Willkommen

Algorithmen I Tutorium 19

Wer? Florian Tobias Schandinat

Wo? 50.34, Raum -118

Wann? jeden Donnerstag 15:45-17:15

Material online

http://github.com/schandinat/algorithmen1_ss11

Brute-force Lösung

Brute-force Lösung

$$\Rightarrow O(n!)$$

$$O(2^n) \subset O(n!) \subset O(n^n)$$

Brute-force Lösung

$$\Rightarrow O(n!)$$

$$O(2^n) \subset O(n!) \subset O(n^n)$$

Beispiel

Ein Logistikunternehmen beliefert täglich auf einer Tour 99 Adressen. Die Route dafür berechnet es mittels diesem Algorithmus innerhalb einer Stunde. Wie lange dauert die Berechnung ungefähr wenn es stattdessen 100 Adressen beliefert? (Annahme: nur asymptotischer Faktor relevant)

Brute-force Lösung

$$\Rightarrow O(n!)$$

$$O(2^n) \subset O(n!) \subset O(n^n)$$

Beispiel

Ein Logistikunternehmen beliefert täglich auf einer Tour 99 Adressen. Die Route dafür berechnet es mittels diesem Algorithmus innerhalb einer Stunde. Wie lange dauert die Berechnung ungefähr wenn es stattdessen 100 Adressen beliefert? (Annahme: nur asymptotischer Faktor relevant)

- ⇒ ca 100 Stunden
- ⇒ häufig nur näherungsweise Lösung

Rekursive Algorithmen

Mastertheorem

$$T(n) = 1, n = 1$$

$$T(n) = a \cdot T\left(\frac{n}{b}\right) + f(n), n > 1$$

$$\theta(n^{\log_b a}) \quad , \quad f(f) = O(n^{\log_b (a) - \epsilon}), \epsilon > 0$$

$$\theta(n^{\log_b a} \cdot \log(n)) \quad , \quad f(n) = \theta(n^{\log_b a} \log n)$$

$$\theta(f(n)) \quad , \quad f(n) = \Omega(n^{\log_b (a) + \epsilon}), \epsilon > 0$$

Rekursive Algorithmen

Mastertheorem

$$T(n) = a \cdot T\left(\frac{n}{b}\right) + f(n), n > 1$$

$$\theta(n^{log_b a}) \quad , \quad f(f) = O(n^{log_b(a) - \epsilon}), \epsilon > 0$$

$$\theta(n^{log_b a} \cdot log(n)) \quad , \quad f(n) = \theta(n^{log_b a} logn)$$

$$\theta(f(n)) \quad , \quad f(n) = \Omega(n^{log_b(a) + \epsilon}), \epsilon > 0$$

T(n) = 1, n = 1

Für die Klausur auswendig lernen!

Sortieren – Zusammenfassung

Suchen

Lineare Suche

- geht immer
- O(n)

Suchen

Lineare Suche

- geht immer
- O(n)

Binäre Suche

- Sortierung erforderlich
- random access
- O(log(n))

Arrays (Felder)

 $\mathsf{bounded} \leftrightarrow \mathsf{unbounded}$

Stacks and Queues (Stapel und Schlangen)

Listen

Eigenschaften

- ullet einfach verkettet \leftrightarrow doppelt verkettet
- unsortiert ↔ sortiert
- $\bullet \ \, \text{nicht-zyklisch} \, \leftrightarrow \text{zyklisch} \\$
- Wächterelement

Praxisbeispiel – Eigenschaften

Linux-2.6.38-rc7: include/linux/list.h

```
static inline void list_replace(struct list_head *old,
                struct list_head *new)
    new->next = old->next;
    new->next->prev = new;
    new->prev = old->prev;
    new->prev->next = new;
static inline int list_empty(const struct list_head
                *head)
    return head->next == head;
```

Vielen Dank für die Aufmerksamkeit!