

Aufgabe 5.5

Mittwoch, 7. Juni 2017 08:14

a)

```
public int dequeue() {  
    if (s2.isEmpty())  $O(1)$   
        while (!s1.isEmpty())  $O(1) + O(n)$   
            s2.push(s1.pop())  $O(1)$   
    return s2.pop();  $O(1)$   
}
```

$O(1) + O(1) + O(n) + O(1) + O(1)$
 $\Rightarrow O(n)$

Die Laufzeit für dequeue beträgt $O(n)$

b)

Tatsächliche Laufzeiten:

"Teure" Operation, wenn s2 ist leer
sonst "billige" Operationen:

$O(1)$
 $O(1) + n * c$ (c steht für den Kopiervorgang)

Laufzeiten fürs Amortisationschema:

$T(\text{enqueue}): c$

$T(\text{dequeue}):$
"Teure" Operation, wenn s2 ist leer
sonst "billige" Operationen:

wenn s2 leer: $n * -c$
wenn s2 nicht leer: 0

Das Tokenkonto wird nie leer, da

$\text{delta}(\text{enqueue}) = -c * n$
 $\text{delta}(\text{enqueue}) = 0$

Begründung:

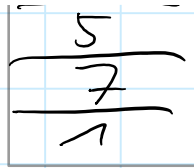
dequeue()

pop()

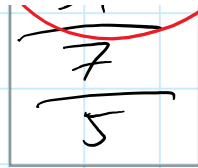




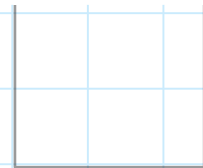
s_2



s_1



s_2



s_1

Das Tokenkonto ist nie negativ:

- Bei dem Aufruf von `dequeue()` und wenn s_2 negativ ist, müssen alle Elemente von s_1 in s_2 kopiert werden, was die Anzahl der Elemente mal der Laufzeit kostet, die Kopieren kostet.
- Aber so viele Elemente wurden bereits auf den Stack von s_1 durch billige Operationen gespeichert und somit passt das Schema

q.e.d.

$$A(\text{enqueue}) = T(\text{enqueue}) + \Delta(\text{enqueue}) = O(1)$$

$$A(\text{dequeue}) = T(\text{dequeue}) + \Delta(\text{enqueue}) = O(1) + c * n - c * n = O(1)$$