

Funktionale Programmierung

- Funktionen, Ausdrücke, Typen -

Programmierer
konstruiert
Funktionen
zu einem
Problem



evaluiert

Anwender gibt
Ausdrücke ein.



Ergebnis

Logische und funktionale Programmierung - Universität Potsdam - M. Thomas - Funkt. Programmierung Basis - VIII.1

Sitzungen und Skripte

Bsp. Sitzung in ML

```
- 45;
val it=45 : int

- 9*5;
val it=45 : int

- use("datei.ml");
[opening datei.ml]
val datei = fn : int -> int
val quadrat = fn : int -> int
val min = fn : int -> int -> int
val it = () : unit

- quadrat(min 3 4);
val it=9 : int
```

Bsp. „Externes“ Skript in „datei.ml“

```
fun quadrat x:int = x*x;
fun min x y:int = if x>y then y else x;
```

```
- val seite = 12;
- val flaeche = quadrat seite;
- flaeche;
144
```

Logische und funktionale Programmierung - Universität Potsdam - M. Thomas - Funkt. Programmierung Basis - VIII.2

Referenzielle Transparenz

1) Extensionalitätsprinzip:

Das einzig wichtige Merkmal eines Ausdrucks ist sein Wert. Es ist völlig unwichtig, wie dieser Wert berechnet wird.

2) Leibnizsches Prinzip der Ersetzung von Identitäten:

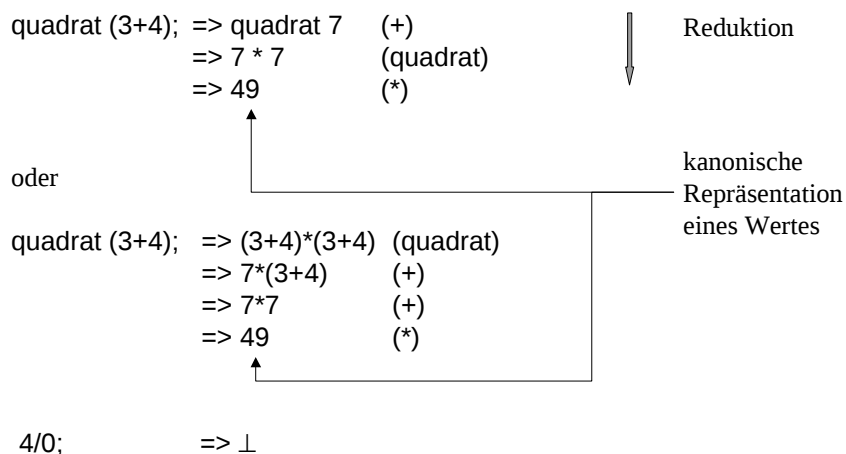
Der Wert eines Ausdrucks ändert sich nicht, wenn man irgendeinen seiner Teilausdrücke durch irgendeinen anderen Ausdruck gleichen Werts ersetzt.

3) Prinzip der Definitheit:

Der Wert eines Ausdrucks ist innerhalb eines gewissen Kontexts (Gültigkeitsbereich) immer gleich, unabhängig von der Stelle, an der der Ausdruck im Kontext auftritt.

Logische und funktionale Programmierung - Universität Potsdam - M. Thomas - Funkt. Programmierung Basis - VIII.3

Ausdrücke und Werte



Logische und funktionale Programmierung - Universität Potsdam - M. Thomas - Funkt. Programmierung Basis - VIII.4

Typen

- a) einfache Typen: unit, bool, int, real, char, string
- b) abgeleitete Typen: Tupel (int, char)
Funktionen $\text{int} \rightarrow \text{int}$
Listen [char]

Der Typ eines Ausdrucks hängt, genauso wie sein Wert, ausschließlich von den Werten der in ihm enthaltenen Ausdrücke ab. (**strong-typing**).

Logische und funktionale Programmierung - Universität Potsdam - M. Thomas - Funkt. Programmierung Basis - VIII.5

Funktionen und Definitionen

- In der funktionalen Programmierung können Funktionen auch als Werte angesehen werden, und daher als Argumente an andere Funktionen übergeben werden.
- Für ein und dieselbe Funktion gibt es verschiedene Definitionsmöglichkeiten.

```
fun verdoppeln1 x = x + x;  
fun verdoppeln2 x = 2*x;
```
- Manche Funktionen besitzen sehr allgemeine Quell- bzw. Zieltypen.
-

```
fun id x = x;
```



```
val id = fn : 'a -> 'a
```

 (* polymorpher Typ *)
- Bestimmung des Werts einer Funktion durch Fallunterscheidungen.

```
fun min x y:int = if x>y then y else x;
```
- In mathematischen Ausdrücken findet man häufig *lokale Definitionen*.

```
fun f (x:real,y:real) =  
  let val a=(x+y)/2.0      (* Sei ... *)  
  in (a+1.0)*(a+2.0)  
  end;
```

Logische und funktionale Programmierung - Universität Potsdam - M. Thomas - Funkt. Programmierung Basis - VIII.6

Das Curry-Prinzip

```
- fun min(x,y:int) = if x>y then y else x;  
val min1 = fn : int * int -> int
```

```
- fun min x y:int = if x>y then y else x;  
val min2 = fn : int -> int -> int
```

```
- min 5;  
val it = fn : int -> int  
- it 3;  
val it = 3 : int
```

Logische und funktionale Programmierung - Universität Potsdam - M. Thomas - Funkt. Programmierung Basis - VIII.7

Spezifikation und Implementierung

Spezifikation

erhöhen $x > \text{quadrat } x \quad \forall x \geq 0$

Implementierung

fun erhoehen x = quadrat(x+1)

Beweis, dass die Implementierung der Spezifikation entspricht:

a) erhöhen $x = \text{quadrat } (x+1)$ (* erhöhen *)
 $= (x+1) * (x+1)$ (* quadrat *)
 $= x * x + 2 * x + 1$ (* algebra *)
 $> x * x$ (* angenommen $x \geq 0$ *)
 $= \text{quadrat } x$ (*quadrat *)

b) Es gilt: $x + 1 > x$
 $\Rightarrow \text{quadrat } x + 1 = \text{quadrat } x$
 $\Rightarrow \text{erhoehen } x = \text{quadrat } x + 1$

Logische und funktionale Programmierung - Universität Potsdam - M. Thomas - Funkt. Programmierung Basis - VIII.8

Arbeiten mit SML/NJ

- Start mit sml
- CTRL-C unterbricht den Compiler und kehrt zur Interaktionsebene zurück.
- CTRL-D beendet SML.
- use("dateiname") lädt ein ML-Programm