

Informatik 1

Assignment Project Exam Help

<https://tutorcs.com>

06 – Polymorphe Signaturen,
Polymorphe Paare und Listen

WeChat: cstutorcs

Winter 2020/21

Torsten Grust
Universität Tübingen, Germany

1 | “Flexible” Funktionen

Nochmals ein genauer Blick auf die Identitätsfunktion `id`:

```
; Identität: liefere Argument x zurück
(: id (α1 -> α2))
(define id
  (lambda (x)
    x))
```

Assignment Project Exam Help

<https://tutorcs.com>

- Wie sollten die Signaturen `α1` und `α2` lauten?
 1. `id` liefert sein Argument `x` *unverändert* zurück.
Also scheint `α1 = α2` sinnvoll.
 2. `id` funktioniert auf *beliebigen* Werten.
Also `α1 = any`.
 3. Mit 1. + 2. also: `(: id (any -> any))`? 🤔 **Nein!**

WeChat: cstutorcs

2 | (Parametrisch) Polymorphe Funktionen

(Parametrisch) Polymorphe Funktionen arbeiten *unabhängig* von den Signaturen ihrer Argumente (*polýmorphos*: vielgestaltig).

- **Signaturvariablen** (`%a`, `%b`, `%c`, ...) drücken aus, dass...

Assignment Project Exam Help

1. eine Signatur **beliebig** sein kann und

2. zwei (oder mehr) Signaturen **identisch** sein müssen.

<https://tutorcs.com>

WeChat: cstutorcs

Beispiel Identitätsfunktion `id`:

$\begin{array}{c} \downarrow \\ \text{Signaturen von Argument und Resultat} \\ \text{beliebig aber identisch} \end{array}$

```
(: id (%a -> %a))
(define id
  (lambda (x)
    x))
```

Mehr polymorphe Funktionen

```

; konstante Funktion: ignoriere zweites Argument
(: const (%a %b -> %a))
(define const
  (lambda (x y) x))

; Projektion: ein Argument auswählen
(: proj ((one-of 1 2) nat > nat) (%a %b))
(define proj
  (lambda (i x1 x2)
    (cond
      ((= i 1) x1)
      ((= i 2) x2))))

```

Assignment Project Exam Help
<https://tutorcs.com>
 WeChat: cstutorcs



Parametrisch polymorphe Funktionen “wissen rein gar nichts” über ihre Argumente mit Signatur `%a`, `%b`, ... und könne diese **nur** reproduzieren oder an andere polymorphe Funktionen weiterreichen.

Polymorphe Signaturen

Eine **polymorphe Signatur** steht für alle Signaturen, in denen die Signaturvariablen `%a`, `%b`, ... *konsistent* durch konkrete Signaturen ersetzt werden.

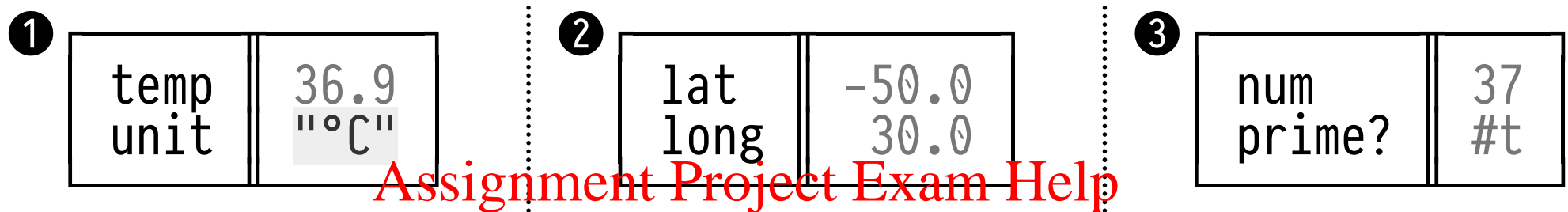
Beispiel: Assignment Project Exam Help

- Wenn `f` die polymorphe Signatur `(%a number %b -> %a)` besitzt, kann `f` als Funktion mit folgenden Signaturen agieren:

<u>(string</u>	<u>number</u>	<u>boolean</u>	<u>-></u>	<u>string</u>)	{	%a ≡ <u>boolean</u>
<u>(boolean</u>	<u>number</u>	<u>natural</u>	<u>-></u>	<u>boolean</u>)			%b ≡ <u>natural</u>
<u>(string</u>	<u>number</u>	<u>string</u>	<u>-></u>	<u>string</u>)			
<u>(number</u>	<u>number</u>	<u>number</u>	<u>-></u>	<u>number</u>)			
⋮							

3 | Paare von Werten — Drei Mal (fast) das Gleiche... ☹

Drei Records, die jeweils *Paare von Werten* darstellen:



- Jeweils **ein zweistelliger Konstruktor** und jeweils **zwei Selektoren**. <https://tutorcs.com> WeChat: cstutorcs
- Die drei Record-Definitionen unterscheiden sich nur durch die Signaturen der Konstruktoren und Selektoren.¹
- 💡 Ist der dreifache Aufwand vermeidbar, wenn **Konstruktor und Selektoren polymorphe Signaturen** verwenden...?

¹ OK, die Namen der Selektoren unterscheiden sich auch. Wir könnten uns auf `first` und `second` einigen.

Polymorphe Records (hier: Polymorphes Paar)

; Ein polymorphes Paar (pair) besteht aus
; – erster Komponente (first)
; – zweiter Komponente (rest)
; wobei die Komponenten jeweils beliebige Werte sind:

```
(define-record-procedures-parametric pair [pair-of] 1
      make-pair
      pair?
      (first
       rest))
```

Assignment Project Exam Help

<https://tutorcs.com>

WeChat: cstutorcs

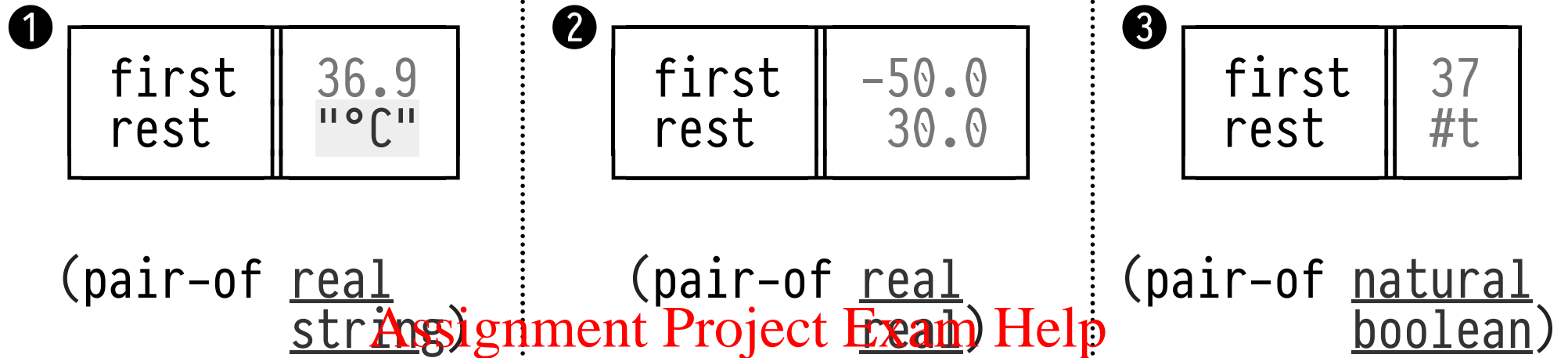
2 Konstruktor

3 Prädikat

4 Selektoren

- 1 Hier `[]` definiert die Spezialform die **parametrisierte Signatur** `(pair-of t_1 t_2)` für Paare, deren erste/zweite Komponente die Signatur t_1/t_2 besitzen.

Nochmal: Drei Paare von Werten ☺



- Offensichtlich müssen Konstruktor `make-pair` und Selektoren `first` und `rest` **polymorph** sein:

```
(first (make-pair 36.9 "°C")) ~> 36.9
(first (make-pair 37 #t)) ~> 37
(rest (make-pair 36.9 "°C")) ~> "°C"
(rest (make-pair 37 #t)) ~> #t
```

←
((pair-of natural boolean) -> boolean)

Polymorphe Paare (\equiv polymorpher Konstruktor und Selektoren)

Record-Definition für **polymorphe Paare** (`pair-of t_1 t_2`),
komplett mit Signaturen für Konstruktor und Selektoren:

```

; Ein polymorphes Paar (pair) besteht aus
; - erster Komponente (first)
; - zweiter Komponente (rest)
; wobei die Komponenten jeweils beliebige Werte sind:
(: make-pair (%a %b -> (pair-of %a %b)))           ; Konstruktor
(: pair?      (any -> boolean))                     ; Prädikat
(: first      ((pair-of %a %b) -> %a))               ; Selektoren
(: rest       ((pair-of %a %b) -> %b))
(define-record-procedures-parametric pair pair-of
  make-pair
  pair?
  (first
   rest))

```

- (Zusätzlich definiert: Signatur `pair` \equiv (`pair-of any any`), repräsentiert beliebige Paare.)

4 : Listen

Eine **Liste** (**list-of** t) von Elementen der Signatur t ist

- leer **1** oder
- ein Paar, bestehend aus
 - einem **Listenkopf** **2** der Signatur t und
 - einer **Restliste** **3** der Signatur (**list-of** t):

<https://tutorcs.com>
 WeChat: cstutorcs

```

; (list-of t): Listen von Werten der Signatur t
(define list-of
  (lambda (t)
    (signature (mixed empty-list
                      (pair-of t (list-of t))))))
  
```

Diagramm zur Erklärung der Signaturen:

- 1** zeigt auf `empty-list`.
- 2** zeigt auf `t` in `(pair-of t (list-of t))`.
- 3** zeigt auf `(list-of t)` in `(pair-of t (list-of t))`.



Die **Restliste** ist selbst wieder eine (kürzere) **Liste**, siehe (**←-->**): Listen sind **rekursive** Datenstrukturen.

Listen: Leere Liste

Leere Listen (0 Elemente) besitzen die Signatur `empty-list`.

- Racket kennt vordefinierte Werte und Funktionen für Operationen auf leeren Listen:

Assignment Project Exam Help

`(: empty empty-list)` ; die leere Liste (*Literal*)
`(: empty? (any -> boolean))` ; ist dies eine leere Liste?

<https://tutorcs.com>

- Also:

WeChat: cstutorcs

<code>empty</code>	<code>⇒</code>	<code>#<empty-list></code>
<code>(empty? empty)</code>	<code>⇒</code>	<code>#t</code>
<code>(empty? (make-pair 42 empty))</code>	<code>⇒</code>	<code>#f</code>
<code>(empty? 0)</code>	<code>⇒</code>	<code>#f</code>

Zusammenfassung: Operationen auf Listen

- **Listenkonstruktion:**

```
(: empty empty-list) ; leere Liste
(: make-pair (%a (list-of %a) -> (list-of %a)))
; ↑ konstruiere nicht-leere Liste aus Kopf und Restliste
```

Assignment Project Exam Help

- **Prädikate:**

<https://tutorcs.com>

```
(: empty? (any -> boolean)) ; leere Liste?
(: pair? (any -> boolean)) ; nicht-leere Liste?
```

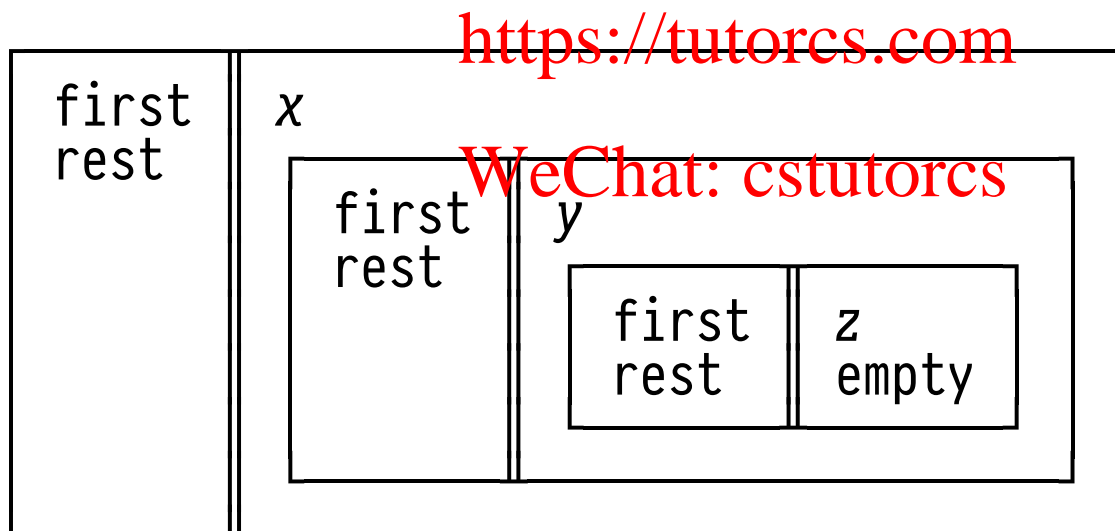
- **Selektoren:**

```
(: first ((list-of %a) -> %a)) ; Kopfelement
(: rest ((list-of %a) -> (list-of %a))) ; Restliste
```

5 | Visualisierung von Listen

Listen sind *die* Container-Datenstruktur im Functional Programming. Wie wollen wir Listen visualisieren?

- Könnten *Nested Boxes* eine Darstellung von
`(make-pair x (make-pair y (make-pair z empty)))` sein? 🤖

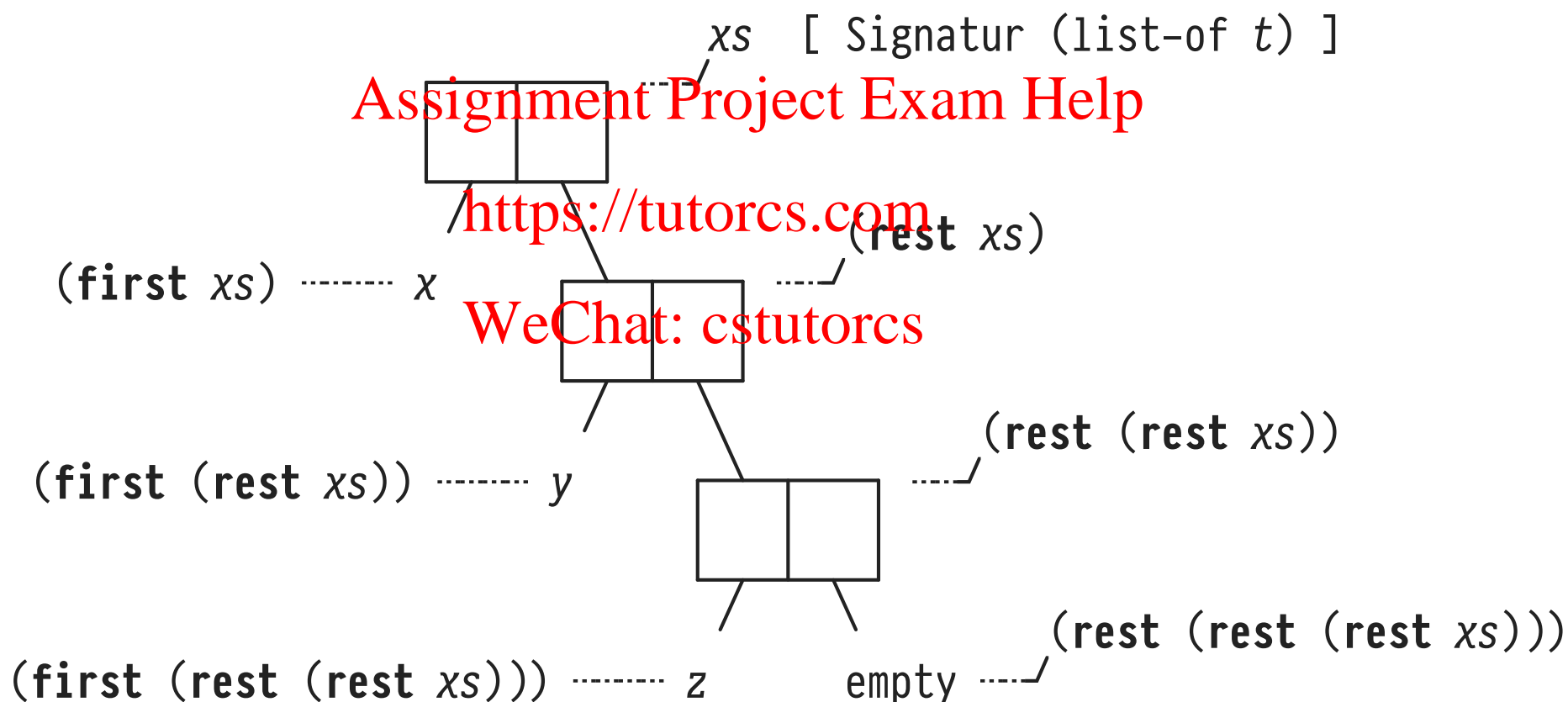


- Diese Notation skaliert schlecht für längere Listen.

Visualisierung von Listen: Spines (“Rückgrat” der Liste)

Sei $xs \equiv (\text{make-pair } x (\text{make-pair } y (\text{make-pair } z \text{ empty})))$.

Die **Spine** (auch: Rückgrat) der Liste xs ist:



Visualisierung von Listen: Spine-Beispiel

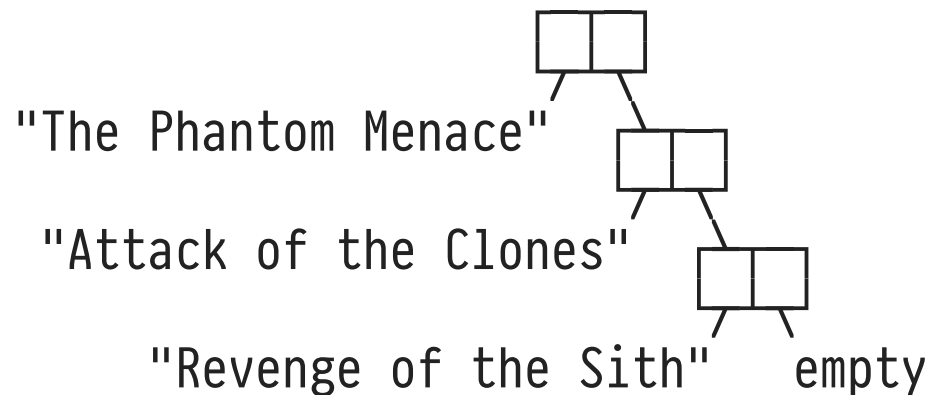
```
(: prequels (list-of string))
(define prequels
  (make-pair "The Phantom Menace"
    (make-pair "Attack of the Clones"
      (make-pair "Revenge of the Sith" empty))))
```

- **Spine** der Liste *prequels*:

<https://tutorcs.com>

prequels

WeChat: cstutorcs



Visualisierung von Listen: Liste von Listen

```
(: prequels+trilogy (list-of (list-of string)))
(define prequels+trilogy
  (make-pair1 prequels
    (make-pair2 original-trilogy empty3)))
```

