

1 Abstrakte Datentypen

Ein Abstrakter Datentyp (ADT) ist ein Datentyp, der unabhängig von einer Implementierung durch seinen Wertebereich und den darauf definierten Operationen bestimmt wird.

Die bekanntesten Beispiele für ADTs ist der Kellerspeicher (Stack) und die Warteschlange (Queue), Bäume (binäre und Mehrwegbäume) und Graphen. Man nennt den Stack auch LIFO-Struktur, denn er arbeitet nach dem Prinzip: Last in, First out. Entsprechend ist eine Queue eine FIFO-Struktur.

Aufgabe: Welche Anwendungsbeispiele findest du für Stacks, Queues, Bäume und Graphen?

Ein Abstrakter Datentyp besteht aus zwei Teilen. Zum einen aus der Signatur (Syntax) der Operationen und den darin verwendeten Basistypen, und zum anderen aus der Semantik, der den Basistypen und den definierten Operationen eine Bedeutung zukommen lässt. Basistypen können selbst wieder ADTs sein. Somit beschreibt ein ADT, *was* die Operationen tun (Semantik), aber noch nicht, *wie* sie es tun (Implementierung). Die Semantik kann verbal, über Pseudocode oder Funktionen spezifiziert werden, solange diese präzise und eindeutig sind.

Es gibt verschiedene Methoden ADTs zu definieren, also seine Spezifikation anzugeben. Bei der mathematisch-axiomatischen Definition wird die Semantik der Struktur wie in der Mathematik durch ein Axiomensystem beschrieben. Die Operationen werden vollständig durch deren Beziehungen untereinander definiert. Die mathematisch-algebraische Definition bedient sich bei der Semantik hauptsächlich prädikatenlogischer Ausdrücke (das wird hier nicht betrachtet).

Weit verbreitet ist die Beschreibung eines ADTs durch informelle Beschreibungen als Interface. Die Semantik wird dabei als Kommentar (oft in natürlicher Sprache) angegeben.

1.1 Angabe einer Spezifikation durch die mathematisch-axiomatische Methode

```
1  Basisdatentypen :
2
3  STACK      (Kellerspeicher mit LIFO-Eigenschaften)
4  ELEMENT    (Elemente die im Kellerspeicher gespeichert werden; eigener ADT)
5  BOOLEAN    (TRUE/FALSE Werte)
6
7  Operationen :
8
9  create :      -> STACK      (legt leeren Stack an)
10 isEmpty: STACK -> BOOLEAN   (gibt TRUE aus, wenn Stack leer ist)
11 push:  STACK x ELEMENT -> STACK (ein Element wird zu oberst auf den Stack gepackt)
12 pop:   STACK      -> STACK   (das oberste Element wird gelöscht)
13 top:   STACK      -> ELEMENT (das oberste Element wird ausgegeben)
14
15 Axiome :
16
17 s: STACK
18 x: ELEMENT
19
20 isEmpty(create()) = TRUE
21 isEmpty(push(s,x)) = FALSE
22 pop(push(s,x))    = s
```

```
23 top(push(s,x))      = x
24 push(pop(s),top(s)) = s, falls isEmpty(s) = FALSE
25 pop(create())       = ERROR
26 top(create())       = ERROR
```

1.2 Informelle Methode durch Schnittstellenbeschreibung

1. Diese Methode nutzt die starke Trennung von Spezifikation und Implementierung (Information Hiding). Zuerst wird in einer Schnittstellenbeschreibung angegeben, also wie der neue Typ heißt und was man damit machen kann.

```
1 module Stack (Stack, empty, isEmpty, push, top, pop) where
2
3 data Stack a — opaque!
4 — Ein strukturierter Datentyp, der Objekte vom selben Typ nach dem
5 — LIFO-Prinzip verwaltet, der Stack kann unendlich gross werden
6
7 empty :: Stack a
8 — Vor.: keine
9 — Effekt: empty erzeugt einen neuen leeren Stack
10
11 isEmpty :: Stack a -> Bool
12 — Vor.: ein Stack a
13 — Effekt: ist der Stack leer, dann ist die Rueckgabe true, ansonsten false
14 — der Stack ist unveraendert
15
16 push :: a -> Stack a -> Stack a
17 — Vor.: keine
18 — Effekt: das Element ist an die oberste Stelle des Stack angefuegt
19
20 top :: Stack a -> a
21 — Vor.: der Stack ist nicht leer
22 — Effekt: das oberste Element wird aus dem Stack ausgelesen und
23 — zurueckgegeben, der Stack ist unveraendert
24
25 pop :: Stack a -> (a, Stack a)
26 — Vor.: der Stack ist nicht leer
27 — Effekt: das oberste Elemente ist aus dem Stack entfernt und wird
28 — zurueckgegeben
```

2. Als nächstes wird die Implementierung realisiert. Diese wird dann per module und Exportliste in Haskell den anderen Programmen zur Verfügung gestellt.

```
1 module Stack (Stack, empty, isEmpty, push, top, pop) where
2
3 data Stack a = StackImpl [a] — Nutzung des vordefinierten Listentyps
4
5 empty :: Stack a
6 isEmpty :: Stack a -> Bool
7 push :: a -> Stack a -> Stack a
8 top :: Stack a -> a
9 pop :: Stack a -> (a, Stack a)
10
11 ————— Implementierung —————
12
13 instance (Show a) => Show (Stack a) where
14     show (StackImpl []) = "-"
15     show (StackImpl (x:xs)) = show x ++ "|" ++ show (StackImpl xs)
16
17 empty = StackImpl []
18
```

```
19 isEmpty (StackImpl s) = null s
20
21 push x (StackImpl s) = StackImpl (x:s)
22
23 top (StackImpl s) = head s
24
25 pop (StackImpl (s:ss)) = (s, StackImpl ss)
```

3. Nun noch das Anwendungsprogramm, welches den zur Verfügung gestellten Typ und dessen Funktionen importiert.

```
1 module Main (main) where
2   import Stack
3
4   s1 = push 3 empty
5   s2 = push 4 s1
6
7   main = do
8     putStrLn (show s2)
```

Aufgabe: Fertige eine vollständige Schnittstellenbeschreibung und Implementierung einer Warteschlange (Queue) an.

Lösung: siehe Unterricht