

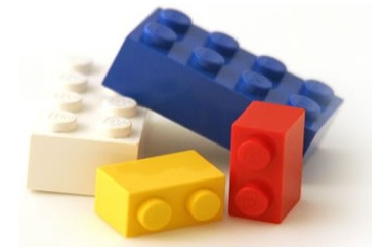


# Software-Komponenten

Th. Letschert

THM

*University of Applied Sciences*



## Leser- und Schreiber-Monade

- Leser
- Schreiber

# Monade

## Metaphern

### Metaphern (bildhafte Darstellung) der Monade\*

- **Container** *Monaden sind „Burritos“*
- **Berechnungen** *Monaden sind „Berechnungen in einem Kontext“ auch „computational effects“*



Burrito\*\*

Diese beiden beispielhaften Verwendungen des Konzepts Monade

- sind **nicht** immer streng zu trennen
- beschreiben unterschiedliche Szenarios der Verwendung des Monaden-Begriffs die **inhaltlich** oft wenig miteinander zu tun haben

Monade: Die **Strukturierung des Codes** erfolgt nach dem gleichen Prinzip,

- inhaltliche Bezügen können, müssen aber nicht bestehen.
- Metaphern sind oft hilfreich, sie sollten aber nicht überschätzt oder als „Realität“ gesehen werden.

**“Monade“ ist nicht mehr als die Strukturierung von Code nach einem einheitlichen Prinzip mit dem Generizität und Wiederverwendbarkeit erreicht werden.**

\*Siehe dazu etwa <http://tomasp.net/academic/papers/monads/>

\*\* Burrito = mexikanischer Bök,ek,

Bildquelle: [https://commons.wikimedia.org/wiki/File:Papa\\_chevos\\_burrito.jpg](https://commons.wikimedia.org/wiki/File:Papa_chevos_burrito.jpg)

## Monad-Metapher : „Monaden sind Berechnungen in einem Kontext“

Verallgemeinerung von Container zu **Kontext**

- **M** : *Berechnungen in einem „Kontext“*
- **flatMap** : *Verkettung solcher Berechnungen*

„Kontext“ und „Berechnung in einem Kontext“ kann sehr viel bedeuten

Entscheidend ist, dass die „Berechnung in einem Kontext“ **f** folgenden Typ hat:

**f** :  $A \Rightarrow M[B]$

Dabei wird aus einem Wert **a:A** ein Wert **b:B** in einer „Kontext“ **M** berechnet.

**ma.flatMap(f) = mb : M[B]**

Der Begriff „Berechnungs-Kontext“ kann auf sehr unterschiedliche Arten interpretiert werden.

z.B. (vorheriger Foliensatz):

- **Listenartige Monaden**: Berechnungen in verschachtelten Iterationen
- **Fehlermanagement-Monaden**: Berechnungen im Kontext eines „Fehler-Notausgangs“

# Monade

## Monad-Metapher : „Monaden sind Berechnungen in einem Kontext“

### Verallgemeinerung von Container zu **Kontext**

- **M** : *Berechnungen in einem „Kontext“*
- **flatMap** : *Verkettung solcher Berechnungen*

„Kontext“ und „Berechnung in einem Kontext“ kann sehr viel bedeuten

Zwei weitere Interpretationen von „Kontext“ werden hier behandelt:

- **Reader-Monade**:  
Der Kontext „liefert Werte“ / „man kann ihn **lesen**“
- **Writer-Monade**:  
Der Kontext „konsumiert Werte“ / „man kann ihn **beschreiben**“



## Reader-Monade

**Berechnung in einem Kontext der Werte liefern kann**

Bei einer Reader-Monade stellt der Kontext einige für die Berechnung benötigte Werte zur Verfügung

Mit einer Reader-Monade

- strukturiert man darum Berechnungen, die von (**unveränderlichen**) **Kontext-Werten abhängen**.
- Sie sind damit ein Idiom / Muster für (funktionale) ***Dependency Injection***

## Beispiel Login-Daten prüfen

**Kontext / Dependency : DB, Informationen über Benutzer**

```
trait DB {  
  def getId(name: String): Option[Int]  
  def getPassword(id: Int): Option[String]  
  def getAccessRight(id: Int): Option[AccessRight]  
}  
  
enum AccessRight {  
  case NoAccess  
  case ReadAccess  
  case WriteAccess  
  case ReadWriteAccess  
}
```

*Schnittstelle des Kontexts,  
von dem die Berechnung  
abhängt.*

# Reader-Monaden: Beispiel Login

## Beispiel Login-Daten prüfen

### Version 1a: Explizite Weitergabe des Kontexts via Parameterübergabe

```
def findId(db: DB, name: String): Int =
  db.getId(name).get

def checkPassword(db: DB, id: Int, password: String): Boolean =
  db.getPassword(id) match {
    case Some(pw) if (pw == password) => true
    case _ => false
  }

def getAccessRight(db: DB, id: Int): AccessRight =
  db.getAccessRight(id).get

def login(db: DB, name: String, password: String): AccessRight = {
  val id = findId(db, name)
  val pwOk = checkPassword(db, id, password)
  if (pwOk) getAccessRight(db, id) else AccessRight.NoAccess
}

val accessRight = login(someDB, "Hugo", "56")
```

*Einige Routinen, die einen Parameter vom Typ DB benötigen:  
Routinen die im Kontext einer DB arbeiten.*

*Unschön: Das **db**-Argument muss ständig mitgeschleppt werden.*

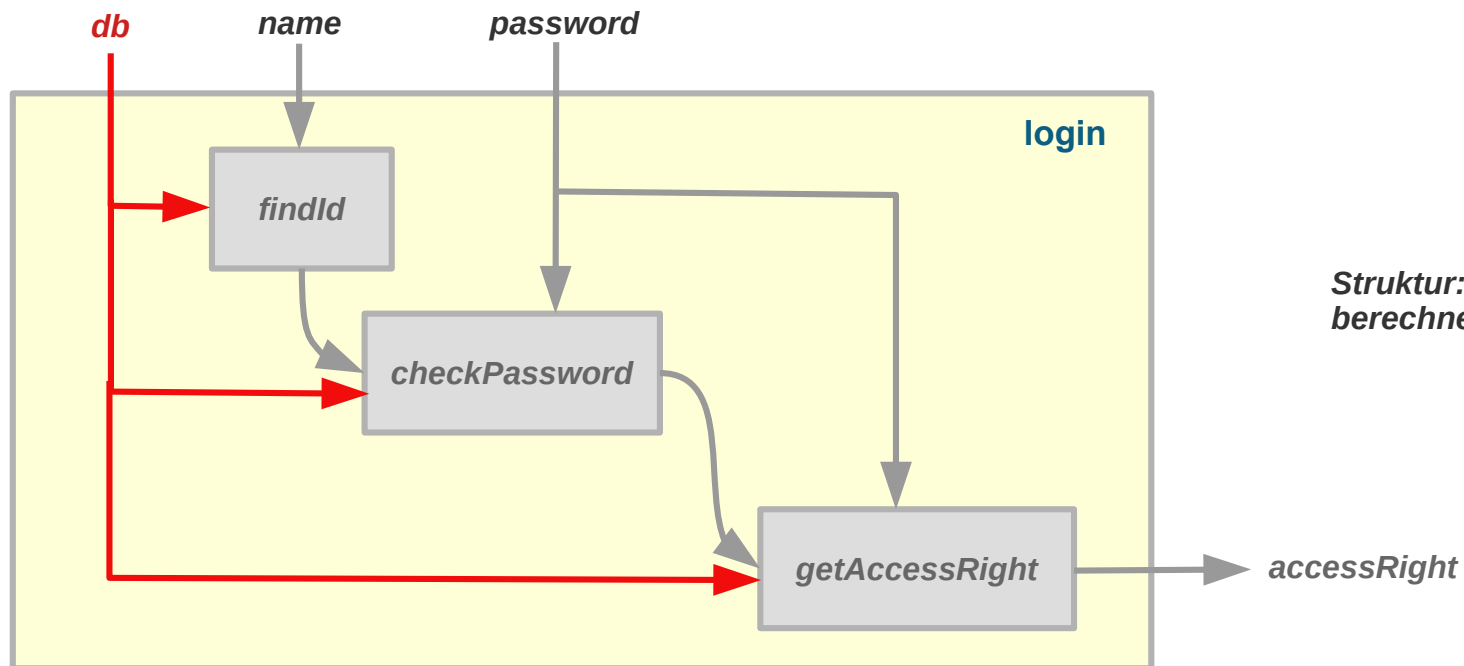
*Bemerkung: Zwecks Übersichtlichkeit ist dieser Code unrealistisch einfach. Auf eine Fehlerbehandlung wird beispielsweise weitgehend verzichtet.*

# Reader-Monaden: Beispiel Login

## Beispiel Login-Daten prüfen

### Version 1a: Explizite Weitergabe des Kontexts via Parameterübergabe

```
def login(db: DB, name: String, password: String): AccessRight = {  
  val id = findId(db, name)  
  val pwOk = checkPassword(db, id, password)  
  if (pwOk) getAccessRight(db, id) else AccessRight.NoAccess  
}
```



Struktur: Kombination von berechneten *Werten*.



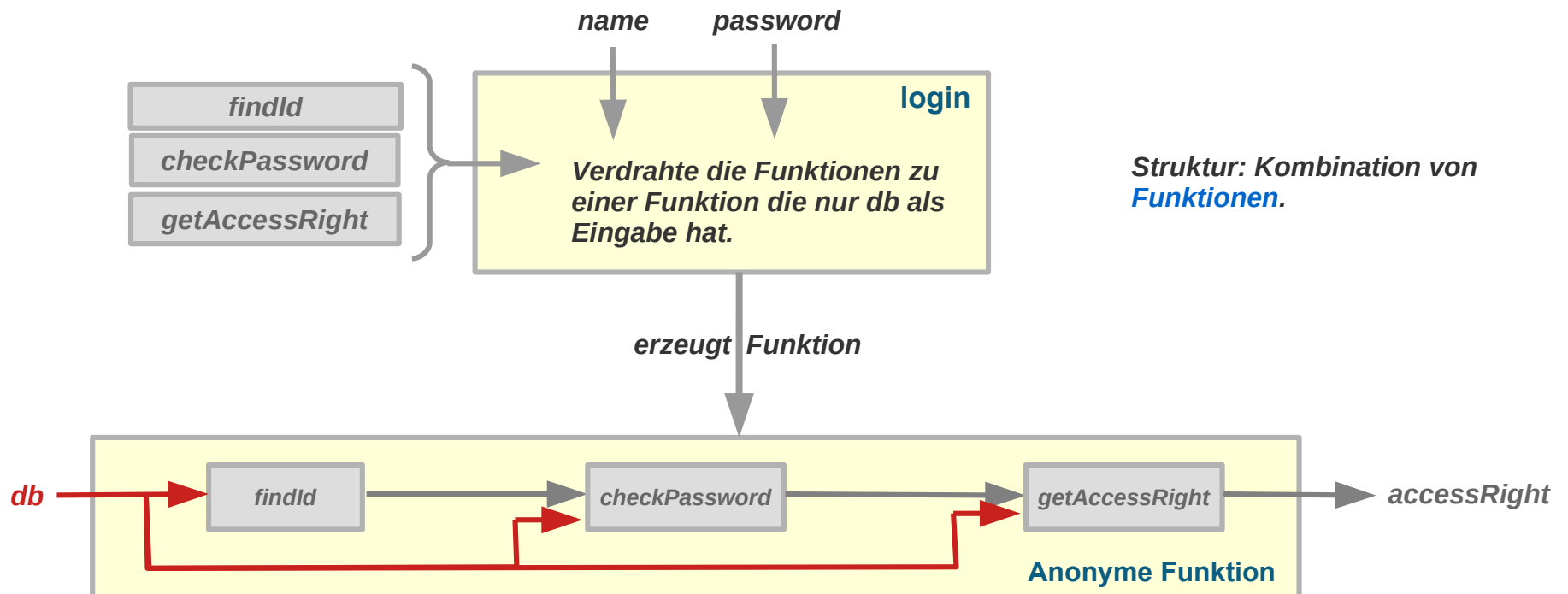
# Reader-Monaden: Beispiel Login

## Beispiel Login-Daten prüfen

**Ziel:** *login* erzeugt aus *findId*, *checkPassword* und *getAccessRight*, sowie *Passwort* und *Name* eine Funktion vom Typ:

DB => AccessRight

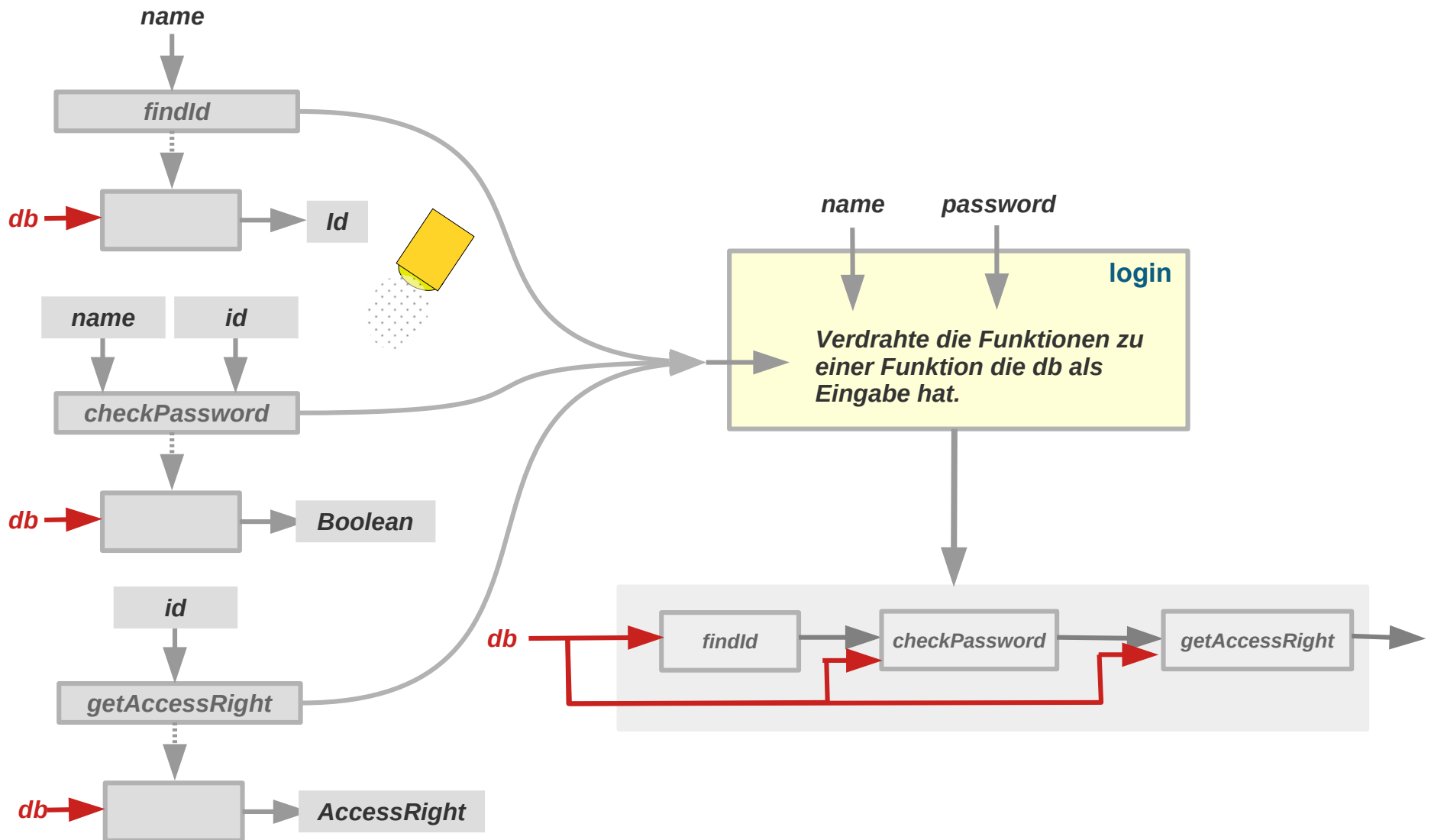
**Vorteil / gewünschter Effekt:** In *login* werden Funktionen miteinander kombiniert, das Argument dieser Funktionen *db* kann unerwähnt bleiben. Es muss nicht explizit herum geschleppt werden.



# Reader-Monaden: Beispiel Login

## Beispiel Login-Daten prüfen

Curry: *findId*, *checkPassword*, *getAccessRight* werden „gecurryt“



# Reader-Monaden: Beispiel Login

## Beispiel Login-Daten prüfen

**Curry:** *findId, checkPassword, getAccessRight* werden „gecurryt“

```
def findId(name: String): DB => Int =
  db => db.getId(name).get

def checkPassword(id: Int, password: String): DB => Boolean =
  db => db.getPassword(id) match {
    case Some(pw) if (pw == password) => true
    case _ => false
  }

def getAccessRight(id: Int): DB => AccessRight =
  db => db.getAccessRight(id).get

def login(name: String, password: String): DB => AccessRight =
  db => {
    val id = findId(name)(db)
    val pwOk = checkPassword(id, password)(db)
    if (pwOk) getAccessRight(id)(db)
    else AccessRight.NoAccess
  }
```

*Hmm, Currying bringt auch nicht viel. Hier wird immer noch mit db herumhantiert.*

*Von „Funktionsverdrahtung“ noch keine Spur.*

# Reader-Monaden: Beispiel Login

## Beispiel Login-Daten prüfen

### Curry + explizite Verknüpfung von Funktion

### Zwei äquivalente Formulierungen

```
def login(name: String, password: String): DB => AccessRight =  
  db => {  
    val id = findId(name)(db)  
    val pwOk = checkPassword(id, password)(db)  
    if (pwOk) getAccessRight(id)(db)  
    else AccessRight.NoAccess  
  }
```

*mit val-Definitionen*

≡

```
def login(name: String, password: String): DB => AccessRight = db =>  
  ((id: Int) =>  
    ((pwOk: Boolean) =>  
      if (pwOk) getAccessRight(id)(db) else AccessRight.NoAccess  
    )(checkPassword(id, password)(db))  
  )(findId(name)(db))
```

*val-Definitionen zu Parameterübergaben aufgelöst*

## Verknüpfung von Funktionen

**Funktionen sind Funktoren** (siehe Foliensatz 4)

Kontextabhängige Werte sind vom Typ `Kontext => Wert`, also Funktionen

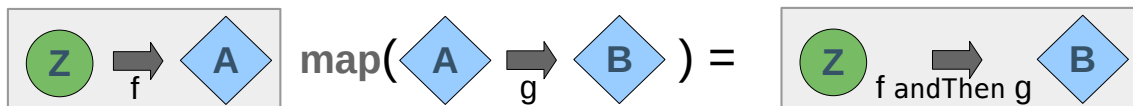
Funktionen mit fixiertem Definitionsbereich (hier `Z` genannt) sind Funktoren

`map` ~ Funktionsverknüpfung

```
type ZTo[T] = Z => T
```

*Z ist der Typ des Kontexts*

```
given Functor[ZTo] with {  
  extension[A, B] (f: ZTo[A]) def map(g: A => B): ZTo[B] =  
    f andThen g  
}
```



## Exkurs: Verknüpfung von Funktionen

### Funktionen sind Semimonaden

Funktionen mit fixiertem Definitionsbereich (hier Z genannt) sind Semimonaden mit folgendem **flatMap**: *Hintereinander-Ausführung mit weitergereichtem z*

```
given SemiMonad[ZTo] with {  
  extension[A, B] (f: ZTo[A]){  
    def map(g: A => B): ZTo[B] =  
      f andThen g  
    def flatMap(g: A => ZTo[B]): ZTo[B] = z => g(f(z))(z)  
  }  
}
```

*FlatMap: Erst f, dann  
g mit dessen Resultat und weiter mit dem  
gleichen z (Z ist irgendein fixierter Typ)*

```
given SemiMonad[ZTo] with {  
  extension[A, B] (f: ZTo[A]){  
    def map(g: A => B): ZTo[B] =  
      f andThen g  
    def flatMap(g: A => ZTo[B]): ZTo[B] = z => {  
      val v1 = f(z)  
      val v2 = g(v1)  
      v2(z)  
    }  
  }  
}
```

*Das Gleiche, (eventuell) etwas  
übersichtlicher mit val-Definitionen*



*Verkett-/iterier-bare  
Kontext- (Z-) ab-  
hängige Aktionen!*

# Reader-Monaden

## Reader-Monade

### Reader sind Funktionen, Funktionen sind Monaden

```
class Reader[Z, T](val f: Z => T) {  
  def apply(z: Z) = f(z)  
}
```

*Reader sind Funktionen.  
Zum besseren Handling hier in einer  
Klasse gekapselt.*

```
type DBReader[T] = Reader[DB, T]
```

```
given Monad[DBReader] with {
```

```
  def pure[A](a: A): DBReader[A] = Reader(db => a)
```

```
  extension[A, B] (dbReader: DBReader[A]) {
```

```
    def flatMap(g: A => DBReader[B]): DBReader[B] =  
      Reader(z => {  
        val v1 = dbReader.f(z)  
        val v2 = g(v1)  
        v2.f(z)  
      } )
```

```
  override def map(g: A => B) = Reader( dbReader.f andThen g )  
}
```

*Funktionen mit festem  
Definitionsbereich sind Monaden.*

# Reader-Monaden

## Beispiel Login-Daten prüfen

Die Hilfsfunktionen sind vom Typ

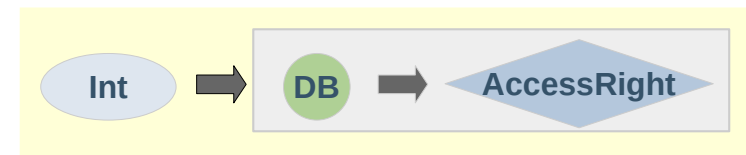
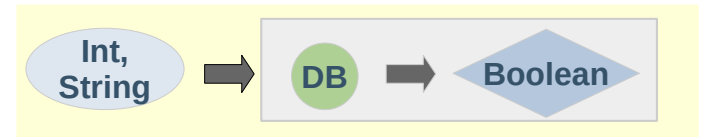
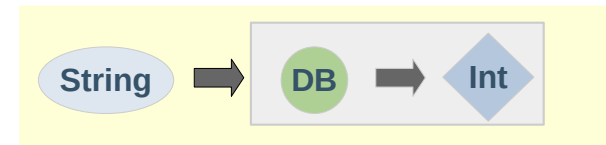
**A => DBReader**

und damit kompatibel mit **flatMap**

```
def findId(name: String): DBReader[Int] =  
  Reader( (db: DB) => db.getId(name).get )
```

```
def checkPassword[R[_]: Monad](id: Int, password: String):  
  DBReader[Boolean] =  
  Reader( (db:DB) => db.getPassword(id) match {  
    case Some(pw) if (pw == password) => true  
    case _ => false  
  }  
)
```

```
def getAccessRight[R[_]: Monad](id: Int): DBReader[AccessRight] =  
  Reader( (db:DB) => db.getAccessRight(id).get)
```





# Reader-Monaden

## Beispiel Login-Daten prüfen

### Schritt 4) login mit DBReader als Exemplar der Typklasse Monade

```
def login(name: String, password: String): DBReader[AccessRight] =  
  findId(name) flatMap(  
    (id:Int) => checkPassword(id, password) flatMap(  
      (pwOk: Boolean) =>  
        if (pwOk) getAccessRight(id)  
        else Monad[DBReader].pure(AccessRight.NoAccess)  
    )  
  )  
)
```

*login definiert mit  
flatMap*

---

```
def login(name: String, password: String): DBReader[AccessRight] =  
  for ( id <- findId(name);  
        pwOk <- checkPassword(id, password);  
        res <- (if (pwOk) getAccessRight(id)  
                else Monad[DBReader].pure(AccessRight.NoAccess))  
  ) yield res
```

*... und mit  
for-Comprehension*

## Reader als monadische Klasse

**DBReader** lässt sich natürlich auch gleich als monadische Klasse definieren, die Definition einer Monaden-Instanz ist dann unnötig

```
class Reader[Z, A](f: Z => A) {
  def this(a: A) = this((f:Z) => a)
  def apply(db: Z): A = f(db)
  def map[B](g: A => B) = Reader(f andThen g)
  def flatMap[B](g: A => Reader[Z, B]): Reader[Z, B] = Reader(z => g(f(z)) (z) )
}

def findId(name: String): Reader[DB, Int] =
  Reader( (db: DB) => db.getId(name).get )

def checkPassword(id: Int, password: String): Reader[DB, Boolean] =
  Reader( (db:DB) => db.getPassword(id) match {
    case Some(pw) if (pw == password) => true
    case _ => false
  }
)

def getAccessRight(id: Int): Reader[DB, AccessRight] =
  Reader( (db:DB) => db.getAccessRight(id).get)

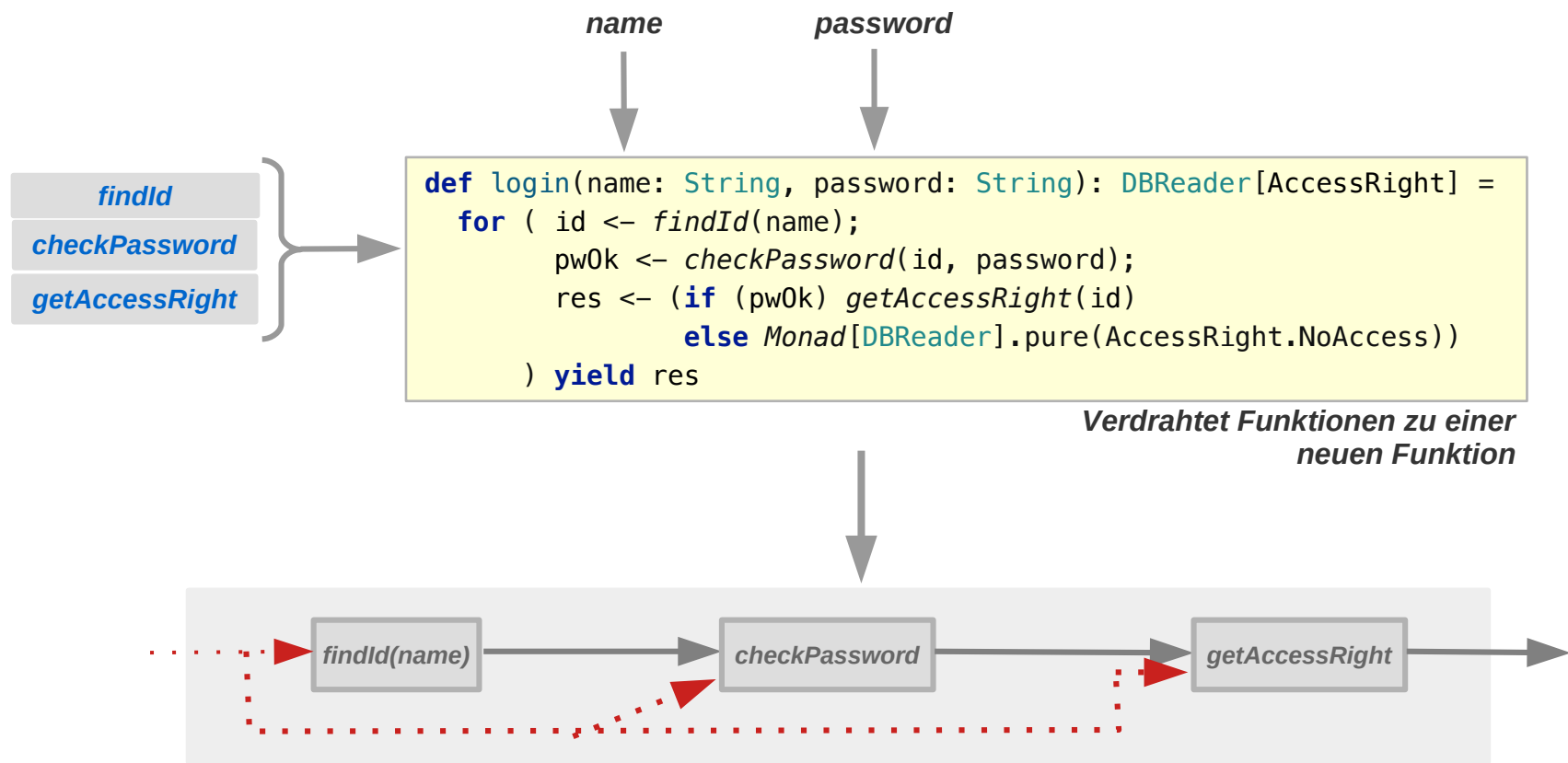
def login(name: String, password: String): Reader[DB, AccessRight] =
  for ( id <- findId(name);
        pwOk <- checkPassword(id, password);
        res <- (if (pwOk) getAccessRight(id)
                else Reader(AccessRight.NoAccess)))
  yield res
```

# Reader-Monaden: Beispiel Login

## Beispiel Login-Daten prüfen

Ziel erreicht: login ist eine Komposition von Funktionen

Das Funktionsargument **db** kommt in login nicht mehr vor: Es wird „völlig im Hintergrund“ weitergereicht. **Funktionskombination** statt **Werteverarbeitung!**



# Reader-Monaden: Beispiel Terme auswerten

## Beispiel Terme mit definierten Konstanten auswerten

### Terme mit Konstanten auswerten

Dependency / Kontext: *Environment* mit Wert der Konstanten

Naive Version aber schon ml gleich „ge-curry-t“:

```
enum Term {  
  case Literal(v: Int)  
  case Const(name: String)  
  case Add(t1: Term, t2: Term)  
  case Sub(t1: Term, t2: Term)  
  case Mult(t1: Term, t2: Term)  
  case Div(t1: Term, t2: Term)  
}
```

```
import Term._
```

```
type Env = Map[String, Int]
```

```
def eval(term: Term): Env => Int =  
  env => term match {  
    case Literal(v) => v  
    case Const(n) => env(n)  
    case Add(t1, t2) => eval(t1)(env) + eval(t2)(env)  
    case Sub(t1, t2) => eval(t1)(env) - eval(t2)(env)  
    case Mult(t1, t2) => eval(t1)(env) * eval(t2)(env)  
    case Div(t1, t2) => eval(t1)(env) / eval(t2)(env)  
  }
```

*Env wird in jedem Aufruf weitergereicht.*

```
val term: Term = Add(Literal(18), Div(Mult(Literal(12), Literal(4)), Const("two")))  
val termValue = eval(term)(Map("two" -> 2)) // 42
```

# Reader-Monaden: Beispiel Terme auswerten

## Beispiel Terme mit definierten Konstanten auswerten

### Terme mit Konstanten auswerten

mit Reader-Klasse:

```
type EnvReader[T] = Reader[Env, T]

def eval(term: Term): EnvReader[Int] = term match {
  case Literal(v) => Reader(v)

  case Const(n) => Reader(env => env(n))

  case Add(t1, t2) =>
    for(l <- eval(t1);
        r <- eval(t2))
    yield l+r

  case Sub(t1, t2) =>
    for(l <- eval(t1);
        r <- eval(t2))
    yield l-r

  case Mult(t1, t2) =>
    for(l <- eval(t1);
        r <- eval(t2))
    yield l*r

  case Div(t1, t2) =>
    for(l <- eval(t1);
        r <- eval(t2))
    yield l/r
}
```

```
class Reader[Z, A](f: Z => A) {
  def this(a: A) = this((f:Z) => a)
  def apply(db: Z): A = f(db)
  def map[B](g: A => B) =
    Reader(f andThen g)
  def flatMap[B](g: A => Reader[Z, B]): Reader[Z, B] =
    Reader(z => g(f(z)) (z) )
}
```

# Reader-Monaden: Beispiel Terme auswerten

## Beispiel Terme mit definierten Konstanten auswerten

### Terme mit Konstanten Variablen auswerten

#### Erweiterung auf „Programme“:

```
case class Assign(varName: String, value: Term)
type Prog = List[Assign]

def eval(exp: Term): Reader[Env, Int] =
  exp match {
    case Literal(v) => Reader(v)
    case Variable(n) => Reader(env => env(n))
    case Add(t1, t2) =>
      for (v1 <- eval(t1);
           v2 <- eval(t2))
        yield v1 + v2
    ...
  }
```

```
val program = List(
  Assign("x", Literal(2)),
  Assign("y", Mult(Variable("x"), Variable("x"))),
  Assign("y", Add(Variable("y"), Variable("y"))),
  Assign("r", Add(Variable("x"), Div(Mult(Variable("y"), Literal(10)), Literal(2))))
)
```

```
val result = execute(program)(Map())("r") // 42
```

```
def executeAssign(assign: Assign): Env => Env =
  assign match {
    case Assign(varName, exp) =>
      env => env + (varName -> eval(exp)(env))
  }

def execute(prog: Prog): Env => Env =
  prog.foldLeft((env: Env) => env)((acc, assign) =>
    acc andThen executeAssign(assign)
  )
```

#### Ein Beispiel-Programm:

```
x = 2
y = x*x
y = y + y
r = x+y*10/2
```

## Writer-Monade

**Berechnung in einem Kontext – der als Datensenke agiert**

Bei einer Writer-Monade stellt der Kontext eine Datensenke zur Verfügung

Mit einer Writer-Monade

- strukturiert man darum Berechnungen, die von einem **Daten-konsumierenden Kontext abhängen**.
- Sie sind damit ein (weiteres) Idiom / Muster für (funktionale) *Dependency Injection*

# Writer-Monade

## Beispiel Logging

Kontext / Dependency : Logging Mechanismus / Konsument von Log-Informationen

Nicht-funktionale / imperative Version

Logger verändert sich bei Benutzung

```
trait Logger {  
  def log(msg: String): Unit // Seiteneffekt  
  def getLogs(): String  
}
```

*In der imperativen Version werden Logs in einem veränderlichen Objekt vom Typ Logger aufbewahrt.*

```
object logger extends Logger {  
  private var logBuffer: StringBuffer = new StringBuffer  
  def log(msg: String): Unit = logBuffer.append(msg+"\n")  
  def getLogs(): String = logBuffer.toString  
}
```

*Ein sehr einfacher Logger.*

```
def f(x: Int): String = {  
  logger.log(s"calling f($x)")  
  (x+2).toString  
}
```

```
def g(s: String): Int = {  
  logger.log(s"calling g($s)")  
  2 * s.length  
}
```

```
def h(i: Int): Boolean = {  
  logger.log(s"calling h($i)")  
  i % 2 == 0  
}
```

```
def loggedComputation(x: Int): Boolean = {  
  val y = f(x)  
  val z = g(y)  
  h(z)  
}
```

```
val result = loggedComputation(2)  
val logs = logger.getLogs()
```



# Writer-Monade

## Beispiel Logging

**Kontext / Dependency** : Logging Mechanismus / **Konsument von Log-Informationen**

**Funktionale Version:** Veränderungen gibt es nicht: Veränderungen werden als Werte modelliert Die in neuer Version expliziert herum gereicht werden.

```
case class Log(msg: String) {  
  def conc(other: Log): Log = Log(s"$msg\n${other.msg}")  
}
```

*Konkrete Wert-Klasse. Auf eine funktionale Datenabstraktion (siehe Foliensatz 1) wird der Einfachheit halber verzichtet.*

```
def f(x: Int): (String, Log) =  
  ((x+2).toString, Log(s"calling f($x)"))
```

```
def g(s: String): (Int, Log) =  
  (2 * s.length, Log(s"calling g($s)"))
```

*Die Funktionen haben ein **zusätzliches Ergebnis**: die von ihnen produzierten Logs.*

*Hinweis: Reader-Monaden behandeln ein **zusätzliches Argument**.*

```
def h(i: Int): (Boolean, Log) =  
  (i % 2 == 0, Log(s"calling h($i)"))
```

```
def loggedComputation(x: Int): (Boolean, Log) = {  
  val (y, log1) = f(x)  
  val (z, log2) = g(y)  
  val (u, log3) = h(z)  
  (u, log1.conc(log2).conc(log3))  
}
```

*Lästiges Herum-Hantieren mit den **zusätzlichen (Log-) Ergebnissen**.*

# Writer-Monade

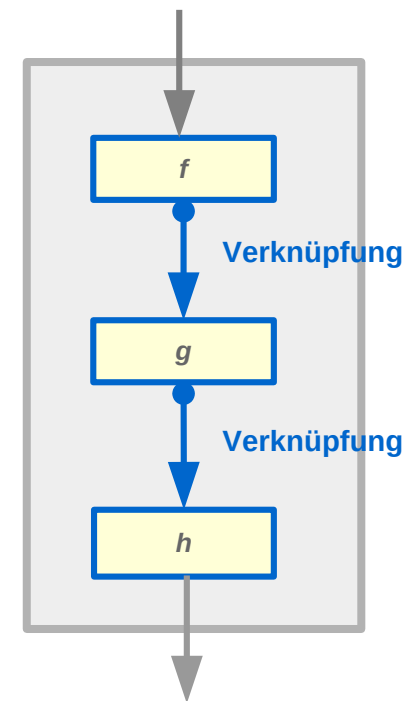
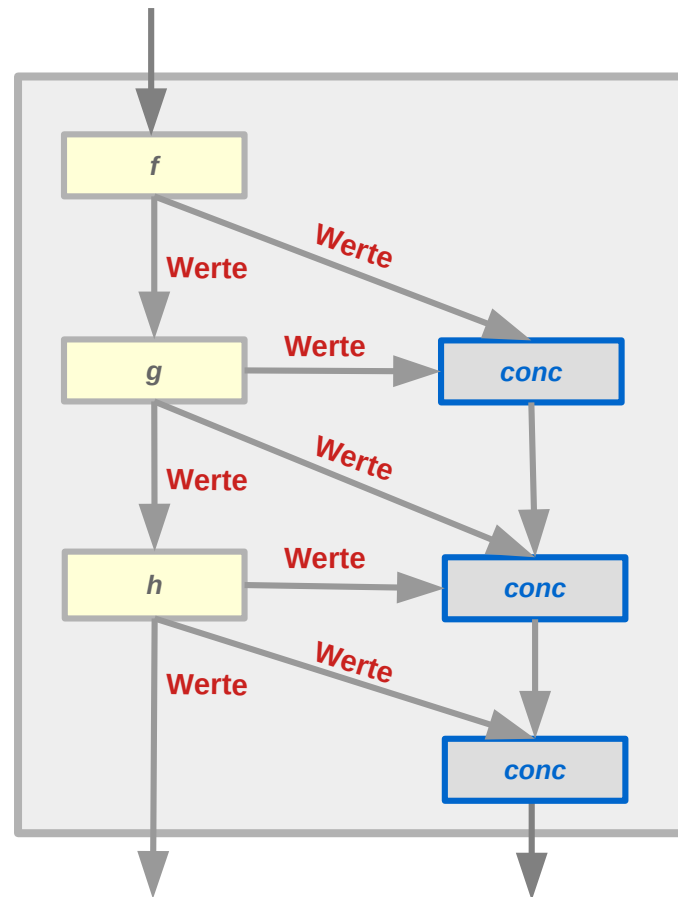
## Beispiel Logging

**Ziel:** *loggedComputation* erzeugt aus *f*, *g* und *h* eine Funktion vom Typ:

`Int => (Boolean, Log)`

**Vorteil / gewünschter Effekt:** In *loggedComputation* werden Funktionen **geeignet** (wie?) **kombiniert**. Das Log-Ergebnis dieser Funktionen kann dann unerwähnt bleiben. (Muss nicht explizit herum geschleppt werden.)

Explizite  
Verarbeitung der  
Ergebnisse der  
Funktionen *f*, *g*, *h*



Implizite Verarbeitung der beiden Ergebnisse von *f*, *g*, *h* durch die **Kombination** der **Funktionen** (nicht der Funktions**ergebnisse!**) *f*, *g* und *h*.

## Beispiel Logging

Das Herum-Hantieren mit Logs wegfallen soll. Logged-Computation soll „kombinatorisch“ werden, d.h. statt

- auf der Ebene der Werte, soll der Algorithmus
- auf der Ebene von Funktionen / als Kombination von Funktionen

formuliert werden.

### Schritt 1: Umgang mit Logs vereinheitlichen

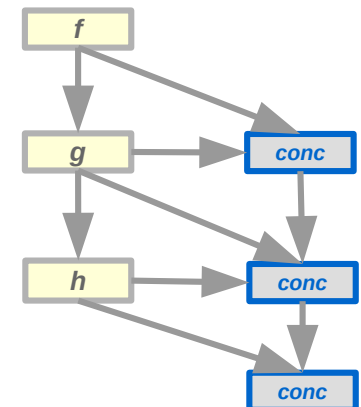
```
def loggedComputation(x: Int): (Boolean, Log) = {  
  val (y, log1) = f(x)  
  val (z, log2) = g(y)  
  val (u, log3) = h(z)  
  (u, log1.conc(log2).conc(log3))  
}
```

*Logs der Teilergebnisse werden am Schluss verarbeitet.*



```
def loggedComputation(x: Int): (Boolean, Log) = {  
  val (y, log1) = f(x)  
  val (z, log2) = g(y).match {case (v, l) => (v, log1.conc(l))}  
  h(z).match {case (v, l) => (v, log2.conc(l))}  
}
```

*Logs der Teilergebnisse in jedem Schritt verarbeitet.*



# Writer-Monade

## Beispiel Logging

### Schritt 2 Beobachtung:

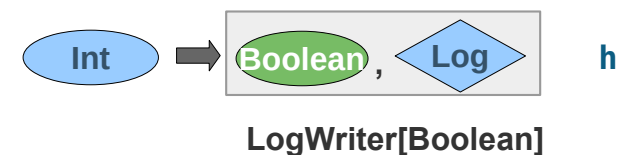
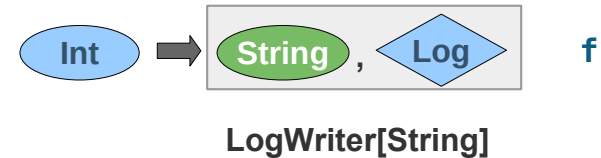
- Die Hilfsfunktionen sind vom Typ  $A \Rightarrow (B, \text{Log})$
- Mit einem Funktor  $F[\bullet] = (\bullet, \text{Log})$  haben sie ein Typ der Form  $A \Rightarrow F[B]$  und sind damit „`flatMap`-kompatibel“
- Nennen wir den Typ  $F[\bullet] = \text{LogWriter}[\bullet]$  dann erhalten wir:

```
def f: Int => LogWriter[String] = x =>
  ((x+2).toString, Log(s"calling f($x)"))
```

```
def g: String => LogWriter[Int] = s =>
  (2 * s.length, Log(s"calling g($s)"))
```

```
def h: Int => LogWriter[Boolean] = i =>
  (i % 2 == 0, Log(s"calling h($i)"))
```

```
type LogWriter[A] = (A, Log)
```



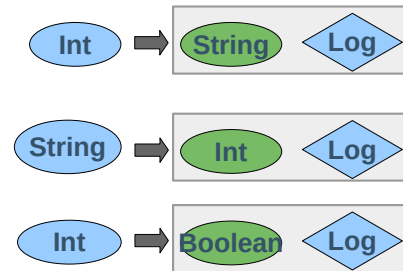
# Writer-Monade

## Beispiel Logging

Schritt 2: Das passende flatMap ist offensichtlich:

```
case class LogWriter[A](a: A, log: Log) {  
  def flatMap[B](f: A => LogWriter[B]): LogWriter[B] = {  
    f(a) match {  
      case LogWriter(v, l) =>  
        LogWriter[B](v, log.conc(l))  
    }  
  }  
}
```

```
def loggedComputation: Int => LogWriter[Boolean] = x =>  
  f(x).flatMap(g).flatMap(h)
```



```
def f: Int => LogWriter[String] = x =>  
  ((x+2).toString, Log(s"calling f($x)"))
```

```
def g: String => LogWriter[Int] = s =>  
  (2 * s.length, Log(s"calling g($s)"))
```

```
def h: Int => LogWriter[Boolean] = i =>  
  (i % 2 == 0, Log(s"calling h($i)"))
```

# Writer-Monade

## Beispiel Logging

**Verallgemeinerung:** Der Typ der Logs kann ein beliebiges Monoid sein

```
trait Monoid[T] {  
  def unit: T  
  def combine(x: T, y: T): T  
}
```

```
case class Writer[A, W:Monoid](a: A, w: W) {  
  def flatMap[B](f: A => Writer[B, W]): Writer[B, W] = {  
    val Writer(v, w1) = f(a)  
    Writer[B, W](v, summon[Monoid[W]].combine(w, w1))  
  }  
}  
  
case class Log(msg: String) {  
  def conc(other: Log): Log = Log(s"$msg\n${other.msg}")  
}  
  
given Monoid[Log] {  
  def unit = Log("")  
  def combine(l1:Log, l2:Log): Log = l1.conc(l2)  
}
```

```
type LogWriter[A]= Writer[A, Log]
```

```
def f: Int => LogWriter[String] = x =>  
  Writer((x+2).toString, Log(s"calling f($x)"))
```

```
def g: String => LogWriter[Int] = s =>  
  Writer(2 * s.length, Log(s"calling g($s)"))
```

```
def h: Int => LogWriter[Boolean] = i =>  
  Writer(i % 2 == 0, Log(s"calling h($i)"))
```

```
def loggedComputation: Int => Writer[Boolean, Log] = x =>  
  f(x).flatMap(g).flatMap(h)
```

# Writer-Monade

## Beispiel Logging

### Mit For-Comprehension

```
case class Writer[A, W:Monoid](a: A, w: W) {  
  def this(a: A) = this(a, summon[Monoid[W]].unit) // pure als Konstruktor  
  def map[B](f: A => B): Writer[B, W] = Writer(f(a), w)  
  def flatMap[B](f: A => Writer[B, W]): Writer[B, W] = {  
    val Writer(v, w1) = f(a)  
    Writer[B, W](v, summon[Monoid[W]].combine(w, w1))  
  }  
}
```

*Writer komplett als Monade  
(monadische Klasse)*

```
type LogWriter[A] = Writer[A, Log]
```

```
def f: Int => LogWriter[String] = x =>  
  Writer((x+2).toString, Log(s"calling f($x)"))
```

```
def g: String => LogWriter[Int] = s =>  
  Writer(2 * s.length, Log(s"calling g($s)"))
```

```
def h: Int => LogWriter[Boolean] = i =>  
  Writer(i % 2 == 0, Log(s"calling h($i)"))
```

```
def loggedComputation: Int => Writer[Boolean, Log] = x =>  
  for (a <- f(x);  
       b <- g(a);  
       c <- h(b))  
  yield c
```

# Writer-Monade

## Beispiel Logging

### In Typklassen-Notation (1)

```
case class Writer[A, W:Monoid](value: A, w: W) {
  def flatMap[B](f: A => Writer[B, W]): Writer[B, W] = {
    val Writer(v, w1) = f(value)
    Writer[B, W](v, Monoid[W].combine(w, w1))
  }
}

case class Log(msg: String) {
  def conc(other: Log): Log = Log(s"$msg\n${other.msg}")
}

type LogWriter[A] = Writer[A, Log]

given Monoid[Log] with {
  def unit = Log("")
  def combine(l1:Log, l2:Log): Log = l1.conc(l2)
}

given Monad[LogWriter] with {
  def pure[A](a: A): LogWriter[A] = Writer(a, Monoid[Log].unit)

  extension[A, B] (logWriter: LogWriter[A]) {
    def flatMap(f: A => LogWriter[B]): LogWriter[B] = {
      val lw = f(logWriter.value)
      Writer(lw.value, Monoid[Log].combine(logWriter.w, lw.w))
    }
  }
}
```



# Writer-Monade

## Beispiel Logging

### In Typklassen-Notation (2)

```
def f: Int => LogWriter[String] = x =>
  Writer((x+2).toString, Log(s"calling f($x)"))

def g: String => LogWriter[Int] = s =>
  Writer(2 * s.length, Log(s"calling g($s)"))

def h: Int => LogWriter[Boolean] = i =>
  Writer(i % 2 == 0, Log(s"calling h($i)"))

def loggedComputation(x: Int): LogWriter[Boolean] = {
  for (y <- f(x);
       z <- g(y);
       u <- h(z))
  yield u
}

val resultAndlog = loggedComputation(2)
val log = resultAndlog.w
```