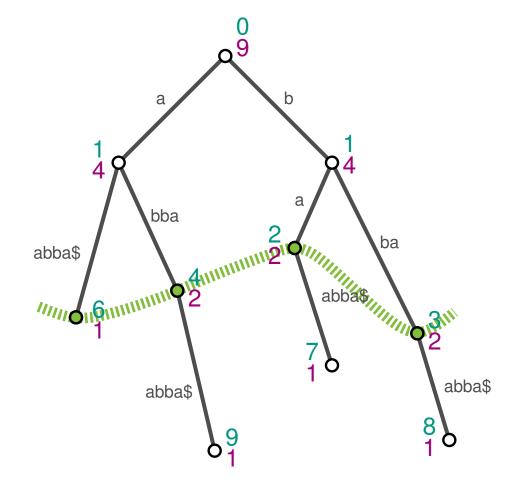
Textindexierung Programmierprojekt

Abschlusspräsentation · 07.02.2022 Moritz Potthoff

а	b	b	a	а	b	b	а	\$
0	1	2	3	4	5	6	7	8



Vorberechnung: Suffix Tree

Suffix Tree-Konstruktion:

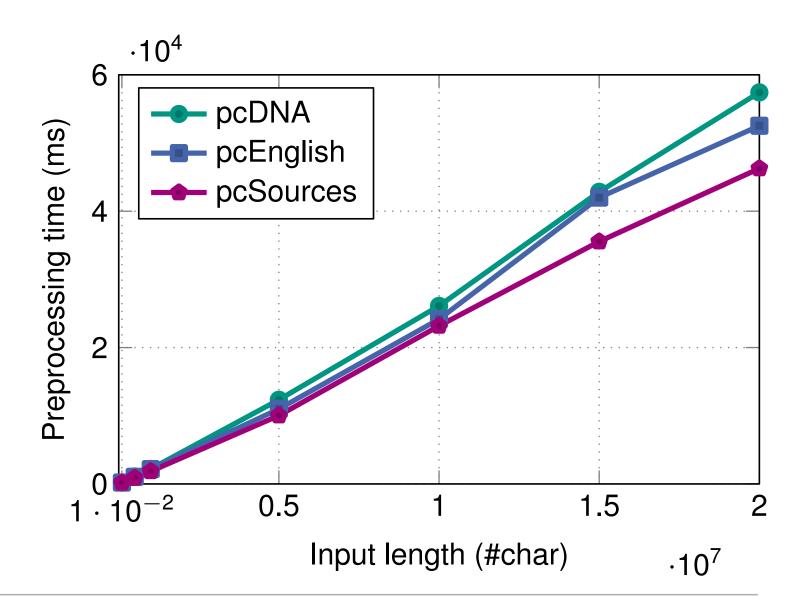
- In $\mathcal{O}(n)$ mittels

 Ukkonens Algorithmus
- Hoher Platzbedarf
- Lineare Laufzeit

Vorberechnung: Suffix Tree

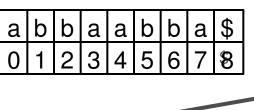
Suffix Tree-Konstruktion:

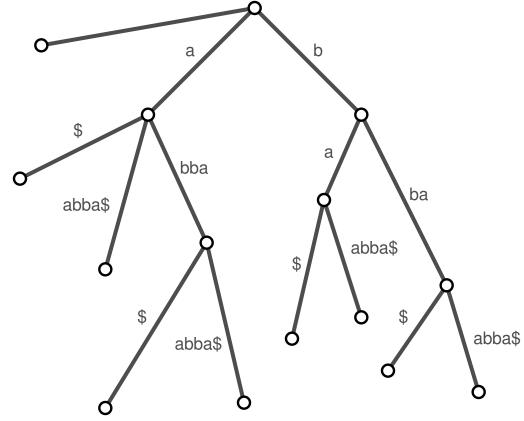
- In $\mathcal{O}(n)$ mittels
 Ukkonens Algorithmus
- Hoher Platzbedarf
- Lineare Laufzeit



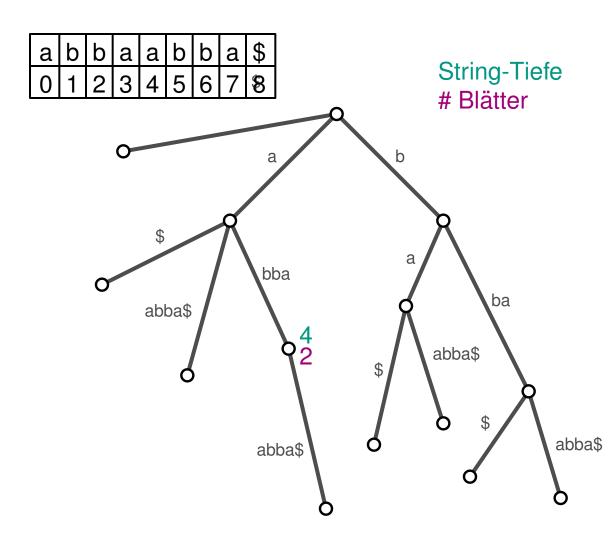
¹ Textindexierung Programmierprojekt Moritz Potthoff

- Annotiere jeden Knoten mit String-Tiefe und Anzahl Blätter unter ihm Entferne dabei Sentinel-Blätter
- Für Query mit Eingaben ℓ und k:
 - DFS: Sammle jeden höchsten Knoten mit String-Tiefe $\geq \ell$
 - → Kandidaten, speichere Suffixposition und Anzahl Blätter
 - Sortiere Kandidaten stabil nach Anzahl Blättern
 - Gebe k-ten Kandidaten aus.

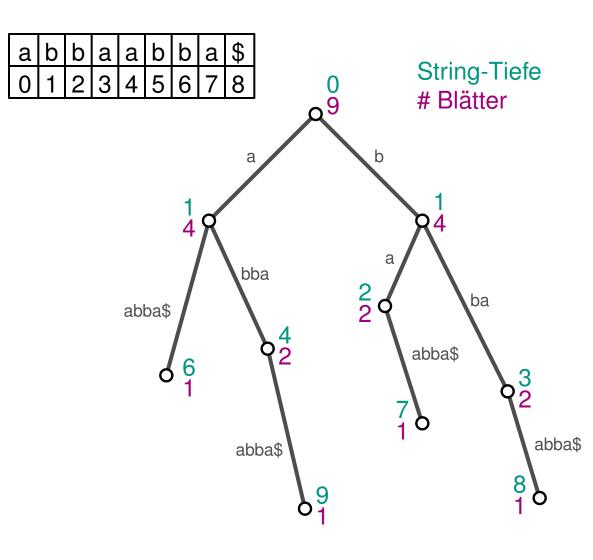




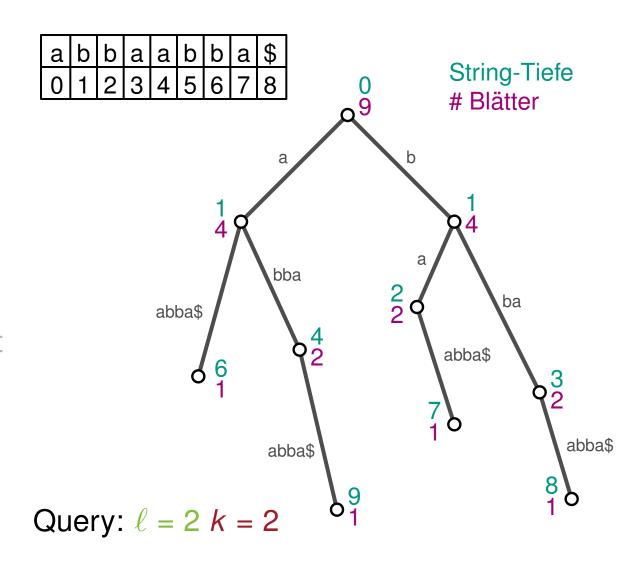
- Annotiere jeden Knoten mit String-Tiefe und Anzahl Blätter unter ihm Entferne dabei Sentinel-Blätter
- Für Query mit Eingaben ℓ und k:
 - DFS: Sammle jeden höchsten Knoten mit String-Tiefe $\geq \ell$
 - → Kandidaten, speichere Suffixposition und Anzahl Blätter
 - Sortiere Kandidaten stabil nach Anzahl Blättern
 - Gebe k-ten Kandidaten aus.



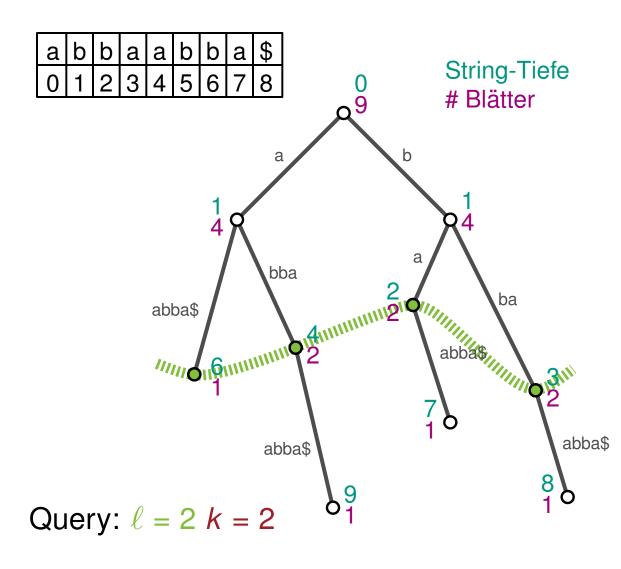
- Annotiere jeden Knoten mit String-Tiefe und Anzahl Blätter unter ihm Entferne dabei Sentinel-Blätter
- Für Query mit Eingaben ℓ und k:
 - DFS: Sammle jeden höchsten Knoten mit String-Tiefe $\geq \ell$
 - → Kandidaten, speichere Suffixposition und Anzahl Blätter
 - Sortiere Kandidaten stabil nach Anzahl Blättern
 - Gebe k-ten Kandidaten aus.



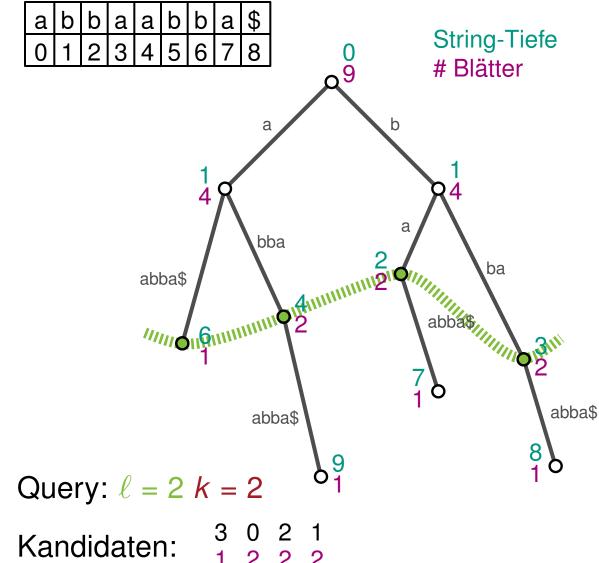
- Annotiere jeden Knoten mit String-Tiefe und Anzahl Blätter unter ihm Entferne dabei Sentinel-Blätter
- Für Query mit Eingaben ℓ und k:
 - DFS: Sammle jeden höchsten Knoten mit String-Tiefe $\geq \ell$
 - → Kandidaten, speichere Suffixposition und Anzahl Blätter
 - Sortiere Kandidaten stabil nach Anzahl Blättern
 - Gebe k-ten Kandidaten aus.



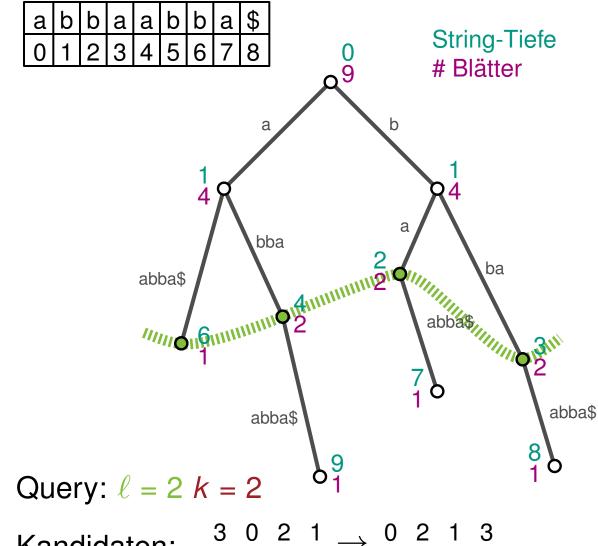
- Annotiere jeden Knoten mit String-Tiefe und Anzahl Blätter unter ihm Entferne dabei Sentinel-Blätter
- Für Query mit Eingaben ℓ und k:
 - DFS: Sammle jeden höchsten Knoten mit String-Tiefe $\geq \ell$
 - → **Kandidaten**, speichere Suffixposition und Anzahl Blätter
 - Sortiere Kandidaten stabil nach Anzahl Blättern
 - Gebe k-ten Kandidaten aus.



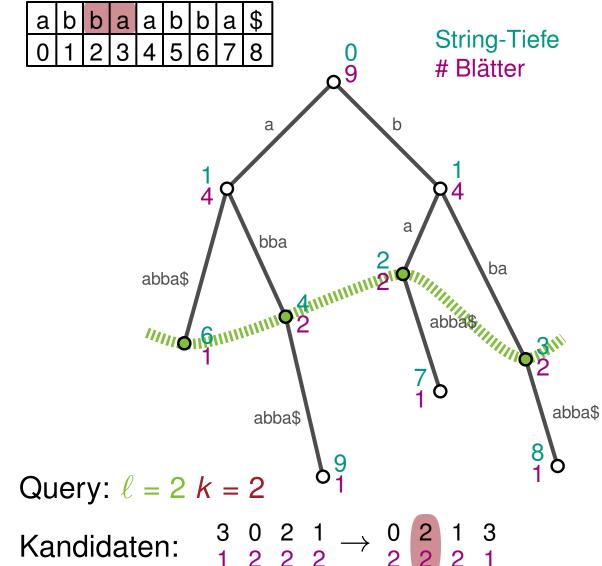
- Annotiere jeden Knoten mit String-Tiefe und Anzahl Blätter unter ihm Entferne dabei Sentinel-Blätter
- Für Query mit Eingaben ℓ und k:
 - DFS: Sammle jeden höchsten Knoten mit String-Tiefe $\geq \ell$
 - → **Kandidaten**, speichere Suffixposition und Anzahl Blätter
 - Sortiere Kandidaten stabil nach Anzahl Blättern
 - Gebe k-ten Kandidaten aus.



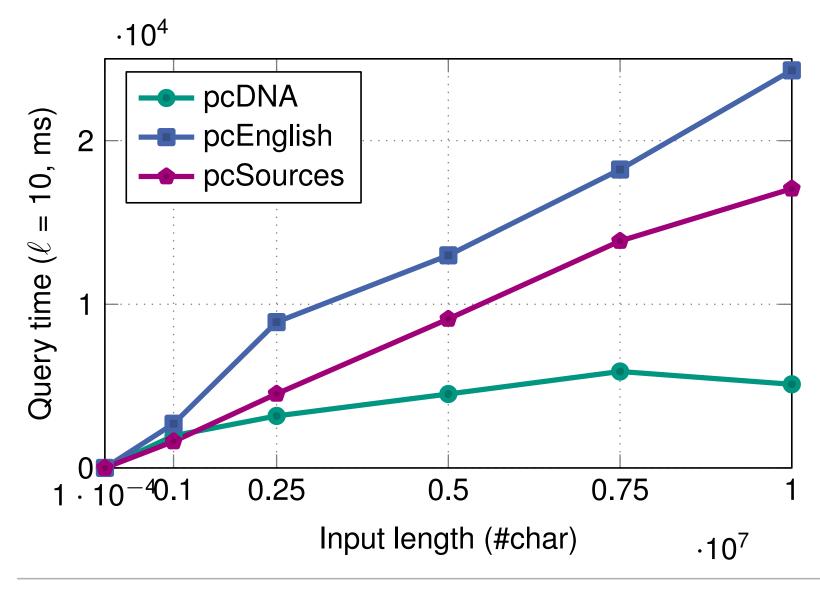
- Annotiere jeden Knoten mit String-Tiefe und Anzahl Blätter unter ihm Entferne dabei Sentinel-Blätter
- Für Query mit Eingaben ℓ und k:
 - DFS: Sammle jeden höchsten Knoten mit String-Tiefe $\geq \ell$
 - → **Kandidaten**, speichere Suffixposition und Anzahl Blätter
 - Sortiere Kandidaten stabil nach Anzahl Blättern
 - Gebe k-ten Kandidaten aus.



- Annotiere jeden Knoten mit String-Tiefe und Anzahl Blätter unter ihm Entferne dabei Sentinel-Blätter
- Für Query mit Eingaben ℓ und k:
 - DFS: Sammle jeden höchsten Knoten mit String-Tiefe $\geq \ell$
 - → **Kandidaten**, speichere Suffixposition und Anzahl Blätter
 - Sortiere Kandidaten stabil nach Anzahl Blättern
 - Gebe k-ten Kandidaten aus.

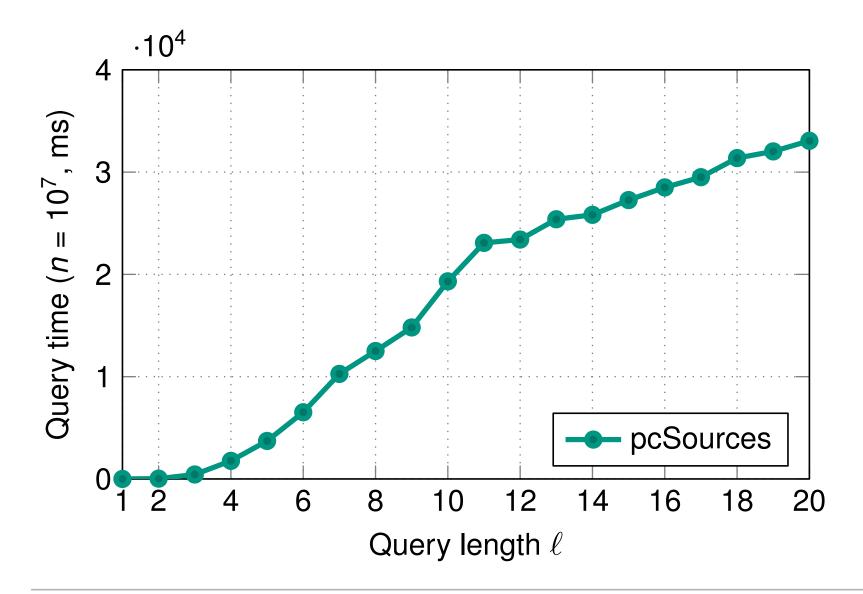


TopK Queries Performance



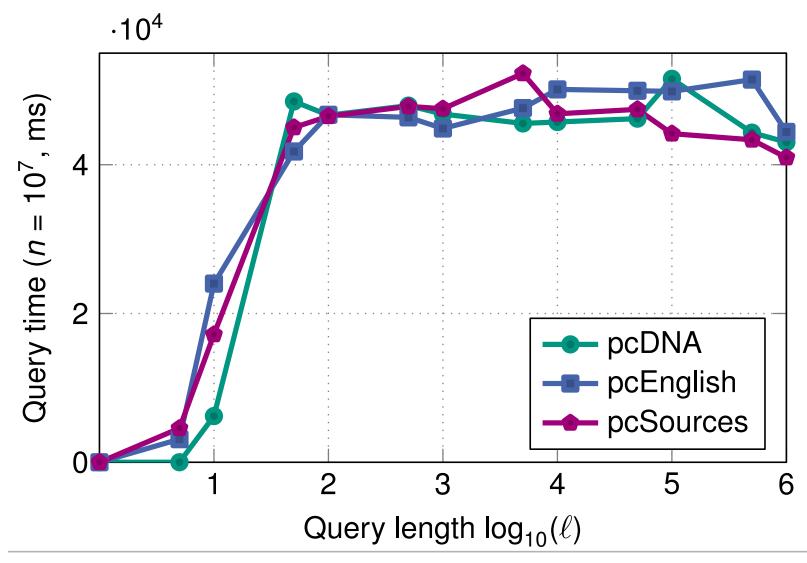
- Anfragezeit linear in Inputlänge
- Je repetetiver der Text, desto schneller die Anfrage: Weniger innere Knoten werden exploriert

TopK Query Performance nach Patternlänge



- Anfragezeiten wachsen für kleine Patternlängen...
- ... bis Plateau erreicht wird.
- Mit höherer Länge müssen mehr innere Knoten eingesammelt werden,
- Aber irgendwann lässt der Effekt nach, man hat schon fast alle

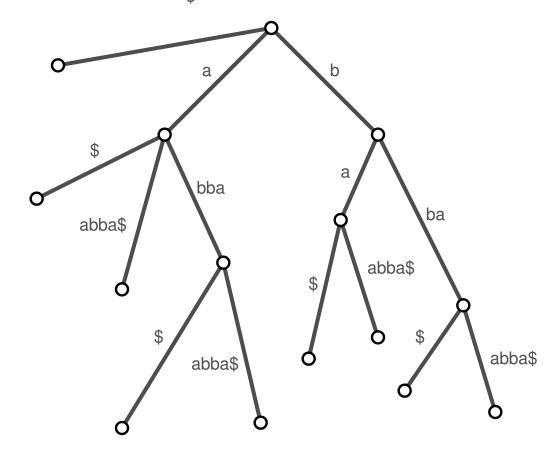
TopK Query Performance nach Patternlänge



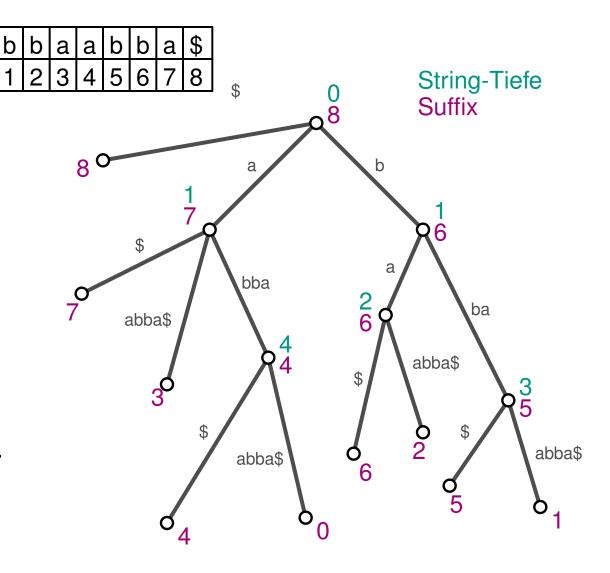
- Anfragezeiten wachsen für kleine Patternlängen...
- ... bis Plateau erreicht wird.
- Mit höherer Länge müssen mehr innere Knoten eingesammelt werden,
- Aber irgendwann lässt der Effekt nach, man hat schon fast alle

а	b	b	а	а	b	b	а	\$
0	1	2	3	4	5	6	7	8

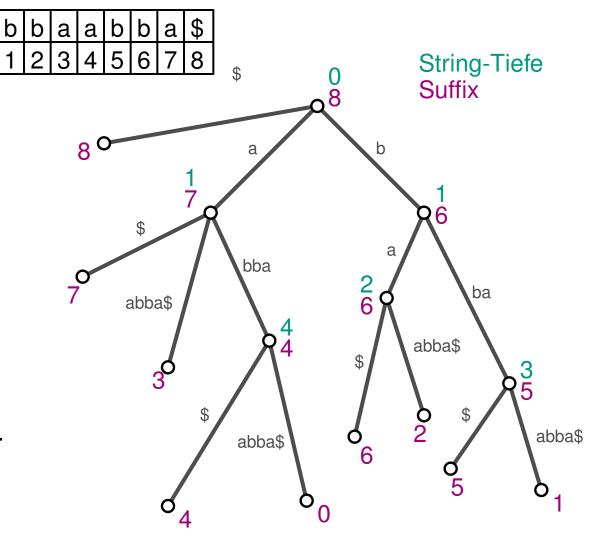
- Annotiere jeden Knoten mit String-Tiefe und repräsentiertem Suffix
- Sammle innere Knoten, absteigend sortiert nach String-Tiefe
- Für jeden inneren Knoten *v*:
 - Sammle sortierte Liste aller Suffixe unter dem Knoten
 - Falls es zwei Suffixe gibt mit Differenz der String-Tiefe von v: Gebe Ergebnis aus



- Annotiere jeden Knoten mit String-Tiefe und repräsentiertem Suffix
- Sammle innere Knoten, absteigend sortiert nach String-Tiefe
- Für jeden inneren Knoten *v*:
 - Sammle sortierte Liste aller Suffixe unter dem Knoten
 - Falls es zwei Suffixe gibt mit Differenz der String-Tiefe von v: Gebe Ergebnis aus

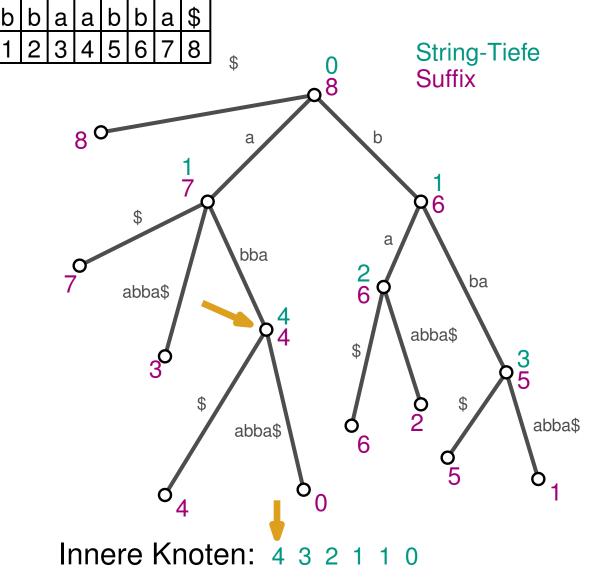


- Annotiere jeden Knoten mit String-Tiefe und repräsentiertem Suffix
- Sammle innere Knoten, absteigend sortiert nach String-Tiefe
- Für jeden inneren Knoten *v*:
 - Sammle sortierte Liste aller Suffixe unter dem Knoten
 - Falls es zwei Suffixe gibt mit Differenz der String-Tiefe von v: Gebe Ergebnis aus



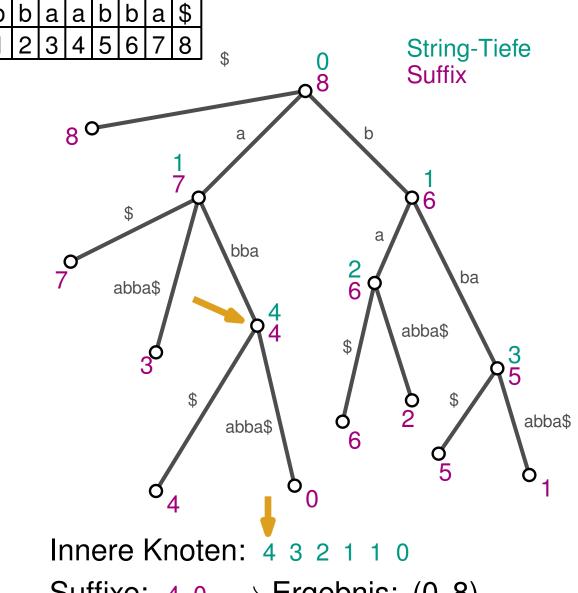
Innere Knoten: 4 3 2 1 1 0

- Annotiere jeden Knoten mit String-Tiefe und repräsentiertem Suffix
- Sammle innere Knoten, absteigend sortiert nach String-Tiefe
- Für jeden inneren Knoten *v*:
 - Sammle sortierte Liste aller Suffixe unter dem Knoten
 - Falls es zwei Suffixe gibt mit Differenz der String-Tiefe von v: Gebe Ergebnis aus



Suffixe: 4 0

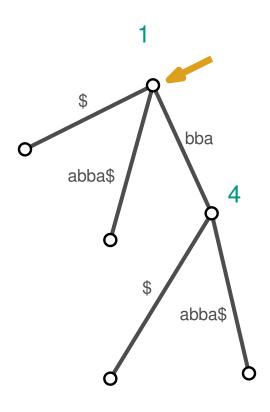
- Annotiere jeden Knoten mit String-Tiefe und repräsentiertem Suffix
- Sammle innere Knoten, absteigend sortiert nach String-Tiefe
- Für jeden inneren Knoten *v*:
 - Sammle sortierte Liste aller Suffixe unter dem Knoten
 - Falls es zwei Suffixe gibt mit Differenz der String-Tiefe von v: Gebe Ergebnis aus



Suffixe: $4 0 \rightarrow Ergebnis: (0, 8)$

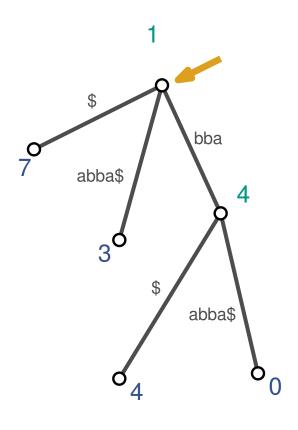
Ziel: Berechne sortierte Liste aller Suffixe unter einem Knoten \rightarrow Merge dazu alle Kinderlisten

- Es gibt zwei Fälle:
 - Kind ist Blatt → triviale einelementige Liste
 - Kind ist innerer Knoten.
 - Beobachtung: Alle Kinder haben h\u00f6here String-Tiefe
 - → Liste schon berechnet
- Merge die vorberechneten sortierten Listen aller Kinder
- Implementiert als DP.



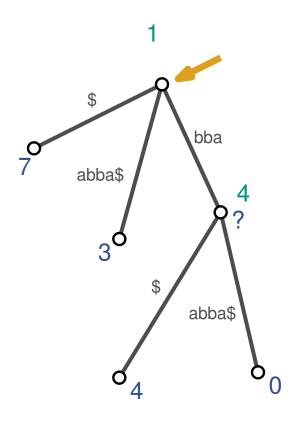
Ziel: Berechne sortierte Liste aller Suffixe unter einem Knoten \rightarrow Merge dazu alle Kinderlisten

- Es gibt zwei Fälle:
 - Kind ist Blatt → triviale einelementige Liste
 - Kind ist innerer Knoten.
 - Beobachtung: Alle Kinder haben h\u00f6here String-Tiefe
 - → Liste schon berechnet
- Merge die vorberechneten sortierten Listen aller Kinder
- Implementiert als DP.



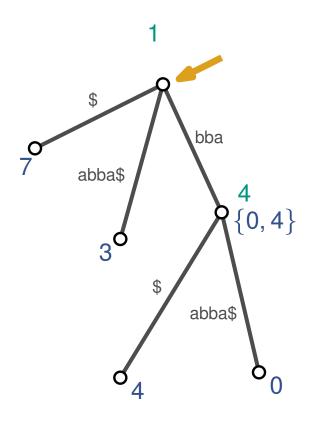
Ziel: Berechne sortierte Liste aller Suffixe unter einem Knoten → Merge dazu alle Kinderlisten

- Es gibt zwei Fälle:
 - lacktriangle Kind ist Blatt o triviale einelementige Liste
 - Kind ist innerer Knoten.
 - Beobachtung: Alle Kinder haben h\u00f6here String-Tiefe
 - → Liste schon berechnet
- Merge die vorberechneten sortierten Listen aller Kinder
- Implementiert als DP.



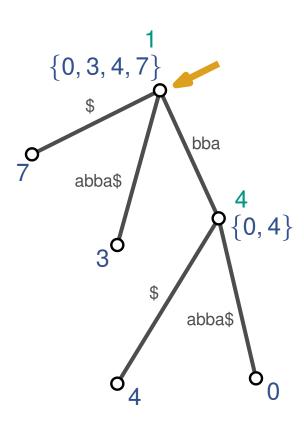
Ziel: Berechne sortierte Liste aller Suffixe unter einem Knoten \rightarrow Merge dazu alle Kinderlisten

- Es gibt zwei Fälle:
 - lacktriangle Kind ist Blatt o triviale einelementige Liste
 - Kind ist innerer Knoten.
 - Beobachtung: Alle Kinder haben h\u00f6here String-Tiefe
 - → Liste schon berechnet
- Merge die vorberechneten sortierten Listen aller Kinder
- Implementiert als DP.

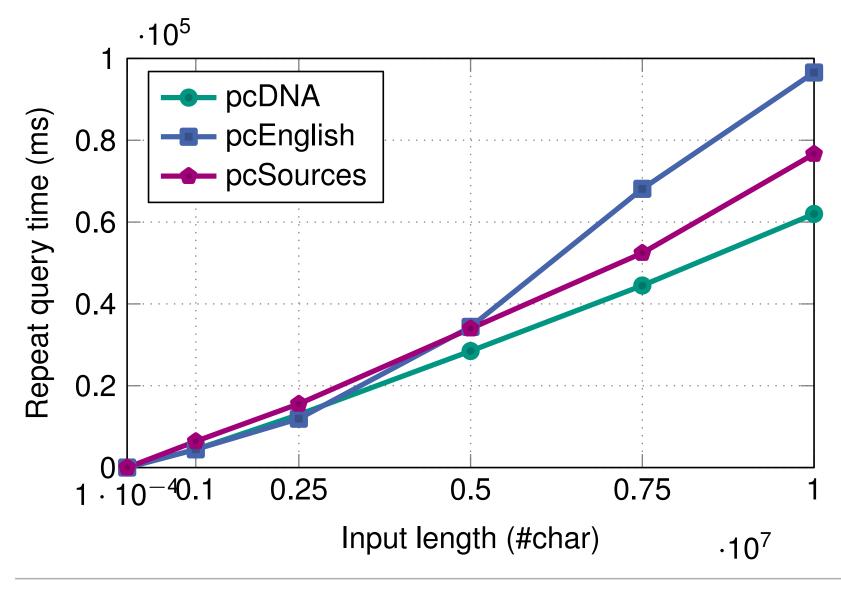


Berechne sortierte Liste aller Suffixe unter einem Ziel: Knoten → Merge dazu alle Kinderlisten

- Es gibt zwei Fälle:
 - Kind ist Blatt \rightarrow triviale einelementige Liste
 - Kind ist innerer Knoten.
 - Beobachtung: Alle Kinder haben höhere String-Tiefe
 - → Liste schon berechnet
- Merge die vorberechneten sortierten Listen aller Kinder
- Implementiert als DP.



Repeat Query Performance



- Query-Performance wieder linear in Eingabelänge
- Wieder: repetitivereTexte einfacher

