- に追加 ■ SA[4] = 26 はノード 23 とコスト 3 の和

# SA[i] から SA[i+1] の計算

- 1. 開始ノード  $p := \mathcal{E}.\operatorname{pred}(\operatorname{SA}[i])$
- 2. 最初のコストは $c \leftarrow SA[i] p$
- 3. 足したコスト *c* は アークのリミットを 超えると、止める
- 7ークのコストを c に足し、アークで繋 いでいるノード v を 訪れる
- 5. SA 値 v + c を出力
- 6.3番に戻って繰り返す



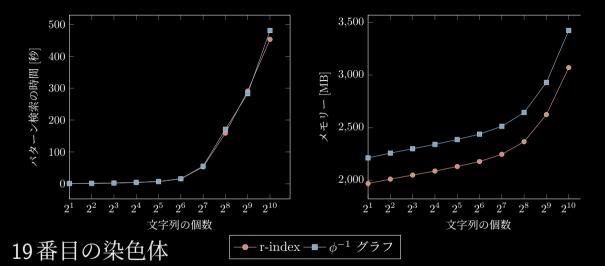
#### 高速の希望

- 各渡ったアークに対して、 $\mathcal{E}$  の predecessor クエリを省いた
- 辿った距離が長い場合でも、predecessor は1 回だけで十分

## 実験

データセット

- 1000 Genomes Project からのヒト19番目の染色体の遺伝子データ 実験環境
  - AMD EPYC 75F3 32-core processor
  - 512 GB ラム
  - 64-bit Linux



 $\phi^{-1}$  グラフはメリットがなさそう

### まとめ

- $\phi^{-1}$  グラフを紹介した
  - **r インデックスのように** *O*(*r*) 領域を取る
  - SA アクセスを提供できる
  - クエリの時間は以下の2つに比例する
    - □ 連の長さ
    - ロ コストとリミットの値

#### 未解決問題

■ 必要な predecessor クエリの個数に関する理論的な解析

ご清聴ありがとうございました。