

Funktionale Programmierung

Functor, Applicative und Monad

1 Functor

2 Applicative Functor

- Beispiel
- Applicative Regeln

3 Monad

- Beispiel
- Monad Regeln

Wir kennen bereits die Functor Typklasse.

```
1 class Functor f where
2   fmap :: (a -> b) -> f a -> f b
```

Die Funktion fmap hat auch eine infix Variante:

```
1 (<$>) = fmap
```

Beispiel:

```
1 (+1) <$> [1,2,3] == [2,3,4]
```

Wir kennen auch bereits die zur Functor Klasse gehörenden Regeln:

■ Identität

```
1 fmap id = id
2 id <$> x = x
```

■ Komposition

```
1 fmap (f . g) = (fmap f) . (fmap g)
2 (f . g) <$> x = f <$> (g <$> x)
```

Wir haben eine Funktion, die den “Vorgänger” einer natürlichen Zahl berechnet:

```
1 predec :: Int -> Maybe Int
2 predec x
3     | x <= 1      = Nothing
4     | otherwise   = Just $ x - 1
```

Weil Maybe ein Functor ist, können wir diese Funktion angenehm mit Funktionen kombinieren, die eigentlich einen Int statt eines Maybe Int konsumieren.

```
1 -- f x = 2 * (x - 1)
2 f x = (*2) <$> predec x
```

Können wir die Funktion `predec` auch im Kontext einer zweistelligen Funktion verwenden?

```
1  -- h x y = (x - 1) * (y - 1)
2  h x y = (*) (predec x) (predec y)
```

funktioniert nicht, weil wir `*` nicht direkt auf `Int` anwenden können.

```
1  h x y = (*) <$> (predec x) (predec y)
```

geht ebenfalls nicht, weil

```
1  (*) <$> (predec x) :: Maybe (Int -> Int)
2  predec y :: Maybe Int
```

Wir brauchen eine Funktion vom Typ

```
1 (<*>) :: Maybe (Int -> Int) -> Maybe Int ->
    Maybe Int
```

dann können wir (zumindest von den Typen her) unsere Funktion `h` wie folgt schreiben:

```
1 h x y = (*) <$> predec x <*> predec y
```

Die Applicative Functor Klasse

```
1 class (Functor f) => Applicative f where
2   pure  :: a -> f a
3   (<*>) :: f (a -> b) -> f a -> f b
```

Die Applicative Instanz von Maybe

```
1 pure = Just
2 Just f <*> x = f <$> x
3 Nothing <*> _ = Nothing
```

bietet genau was wir brauchen.

Sobald wir zweistellige Funktionen beherrschen, beherrschen wir n stellige Funktionen:

```
1 mul3 x y z = x * y * z
2
3 -- d x y z = (x - 1) * (y - 1) * (z - 1)
4 d x y z =
5     mul3 <$> predec x <*> predec y <*> predec z
```

```
1 data User = User
2     { uName    :: String
3     , uEmail   :: String
4     , uCity    :: String
5     }
6
7 type Profile = [(String, String)]
8
9 petersProfile :: Profile
10 petersProfile =
11     [ ("name", "peter")
12     , ("email", "peter@peter.com")
13     , ("city", "zueri")
14     ]
```

```
1 myLookup :: String -> Profile -> Maybe String
2 myLookup str [] = Nothing
3 myLookup str ((key, value):assocs)
4     | str == key = Just value
5     | otherwise = myLookup str assocs
```

Aufgabe

Implementieren Sie eine Funktion

```
1 buildUser :: Profile -> Maybe User
```

die aus einem Profil einen User erstellt wenn alle nötigen Angaben vorhanden sind (Name, Email, Stadt). Verwenden Sie die Applicative Instanz von Maybe noch nicht sondern arbeiten Sie alle Fälle “von Hand” durch.

```
1 buildUser :: Profile -> Maybe User
2 buildUser prof = case myLookup "name" prof of
3   Nothing -> Nothing
4   Just name -> case myLookup "email" prof of
5     Nothing -> Nothing
6     Just email -> case myLookup "city" prof of
7       Nothing -> Nothing
8       Just city -> Just $ User name email
                        city
```

Aufgabe

Versuchen Sie Ihre Funktion mithilfe von (`<$>`) und (`<*>`) zu deklarieren.

```
1 buildUser profile = User
2   <$> myLookup "name" profile
3   <*> myLookup "email" profile
4   <*> myLookup "city" profile
```

Die Applicative Klasse hat folgende Regeln:

■ Identität

```
1 pure id <*> vv = vv
```

■ Komposition

```
1 pure (.) <*> f <*> g <*> x = f <*> (g <*> x)
```

■ Homomorphismus

```
1 pure f <*> pure v = pure (f v)
```

■ Interchange

```
1 f <*> pure x = pure ($ x) <*> f
```


Wir wollen unser Beispiel zum “Bauen” von User aus einem Profil wie folgt erweitern:

- Die Stadt eines Benutzers ist nicht mehr direkt in seinem Profil gespeichert. Die Städte werden den Email Adressen in einer separaten Liste zugeordnet.
- Daraus folgt, dass zum Herausfinden des `uCity` Feldes die `uEmail` Daten verwendet und daher bereits vorhanden sein müssen.
- Die Daten können also nicht unabhängig voneinander hergestellt werden, wir können das Problem also nicht “nur” mit einem Applicative lösen.

```
1 type CityBase = [(String, String)]
2
3 annasProfile :: Profile
4 annasProfile =
5     [ ("name", "Anna")
6       , ("email", "anna@nasa.gov")
7     ]
8
9 citiesB :: CityBase
10 citiesB =
11     [ ("anna@nasa.gov", "Washington")
12       , ("peter@peter.com", "Zueri")
13     ]
```

Von “Hand”

```
1 buildUserC :: Profile -> CityBase -> Maybe User
2 buildUserC p cities = case myLookup "name" p of
3   Nothing -> Nothing
4   Just name -> case myLookup "email" p of
5     Nothing -> Nothing
6     Just email -> case myLookup email cities
7       of
8         Nothing -> Nothing
9         Just city -> Just $
              User name email city
```

Weil wir die email Daten brauchen um auf die city Daten zugreifen zu können, benötigen wir eine Funktion, die folgende Signatur hat:

```
1 bind :: Maybe String -> (String -> Maybe  
    String) -> Maybe String
```

Weil wir damit Funktionen vom Typ

```
1 String -> Maybe String
```

“hintereinander” ausführen (komponieren) können.

Die Monad Klasse bietet uns genau das passende Interface:

```
1 class (Applicative m) => Monad m where  
2   (>>=) :: m a -> (a -> m b) -> m b
```

```
1 buildUserB :: Profile -> CityBase -> Maybe User
2 buildUserB profile cities =
3     myLookup "name" profile
4         >>= \n -> myLookup "email" profile
5         >>= \e -> myLookup e cities
6         >>= \c -> pure $ User n e c
```

Mit der “do Notation”:

```
1 buildUserCM :: Profile -> CityBase -> Maybe User
2 buildUserCM profile cities = do
3     name  <- myLookup "name" profile
4     email <- myLookup "email" profile
5     city  <- myLookup email cities
6     pure $ User name email city
```

Die Monad Klasse hat auch Regeln.

- “left identity”

```
1 pure a >>= f = f a
```

- “Right identity”

```
1 m >>= pure = m
```

- Assoziativität:

```
1 (m >>= f) >>= g = m >>= (\x -> f x >>= g)
```

Bemerkung

Die Funktion `pure` wird im Zusammenhang mit Monaden auch `return` genannt.