

Varianten (ja die Dinger heißen so)

```
type figur = Kreis of point * float
           | Rechteck of point * point
           | Dreieck of point * point * point
let flaeche = function
    Kreis(m,r) -> r *. r *. 4.*.atan 1.
  | Rechteck(p1,p2) ->
        abs_float((p1.x -. p2.x)*.(p1.y -. p2.y))
  | Dreieck(p1,p2,p3) ->
        let ux = p1.x -. p2.x in
        let uy = p1.y -. p2.y in
        let vx = p3.x -. p2.x in
        let vy = p3.y -. p3.y in
        abs_float((ux *. vy -. vx *. uy) /. 2.)
```

Benutzung

```
val flaeche : figur -> float = <fun>
# let a = {x=0.; y=0.};;
val a : point = {x = 0.; y = 0.}
# let b = {x=1.; y=1.};;
val b : point = {x = 1.; y = 1.}
# let c = {x=0.; y=1.};;
val c : point = {x = 0.; y = 2.}
# flaeche (Dreieck(a,b,c));;
- : float = 0.5
# let k = Kreis(a, 2.0);;
val k : figur = Kreis ({x = 0.; y = 0.}, 2.)
# flaeche k;;
- : float = 12.5663706144
#
```

Allgemein

Konstruktoren sind wie Bezeichner definiert, beginnen aber mit einem Großbuchstaben. Bsp.: Kreis, Dreieck, Datum, X, Zz_

Ist t ein Bezeichner und sind F_1, \dots, F_n Konstruktoren und sind typ_1, \dots, typ_n Typen, so wird durch

$$\text{type } t = F_1 \text{ of } typ_1 \mid \dots \mid F_n \text{ of } typ_n$$

ein neuer Typ t definiert, dessen Werte von der Form $F_i(w_i)$ sind, wobei $i \in \{1, \dots, n\}$ und w_i ein Wert des Typs typ_i ist.

Beispiel: `type t = A of int | B of int`

Die Werte des Typs t sind

$\{A(0), B(0), A(1), B(1), A(-1), B(-1), A(2), B(-2), A(3), B(-3), \dots\}$.

“Mathematisch” ist das dasselbe, wie

$\{(0, 0), (1, 0), (0, 1), (1, 1), (0, -1), (1, -1), \dots\}$.

Der Typ t heißt *Variante* (en.: *variant*). Die F_i sind die *Konstruktoren von t*.

Zusätzlicher Sonderfall

Es gibt auch Konstruktoren ohne Argumente:

```
type t = A of int | B of int | C
```

Hier sind die Werte

$\{C, A(0), B(0), A(1), B(1), A(-1), B(-1), A(2), B(-2), A(3), B(-3), \dots\}$.

Oder “mathematisch”

$\{(2, 0), (0, 0), (1, 0), (0, 1), (1, 1), (0, -1), (1, -1), \dots\}$.

Weitere Beispiele:

```
type farbe = Rot | Gruen | Blau | RGB of int*int*int
type traffic_light = Red | Amber | Green
```

Eine Variante mit ausschließlich konstanten Konstrukten (wie `traffic_light`) heißt *Aufzählungstyp*.

Verwendung von Varianten

Ist in der Variante t ein Konstruktor F of typ vorhanden so hat man folgende Typisierungsregel:

$$\Gamma \triangleright e : typ \vdash \Gamma \triangleright F e : t$$

Ist p ein Muster, so ist auch Fp ein Muster. Ein Wert w passt auf das Muster Fp , wenn gilt $w = F(w')$ und w' auf p passt. Liefert dieser Vergleich Ergebnis U , so ist U das Ergebnis des Vergleichs von w mit $F(w)$.

Beispiel: der Wert $\text{RGB}(181, 158, 12)$ passt auf das Muster $\text{RGB}(r, g, -)$.
Ergebnis ist $\{\langle r, 181 \rangle, \langle g, 158 \rangle\}$.

Listen

Ist A eine Menge, so ist A **list** $= \bigcup_{n \geq 0} A^n$ die Menge der *Listen* über A .

Fasst man A als Alphabet auf, so ist A **list** $= A^*$.

Man notiert Listen als $[a_1; \dots; a_n]$ anstatt (a_1, \dots, a_n) oder $a_1 \cdots a_n$.

Die leere Liste wird mit **nil** oder $[]$ bezeichnet.

Ist $a \in A$ und $l = [a_1; \dots; a_n] \in A$ **list**, so bezeichnet **cons**(a, l) die Liste $[a; a_1; \dots; a_n]$.

Man schreibt auch $a :: l$ für **cons**(a, l).

Die Verkettung von Listen l_1 und l_2 schreiben wir $l_1 @ l_2$. Es gilt

$$[] @ l_2 = l_2$$

$$(a :: l) @ l_2 = a :: (l @ l_2)$$

Beispiele

```
# let x = 17::[];;
val x : int list = [17]
# let y = 9 :: 2 :: x;;
val y : int list = [9; 2; 17]
# x = y;;
- : bool = false
# x @ y;;
- : int list = [17; 9; 2; 17]
# [x;y];;
- : int list list = [[17]; [9; 2; 17]]
# [(9,2); (3,5)];;
- : (int * int) list = [(9, 2); (3, 5)]
# [2>true];;
Characters 3-7:
  [2>true];;
    ^^^^
```

This expression has type `bool` but is here used with type `int`