

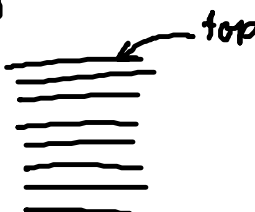
Gruppenänderungen: bei Yann Disser
(oder Madeleine Theile) melden
UND im Unix-Pool

Listen: Realisierung in Java^{z.B.} mittels
—— ListNode SimpleList

Stacks: spezielle Listen (Last-In, First-Out oder LIFO-Listen
genannt)

einfügen, löschen nur am Kopf möglich

push() Datenzugriff (immer nur auf das Element am Kopf)
pop()

Vorstellung: 

heißt „top“ in der
Stack-Sprache

Stapel von Büchern in einem
engen Karton

Stacks sind fundamental für viele Anwendungen.

Insbesondere in der Informatik

- Laufzeitstack in Java zur Verwaltung von Methodenaufrufen (später im VL)

- Erkennung korrekter Klammersausdrücke + Korrespondierender Klammernpaare

{ () () }

korrekt

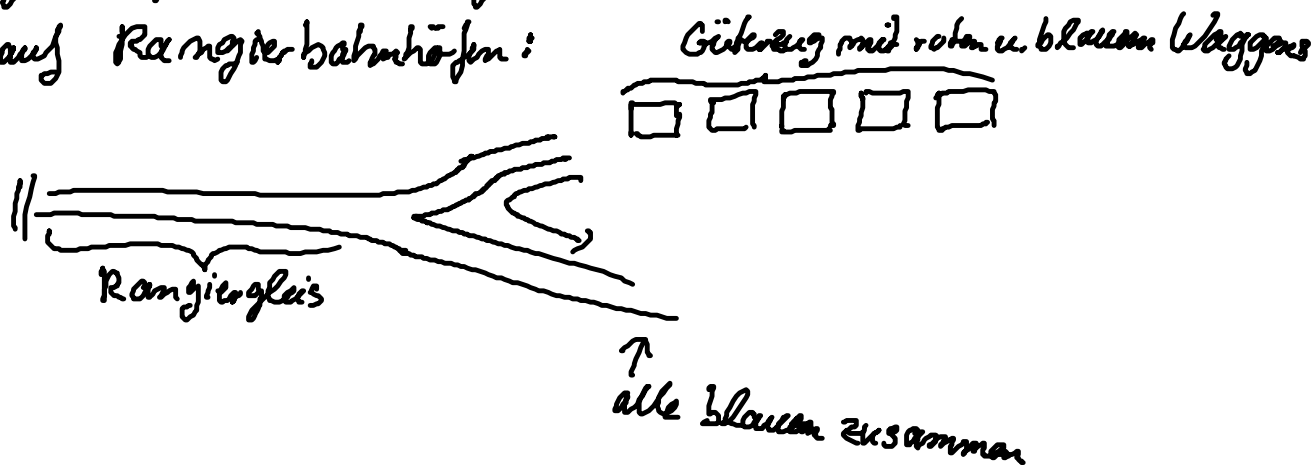
{ () }

nicht korrekt

- Realisierung von Rekursionen
- Auswertung arithmetischer Ausdrücke
- ⋮

Anwendungen außerhalb der Informatik:

z.B. auf Rangierbahnhöfen:



Stacks mit Hilfe von `ListNode<T>` implementieren:

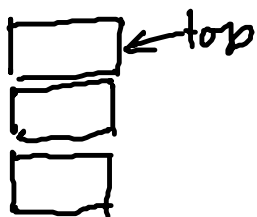
Gedankenbild:



↑
privates Datum

eines Stacks = Referenz auf `ListNode<T>` Objekt

Bildliche Vorstellung (Stapel von Containern)



```
import java.util.NoSuchElementException;
```

```
/**  
 * The SimpleStack class implements a Stack  
 * of objects of Type T.  
 *  
 * @see ListNode  
 */
```

← javadoc Kommentare

allgemeiner (generische) Typ

```
public class SimpleStack<T>{
```

← Name der Klasse mit abg. Typ Parameter

Name der Klasse mit abg. Typ Parameter

```
/**  
 * a list pointer to the first node  
 */
```

```
private ListNode<T> top;
```

← privates Objektfeld der Klasse SimpleStack

```
/**  
 * Constructs an empty stack.  
 */
```

```
public SimpleStack() {  
    top = null;  
}
```

← Default Konstruktor erzeugt: top null

"leeres Stack"

```
/**  
 * Tests if this stack has no entries.  
 *  
 * @return true if the stack is empty;  
 * false otherwise  
 */
```

```
public boolean isEmpty() {  
    return (top == null);  
}
```

↑

Stack leer \Leftrightarrow top zeigt auf kein Listenelement

↑
wird durch Implementation der Methoden
sichergestellt.

```
/**
 * Return the value of the top node.
 */
public T top() throws NoSuchElementException {
    if (top == null) {
        throw new NoSuchElementException("No top node.");
    }
    return top.getData();
}
```

von Typ T

Normalfall

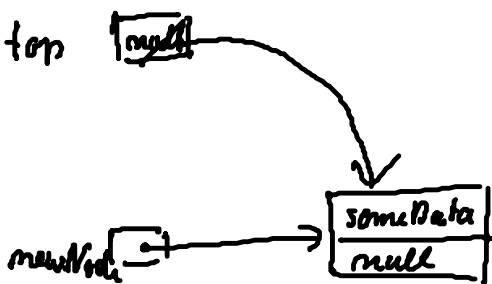
↳ Methode der Klasse ListNode<T>



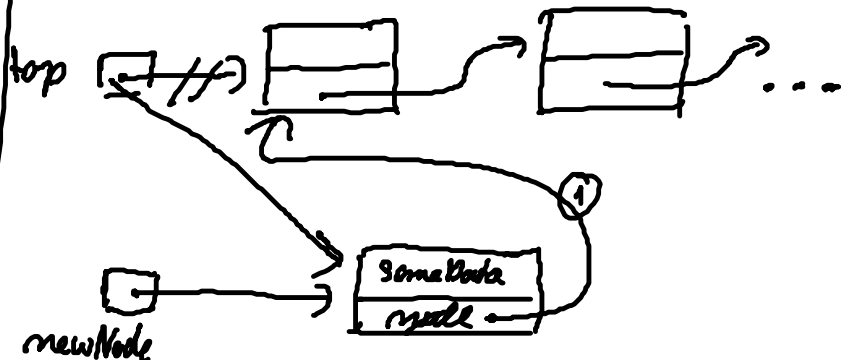
```
/**
 * Inserts a new stack node at the top with <code>someData</code>
 * as data
 *
 * @param someData the data object of the new node
 */
public void push(T someData) {
    ListNode<T> newNode = new ListNode<T>(someData);
    1. Fall: if (isEmpty()) {
        top = newNode;
    } else {
    2. Fall: newNode.setNext(top); ①
        top = newNode; ②
    }
}
```

von Typ T

1. Fall: nach push()



2. Fall: nach push()



```

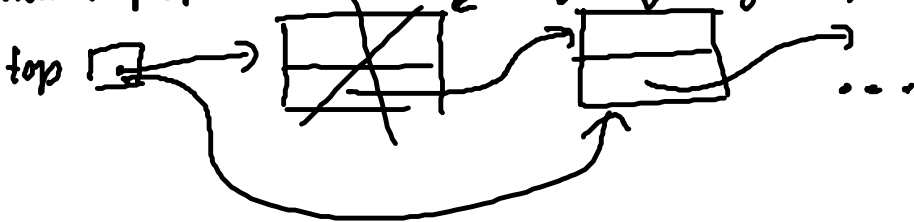
/**
 * Delete the top node from the stack.
 */
public void pop() throws NoSuchElementException {
    if (top == null) {
        throw new NoSuchElementException("No element "
            + "for deletion.");
    }
    top = top.getNext();
}

```

Ausnahme, falls Stack leer

! Normal fall

mach pop(): abgehängt, garbage collector räumt auf



```

/**
 * Returns a string representation of this stack, top element first
 * @return a String representing this stack.
 */
public String toString() {
    String str = "";

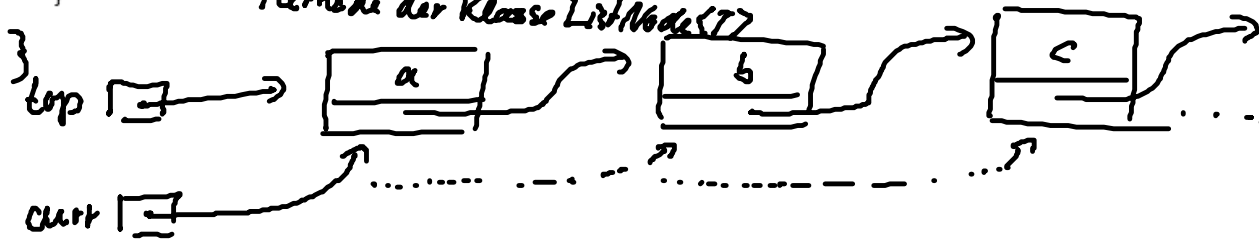
```

```

// use methods from class ListNode to traverse this stack
for (ListNode<T> curr = top; curr != null; curr = curr.getNext())
    str = str + curr.getData().toString();
return str;
}

```

Methode aus der Klasse T (wichtig, dass T Referenztyp!)
 Methode der Klasse ListNode(T)



Verwendung der Klasse SimpleStack zur Erkennung von korrekten Klammerausdrücken und Ermittlung zugehöriger Klammernpaare.



Erinnerung: Ein (nichtleerer) regulärer Klammerausdruck wird nach folgenden Regeln („Grammatik“) gebildet:

R1: $()$ korrekt

R2: A, B korrekt $\Rightarrow AB$ (die Konkatination von A und B) ist korrekt

R3: A korrekt $\Rightarrow (A)$ korrekt

Beispiel:

$(()) ()$ ist korrekt, denn er entsteht aus R2 angewendet auf $A = (())$ und $B = ()$, wobei B korrekt nach R1 ist, und A aus R3 angewendet auf $()$ entsteht, und daher selbst korrekt ist.

Algorithmus muss also erkennen, ob ein String aus $(,)$ und weiteren Zeichen bzgl. der Klammern nach diesen Regeln gebildet ist und muss die zugehörigen Paare finden

Dazu Stack verwenden.

Idee: Starte mit leerem Stack

Lesen Klammerausdruck von links nach rechts

bei " $($ ", so pushe diese auf den Stack

bei " $)$ ", so poppe das top-Element vom Stack

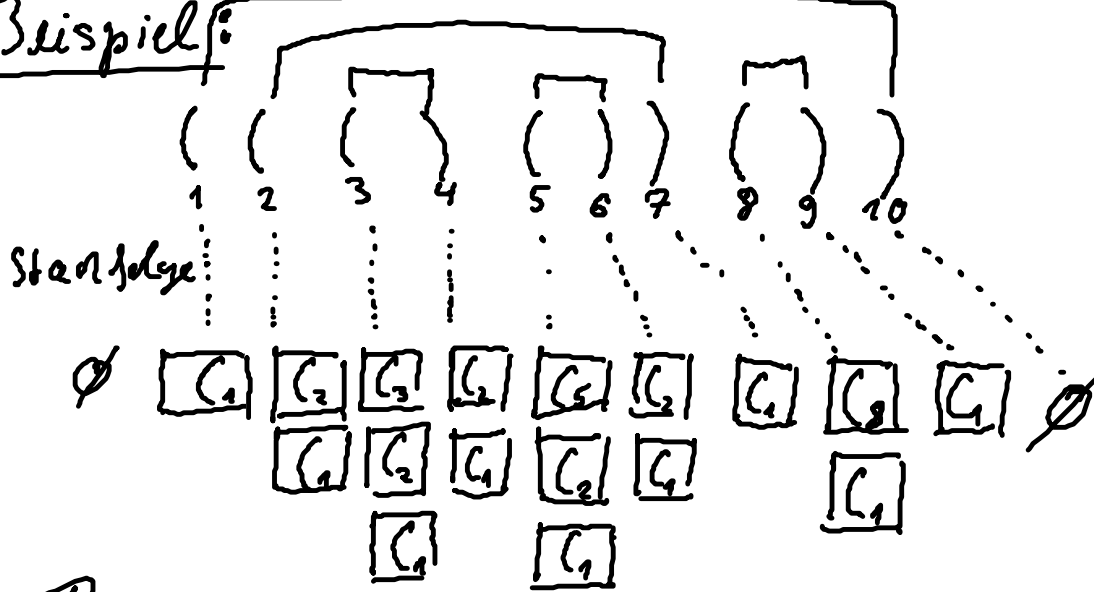
(dies ist eine " $($ ") und erkläre sie zum Partner der gelesenen " $)$ "

erzeuge Fehler, falls Stack leer ist

Erkläre Klammerausdruck als korrekt, falls

Stack-
beding $\left\{ \begin{array}{l} a) \text{ der Stack am Ende leer ist, und} \\ b) \text{ nie versucht wurde, vom leeren Stack zu entfernen.} \end{array} \right.$

Beispiel:



Stackbdg a) und b) sind erfüllt, Algo erklärt Klammerausdruck als korrekt.

Satz: (1) Klammerausdruck ist korrekt (im Sinne der Grammatik) \Leftrightarrow Stackbdg. sind erfüllt.

(2) Ist dies der Fall, so erkennt der Algo zugeh. Paare richtig.

Beweis (Skript, evtl. später)

Programm "GenericStackDemo" \rightarrow www

verwendet int[] partner für Positionen

$$\text{partner}[i] := \begin{cases} k & \text{falls charAt(i) und charAt(k)} \\ & \text{ein Paar bilden} \\ -1 & \text{charAt(i) } \neq (,) \end{cases}$$

Shell

Schreiben Sie einen String und beenden Sie ihn mit Return
 $((a+b) - (c-d)) / (x-y)$ ← Eingabe

Der String ist korrekt mit folgender Klammerung

$((a+b) - (c-d)) / (x-y)$

()

()

()

()

→ Frohe Weihnachten