

Prof. Bernd Finkbeiner, Ph.D. Jana Hofmann, M.Sc. Reactive Systems Group



Programmierung 1 (WS 2020/21) Aufgaben für die Übungsgruppe E (Lösungsvorschläge)

Hinweis: Diese Aufgaben wurden von den Tutoren für die Übungsgruppe erstellt. Sie sind für die Klausur weder relevant noch irrelevant. Parkiert potentiell schwerere Aufgaben.

Faltung

Aufgabe TE.1 (Keine Einser)

Schreiben Sie eine Prozedur no0ne: int list \rightarrow int list mithilfe von Faltung, welche zu einer Liste von Zahlen, diejenigen Auftreten entfernt, welche die Ziffer 1 enthalten. no0ne [1,22,11,353,201] soll zu [22,353] auswerten.

Lösungsvorschlag TE.1

```
fun noOne xs = let
fun containsOne x = if x mod 10 = 1 then true else
if x div 10 = 0
then false
else containsOne (x div 10)
in
foldr (fn (i,a) ⇒ if containsOne i then a else i::a) nil xs
end
```

Aufgabe TE.2

- (a) Schreiben Sie eine Prozedur interval : int \rightarrow int \rightarrow int \rightarrow bool die für eine Zahl x prüft, ob sie im Intervall [n, m] liegt.
- (b) Verwenden Sie interval, um eine Prozedur inSum: int list \rightarrow int \rightarrow int \rightarrow int zu schreiben, die gegeben n und m alle Zahlen aus der Liste zwischen n und m aufsummiert.

Lösungsvorschlag TE.2

Aufgabe TE.3 (Challenge)

Schreiben Sie eine Prozedur at: α list \rightarrow int \rightarrow α , die analog zu nth das n-te Element der Liste liefert. Verwenden Sie hierfür Faltung mit einer Prozedur als Akku.



```
1 fun at xs = foldr (fn (x, f) \Rightarrow (fn 0 \Rightarrow x | n \Rightarrow f (n - 1))) (fn \_ \Rightarrow raise Subscript) xs
```

Vergleichsprozeduren

Aufgabe TE.4 (Äpfel und Birnen vergleichen)

Dieter Schlau möchte seinem alten Lehrer endlich beweisen, dass er doch Äpfel und Birnen vergleichen kann. Helfen Sie ihm, eine Prozdur fruitcompare : string \rightarrow string \rightarrow order zu deklarieren, die zwei Strings miteinander vergleicht. Dabei soll für gleiche Früchte und für zwei nicht-Früchte EQUAL ausgegeben werden, eine Birne größer als ein Apfel sein und alle anderen Strings kleiner als die beiden sein.

Lösungsvorschlag TE.4

```
fun fruitcompare "Apfel" "Apfel" = EQUAL
logical fruitcompare "Apfel" "Birne" = LESS
logical fruitcompare "Birne" "Birne" = EQUAL
logical fruitcompare "Birne" "Apfel" = GREATER
logical fruitcompare "Apfel" = GREATER
logical fruitcompare "Birne" = GREATER
logical fruitcompare "Birne" = LESS
logical fruitcompare = "Apfel" = LESS
logical fruitcompare = "Birne" = LESS
logical fruitcompare = "Birne" = LESS
logical fruitcompare = EQUAL;
```

Aufgabe TE.5 (Aus Groß mach Klein)

Schreiben Sie eine Prozedur cmpinvert: ($\alpha * \alpha \rightarrow \text{order}$) $\rightarrow \alpha * \alpha \rightarrow \text{order}$, welche eine compare-Prozedur invertiert. So soll beispielsweise cmpinvert Int.compare (3,4) zu GREATER auswerten.

Lösungsvorschlag TE.5

```
1 fun cmpinvert cmp (a,b) = case cmp(a,b) of CREATER \Rightarrow LESS 3 | LESS \Rightarrow CREATER | x \Rightarrow x
```

Aufgabe TE.6 (Listige Listen)

Schreiben Sie eine polymorphe Prozedur listcmp: ($\alpha * \alpha \rightarrow \text{order}$) \rightarrow (α list * α list $\rightarrow \text{order}$), die zwei Listen gemäß einer Vergleichsprozedur lexikalisch vergleicht. Wenn sich die Listen in ihrer Größe unterscheiden, jedoch die ersten Werte gleich sind, ist eine Liste kleiner/größer wenn sie weniger/mehr Elemente als die andere Liste hat.

Lösungsvorschlag TE.6

```
fun listcmp cmp (nil,nil) = EQUAL

| listcmp cmp (xs, nil) = GREATER
| listcmp cmp (nil, ys) = LESS
| listcmp cmp (x::xr,y::yr) = case cmp (x,y) of
| EQUAL ⇒ listcmp cmp (xr,yr)
| s ⇒ s
```

Sortieren

Aufgabe TE.7 (Bubblesort)

In der folgenden Aufgabe soll Bubblesort implementiert werden. Der Algorithmus funktioniert wie folgt:



Die Elemente steigen wie Blasen gemäß ihrer Größe nach oben. Jede Blase steigt dabei so lange auf, bis sie auf eine kleinere stößt. Diese kleinere Blase steigt dann so lange auf, bis sie am Ende ankommt oder ihrerseits eine kleinere anstößt. Dies wird so lange wiederholt, bis die Liste sortiert ist. Dabei sollen alle Mehrfachauftreten aus der Liste entfernt werden, die Liste soll also *strikt absteigend* sortiert werden. Vorhergehende Teilaufgaben dürfen verwendet werden, auch wenn sie nicht gelöst wurden.

Beispiel: [5, 7, 10, 5, 1]

Zunächst werden die 5 und die 7 miteinander verglichen. Da die 5 kleiner als die 7 ist, werden die beiden Elemente vertauscht. Dann werden die 5 und die 10 miteinander verglichen. Da 10 > 5, vertauscht man die Elemente und vergleicht anschließend die 5 mit der 5. Da man in diesem Fall 2 gleiche Elemente hat, kann man eines davon aus der Liste entfernen, usw. Im Folgenden sehen Sie den Zustand der Liste [5, 7, 10, 5, 1] nach einem bubble-Aufruf:

Nach dem zweiten Aufruf:

- (a) Geben Sie den Zustand der Liste [4, 2, 7, 1, 9, 4, 8] nach jedem bubble-Aufruf an, bis die Liste sortiert ist.
- (b) Schreiben Sie eine Prozedur bubble : ($\alpha * \alpha \to \text{order}$) $\to \alpha$ list $\to \alpha$ list, die beim ersten Element der Liste beginnt und dieses, solange es kleiner als das darauf folgende Element ist, nach oben verschiebt. Sobald man auf ein gleich großes Element trifft, entfernt man es aus der Liste. Trifft man auf ein kleineres Element, wird dieses Element weiter nach oben verschoben.
- (c) Schreiben Sie eine Prozedur isSorted : ($\alpha * \alpha \to \text{order}$) $\to \alpha$ list $\to \text{bool}$, die prüft, ob eine Liste gemäß einer übergebenen Ordnung strikt absteigend sortiert ist.
- (d) Schreiben Sie jetzt eine Prozedur bubbleSort : ($\alpha * \alpha \to \text{order}$) $\to \alpha$ list $\to \alpha$ list, die den anfangs beschriebenen Algorithmus umsetzt.

Lösungsvorschlag TE.7

```
(a) (i) [4, 7, 2, 9, 4, 8, 1]
```

(ii) [7, 4, 9, 4, 8, 2, 1]

(iii) [7, 9, 8, 4, 2, 1]

(iv) [9, 8, 7, 4, 2, 1]

Aufgabe TE.8 (Quicksort)

Im Folgenden soll die Sortierprozedur Quick-Sort realisiert werden.



Der dahinter stehende Algorithmus basiert auf folgender Idee: Das erste Element der Liste wird herausgegriffen. Anschließend wird die restliche Liste in zwei Teillisten zerteilt, wobei die eine Liste nur die Elemente kleiner dem ersten Element und die zweite nur diejenigen enthält, die größer oder gleich diesem sind. Diese Teillisten werden wieder rekursiv mittels Quick-Sort sortiert.

- (a) Verdeutlichen Sie sich die Funktionsweise von Quick-Sort anhand kleinerer Beispiele und diskutieren Sie die einzelnen Schritte des Algorithmus.
- (b) Schreiben Sie eine Prozedur partition : ($\alpha * \alpha \to \text{order}$) $\to \alpha \to \alpha$ list $\to \alpha$ list $\to \alpha$ list $\to \alpha$ list $\to \alpha$ list, die zu einer gegebenen Liste und einem Wert ein Paar von zwei Listen zurückliefert, wobei die erste Liste nur die Elemente kleiner (gemäß der übergebenen Ordnung) und die andere nur die Elemente größer gleich dem Wert enthält.
- (c) Schreiben Sie eine Prozedur qsort : ($\alpha * \alpha \rightarrow \text{order}$) $\rightarrow \alpha$ list $\rightarrow \alpha$ list, die einer Liste gemäß einer gegebenen Ordnung sortiert. Dazu soll die Liste mithilfe von partition geteilt werden, die Teillisten sortiert und wieder sinnvoll zu einer sortierten Liste zusammengesetzt werden. Überlegen Sie sich vorher sorgfältig die Basisfälle Ihrer Prozedur.

Lösungsvorschlag TE.8

```
fun partition compare x xr =
      foldl (fn (a, (xs, ys)) \Rightarrow
 2
          case compare(a, x) of
            LESS \Rightarrow (a::xs, ys)
 4
                  \Rightarrow (xs, a::ys))
        (nil, nil) xr
(c)
   fun qsort compare nil = nil
        qsort compare (x::xr) =
      1
 2
 3
        let
          val (xs, ys) = partition compare x xr
 5
        in
          qsort compare xs @ [x] @ qsort compare ys
```

Aufgabe TE.9 (Barkeeper im Lockdown)

Dieter Schlau hat von seinem Freund Chen Kaus, einem Barkeeper, der sich während des Lockdowns damit beschäftigt, alle Flaschen nach ihrem Füllstand zu sortieren, vom Sortieralgorithmus Shakersort (manchmal auch Cocktailsort genannt) erfahren und möchte eine leichte Abwandlung nun gemeinsam mit Ihnen in SML implementieren.

Die Grundidee ist es, eine Liste abwechselnd von oben nach unten und von unten nach oben durchzugehen und dabei benachbarte Elemente vergleichen und ggf. zu vertauschen. Dies wird wiederholt bis keine Vertauschungen mehr stattfinden.

(a) Implementieren Sie zunächst eine Prozedur upwards: int \rightarrow int \rightarrow int list \rightarrow int list \rightarrow int list \rightarrow int tist), wobei das erste Argument c ein Zähler für die erfolgten Vertauschungen ist, das zweite Argument last das zuletzt betrachtete Element, das dritte Argument die noch zu bearbeitende Teilliste und das vierte Argument die bereits bearbeitete Teilliste.

Im dem Fall, dass das dritte Argument die leere Liste ist, sind Sie fertig und geben ein Tupel bestehend aus c und der bearbeiteten Liste, zu der noch last hinzugefügt wird, zurück.

Sonst vergleichen Sie last mit dem ersten Element der noch zu bearbeitenden Liste und gehen in Rekursion. Dabei übergeben Sie das größere Element als neues last und fügen das andere in die bereits bearbeite Liste ein. Ggf. müssen Sie auch den Zähler inkrementieren.

```
Beispiel: Der Aufruf upwards 0 3 [2,5,6,1] nil hat die Rekursionsfolge upwards 0 3 [2,5,6,1] nil → upwards 1 3 [5,6,1] [2] → upwards 1 5 [6,1] [3,2] → upwards 1 6 [1] [5,3,2] → upwards 2 6 nil [1,5,3,2] und soll das Tupel (2, [6, 1, 5, 3, 2]) liefern.
```

(b) Deklarieren Sie nun die entsprechende Prozedur downwards: int \rightarrow int \rightarrow int list \rightarrow int \downarrow list \rightarrow (int*int list), die wie upwards funktioniert, nur dass sie im rekursiven Fall das größere

Element in die bereits bearbeitete Liste einfügt.

(c) Implementieren Sie nun die Prozedur shakersort : int list → int list mithilfe von upwards und downwards sowie der Hilfsprozedur shakersort ', die upwards und downwards abwechselnd aufruft, solange Vertauschungen stattgefunden haben. Denken sie daran, die Liste zu reversieren, bevor Sie sie als Endergebnis ausgeben, falls die zuletzt aufgerufene Prozedur upwards war.

Hinweis: Verwenden Sie ein bool, um in shakersort 'zu wissen, in welche Richtung Sie im nächsten Schritt gehen sollen.

Lösungsvorschlag TE.9

```
(a)
 fun upwards c last nil ys = (c, last::ys)
 2
     | upwards c last (x::xr) ys = if last > x then
                                        upwards (c+1) last xr (x::ys)
 4
                                     else
                                        upwards c x xr (last::ys)
(b)
   fun downwards c last nil ys = (c, last::ys)
       downwards c last (x::xr) ys = if last < x then
                                          downwards (c+1) last xr (x::ys)
 3
 4
                                       else
                                           downwards c x xr (last::ys)
(c)
   fun shakersort xs =
 1
 2
    let
     fun shakersort' (_, (_, nil)) = nil
       | shakersort' (true, (c, (x::xr))) = if c = 0 then
 4
 5
                                                  x::xr
                                                  shakersort '(false, (upwards 0 x xr nil))
 7
       | shakersort' (false, (c, (x::xr))) = if c = 0 then
 8
                                                   rev (x::xr)
 10
                                                else
 11
                                                   shakersort'(true, (downwards 0 x xr nil))
    in
 12
     shakersort' (true, (\sim1, xs))
 13
```

Aufgabe TE.10 (slowsort)

Dieter Schlau ist ganz begeistert von Sortieralgorithmen, leider gehen ihm die in der Vorlesung vorgestellten Prozeduren viel zu schnell. Nach einiger Recherche hat er Slowsort für sich entdeckt.

Slowsort funktioniert folgendermaßen:

Zunächst wird die Liste in zwei Teillisten unterteilt, die beide rekursiv sortiert werden. Danach wird das größte Element der beiden Listen bestimmt. Das größere Element der beiden gefundenen Werte wird an das Ende gehängt. Nach dem gleichen Prinzip wird die verbleibende Liste, ohne das gefundene größte Element, sortiert. gehen Sie hierbei Folgendermaßen vor:

- (a) Schreiben Sie eine Prozedur last: int list \rightarrow int, welche das letzte Element einer Liste bestimmt. Bei einer leeren Liste soll sie die Ausnahme empty werfen.
- (b) Schreiben Sie eine Prozedur removeLast int list → int list, welche das letzte Element einer Liste entfernt. Bei einer leeren Liste soll sie die Ausnahme empty werfen.
- (c) Schreiben Sie abschließend die Prozedur slowsort int list → int list. Verwenden sie hierfür neben last und removeLast noch die Prozedur split, welche Sie bereits aus der Vorlesung kennen.
- (d) Nun möchte Dieter mit seiner tollen Prozedur auch Listen mit anderen Typen als int list sortieren. Welche Änderungen muss er dafür machen?

Lösungsvorschlag TE.10

```
(a) ·
 1 fun last nil = raise Empty
 _2 | last (x::nil) = x
 3 \mid last (x::xr) = last xr
(b)
 1 fun removeLast nil = raise Empty
 _2 | removeLast (x::nil) = nil
 3 | removeLast (x::xr) = x :: removeLast(xr)
(c) -
 1 fun slowsort nil = nil
 _2 | slowsort (x::nil) = [x]
 _3 | slowsort xs =
 4 let
            val (ys,zs) = split xs
            val (ys, zs) = (slowsort(ys), slowsort(zs))
 6
            val y = last ys
 7
            val z = last zs
 9 in
            if y > z then (slowsort (removeLast(ys) @ zs)) @ [y] else (slowsort (ys @
 10
             \vdash removeLast(zs))) @ [z]
 11 end
 1 fun slowsort cmp nil = nil
 _2 | slowsort cmp (x::nil) = [x]
 3 | slowsort cmp xs =
 4 let
 5
            val (ys,zs) = split xs
            val (ys, zs) = (slowsort cmp (ys), slowsort cmp (zs))
 6
            val y = last ys
            val z = last zs
 8
 9 in
            case cmp(y,z) of GREATER \Rightarrow (slowsort cmp (removeLast(ys) @ zs)) @ [y]
 10
            | \_ \Rightarrow (slowsort cmp (ys @ removeLast(zs))) @ [z]
 11
 12 end
```

Konstruktoren

Aufgabe TE.11 (3D-Drucker)

Dieter Schlau hat sich einen 3D-Drucker zugelegt. Mit diesem möchte er verschiedene Formen drucken, nämlich Würfel, Kugeln, Zylinder und Prismen. Um immer zu wissen, wie viel Filament (3D-Drucker'tinte') er braucht, will er ein Programm schreiben, das ihm die erforderlichen Materialmengen berechnet. Dabei benötigt er Ihre Hilfe.

- (d) Deklarieren Sie einen geeigneten Konstruktortypen, mit dessen Hilfe Sie Würfel, Kugeln, Zylinder und Prismen darstellen können. Ein Würfel wird dabei durch die Seitenlänge, eine Kugel durch ihren Radius, ein Zylinder durch den Radius der kreisförmigen Grundfläche und die Höhe, und ein Prisma durch die Seitenlängen des Dreiecks, das die Grundfläche ist, sowie die Höhe dargestellt. Alle Längen sollen dabei vom Typ real sein.
- (b) Schreiben Sie eine Prozedur, die für einen gegebenen Körper den Oberflächeninhalt dieses Körpers ausrechnet.
- (c) Schreiben Sie eine weitere Prozedur, die das Volumen berechnet.
- (d) Schreiben Sie nun zwei Vergleichsprozeduren, die zwei Körper bezüglich Oberflächeninhalt bzw. Volumen vergleicht. Verwenden Sie Real.compare.

Hinweis: Auf Seite 114 im Buch finden Sie eine Rechenvorschrift für den Flächeninhalt eines durch 3 Seitenligen beschriebenen Dreiecks. Die Konstante π steht unter Math.pi zur Verfügung.

```
(c)

fun volume (Cube a) = a * a * a

volume (Sphere r) = 4.0 / 3.0 * Math.pi * r * r * r

volume (Zylinder (r,h)) = Math.pi * r * r * h

volume (Prism ((a,b,c),h)) = let

val s = (a + b + c) / 2.0

in

h * Math.sqrt(s * (s - a) * (s - b) * (s - c))

end

(d)

fun compareVolume (a,b) = Real.compare(volume a, volume b)

fun compareSurface (a,b) = Real.compare(surface a, surface b)
```

Aufgabe TE.12 (Sprachen-Masterrace)

In dieser Aufgabe möchten wir Ihnen näherbringen, welche Hierarchie (unserer Meinung nach) unter einigen ausgewählten Programmiersprachen herrscht. Deklarieren Sie dazu einen Datentyp Lang und schreiben Sie eine Vergleichsprozedur langCompare: Lang ∗ Lang → order, welche folgende Beziehung wiedergibt:

```
{	t PHP} \ < {	t C} \ < {	t Go} \ < {	t Java} \ < {	t CSCHARF} \ < {	t Brainfuck} \ < {	t Haskell} \ < {	t Oz} \ = {	t Alice} \ < {	t StandardML}
```

Lösungsvorschlag TE.12

```
datatype lang = PHP | C | Go | Java | CSCHARF | Brainfuck | Haskell | Oz | Alice | StandardML
  fun langRank PHP = 0
       | langRank C = 1
4
        | \  \, {\tt langRank} \  \, {\tt Go} \, = \, 2 \\
       | langRank Java = 3
       | langRank CSCHARF = 4
       | langRank Brainfuck = 5
       | langRank Haskell = 6
       | langRank Oz = 7
10
11
         langRank Alice = 7
       | langRank StandardML = 8
12
13
  fun langCompare (a, b) = Int.compare(langRank a, langRank b)
```

Aufgabe TE.13 (Ein Dreirad für Dieter)

Dieter Schlau möchte sich ein neues Gefährt zulegen, also schaut er sich das Magazin des lokalen Autohauses an. Um schneller zu sehen, wie viel eine bestimmte Konfiguration kostet, möchte er ein SML Programm schreiben, das ihm dabei hilft. Leider weiß er nach der Deklaration folgender Datentypen nicht mehr weiter. Helfen Sie Dieter, sein Programm zu vervollständigen!

```
datatype Farbe = Blau | Rot | Schwarz | Rosa
datatype Marke = BMW | Opel | Porsche
datatype Ausstattung = Klimaanlage | Navi | Parkhilfe | Akustikfunktion
datatype Fahrzeug = Auto of (Marke * Farbe * Ausstattung list) | Dreirad of Farbe
```

Der Preis eines Autos berechnet sich nach folgender Formel:

 $Grundpreis + Ausstattungsmultiplikator \cdot Farbmultiplikator \cdot Ausstattungspreis$

Der Preis eines Dreirads ergibt sich folgendermaßen:

```
100 \in +50 \in \cdot Farbmultiplikator
```

Im Prospekt finden sich diese Angaben:

Grundpreis: BMW: 15000€, Opel: 5000€, Porsche: 60000€

Ausstattungsmultiplikator: BMW: 2.0, Opel: 1.0, Porsche: 3.5

Farbmultiplikator: Blau: 0.6, Rot: 1.0, Schwarz: 1.0, Rosa: 2.0

Ausstattung: Klimaanlage: 500€, Navi: 1500€, Parkhilfe: 2300€, Akustikfunktion: 3200€

- (a) Schreiben Sie eine Prozedur farbmul : Farbe \rightarrow real, die den Farbmultiplikator für eine Farbe berechnet.
- (b) Schreiben Sie eine Prozedur ausstattung : Ausstattung list → real, die die Summe der Ausstattungskosten für eine Ausstattungsliste berechnet. (Ist eine Ausstattung mehrfach in der Liste enthalten, so muss sie auch mehrfach bezahlt werden)
- (c) Schreiben Sie eine Prozedur kosten : Fahrzeug → real, das für ein Fahrzeug die Kosten berechnet. Zum Beispiel soll kosten (Dreirad Rosa) zu 200.0, kosten (Dreirad Rot) zu 150.0, kosten (Auto (↓BMW, Rot, [])) zu 15000.0 und kosten (Auto (Opel, Blau, [Navi, Parkhilfe, Parkhilfe])) zu 8660.0 auswerten.

Lösungsvorschlag TE.13

```
(a)
   fun farbmul Blau = 0.6
 2
       farbmul Rosa = 2.0
        farbmul
(b)
   fun ausstattung xs = foldl (fn (Klimaanlage,a) \Rightarrow a + 500.0
                                      (Navi, a) \Rightarrow a + 1500.0
                                      (Parkhilfe, a) \Rightarrow a + 2300.0
 3
                                      (Akustikfunktion, a) \Rightarrow a + 3200.0) 0.0 xs
(c)
 1 fun kosten (Dreirad farbe) = 100.0 + 50.0 * farbmul farbe
 2
       kosten (Auto (BMW, f, a)) = 15000.0 + 2.0 * farbmul f * ausstattung a
               (Auto (Opel, f, a)) = 5000.0 + 1.0 * farbmul f *
 3
                                                                     ausstattung
      | kosten (Auto (Porsche, f, a)) = 60000.0 + 3.5 * farbmul f * ausstattung a
```

Aufgabe TE.14 (Aufgeben ist keine Option)

Es ist in SML möglich, polymorphe Datentypen zu deklarieren. Ein Beispiel hierfür ist der sogenannte Option-Typ:

```
{\tt datatype} \ \ \alpha \ \ {\tt option} \ = \ {\tt SOME} \ \ {\tt of} \ \ \alpha \ \ | \ \ {\tt NONE}
```

Mit ihm kann man beispielsweise Prozeduren bauen, die nur manchmal einen Wert zurückgeben - dann verpackt in \mathtt{SOME} , ansonsten \mathtt{NONE} .

- (a) Schreiben Sie eine Prozedur, die wie div zwei Zahlen a und b durcheinander teilt, jedoch mit options arbeitet. Demzufolge soll, solange die Division erfolgreich funktioniert, SOME (a div b) zurückgegeben werden, andernfalls NONE bei Division durch 0.
- (b) Schreiben Sie die Listenprozeduren hd und tl so, dass sie, anstatt Ausnahmen zu werfen, mit options arbeiten.
- (c) Mithilfe von options können wir Partialordnungen modellieren, anstatt wie bisher nur Totalordnungen. Bei einer Totalordnung ist jedes Element mit jedem vergleichbar und entweder größer, kleiner oder gleich. Bei einer Partialordnung können nun zwei Elemente auch nicht vergleichbar sein.
 - (i) Welchen Typ haben nun partielle Vergleichsprozeduren?
 - (ii) Schreiben Sie eine solche partielle Vergleichsprozedur, die wie Int. compare funktioniert, jedoch nur gerade mit geraden oder ungerade mit ungeraden Zahlen vergleichen kann.

Keine Ihrer Funktionen darf Ausnahmen werfen.

Lösungsvorschlag TE.14

(a)

```
fun divi a 0 = \text{NONE}
| divi a b = \text{SOME} (a div b)

(b)

1 fun hd nil = NONE
2 | hd (x::_) = SOME x
3 fun tl nil = NONE
4 | hd (_::xr) = SOME xr

(c) (i) \forall \alpha : \alpha * \alpha \rightarrow \text{ order option}
(ii)

1 fun compareEven (a,b) = if a mod 2 \Leftrightarrow b mod 2 then NONE else SOME (Int.compare (a,b))
```

Aufgabe TE.15 (Terminkalender)

Nachdem Dieter Schlau bisher zweimal vergessen hat, wann die Programmierung 1-Vorlesung stattfindet, will er sich einen Terminkalender in SML schreiben, der ihm beim Erinnern hilft.

- (a) Deklarieren Sie geeignete Konstruktortypen für die 12 Monate und 7 Wochentage.
- (b) Schreiben Sie eine Prozedur daysOfMonth: bool → month → int, die abhängig davon, ob ein Jahr ein Schaltjahr ist, die Anzahl der Tage eines jeden Monats zurückgibt. Das erste Argument gibt an, ob ein Jahr ein Schaltjahr ist.
- (c) Schreiben Sie eine Prozedur isLeapYear : int → bool, die angibt, ob ein Jahr ein Schaltjahr ist. Zur Erinnerung: Ein Jahr ist ein Schaltjahr, wenn es durch 4 teilbar ist. 2020 ist beispielsweise ein Schaltjahr. Ist das Jahr jedoch auch durch 100 teilbar, so ist es kein Schaltjahr (z.B. 1900) es sei denn, es ist auch durch 400 teilbar, wie beispielsweise 2000, dann ist es ein Schaltjahr.
- (d) Dieter Schlau hat sich nun aus dem dCMS die Liste von Tagen, an denen Programmierung 1-Vorlesung ist, abgetippt. Er stellt dabei Tage als Tupel int * month * int dar, z.B. den ersten Januar dieses Jahres als (1, JANUARY, 2019). Leider ist die Liste ungeordnet. Geben Sie eine Vergleichsprozedur vom Typ (int * month * int) * (int * month * int) → order an, die zwei Daten vergleicht. Verwenden Sie dazu eine Hilfsprozedur, die den Index eines Monats liefert.
- (e) Deklarieren Sie eine Ausnahme InvalidDate. Ändern Sie dann Ihre Vergleichsprozedur so ab, dass sie auch überprüft, ob die beiden Daten jeweils gültig sind. Wenn sie das nicht sind, soll die Prozedur die Ausnahme InvalidDate werfen.

```
(a)
 1 datatype day = MONDAY | TUESDAY | WEDNESDAY | THURSDAY | FRIDAY | SATURDAY | SUNDAY
 2 datatype month = JANUARY | FEBRUARY | MARCH |
                                                  APRIL | MAY | JUNE
                    | JULY | AUGUST | SEPTEMBER | OCTOBER | NOVEMBER |
(b)
 1 fun daysOfMonth true FEBRUARY = 29
         daysOfMonth false FEBRUARY = 28
         daysOfMonth \_ APRIL = 30
 3
         daysOfMonth _
                        JUNE = 30
         {\tt daysOfMonth \_ SEPTEMBER = 30}
         daysOfMonth _ NOVEMBER = 30
         daysOfMonth _ _ = 31
(c) fun isLeapYear k = k \mod 4 = 0 and also (k mod 100 <> 0 orelse k mod 400 = 0)
(d)
```

```
1 fun monthIndex JANUARY = 0
        \mid monthIndex FEBRUARY = 1
 2
        | monthIndex MARCH = 2
 3
 4
        | monthIndex NOVEMBER = 10
        | monthIndex DECEMBER = 11
 6
 7 fun cmpDate ((d1, m1, y1), (d2, m2, y2)) =
        (case Int.compare (y1, y2) of
            EQUAL \Rightarrow (case Int.compare ((monthIndex m1), (monthIndex m2)) of
 9
 10
                      EQUAL \Rightarrow Int.compare (d1, d2)
                              k \Rightarrow k)
 11
                          -
             1
                 k \Rightarrow k)
(e)
  1 exception InvalidDate
 _{2} fun isValidDate (d, m, y) = d > 0 andalso d \ll daysOfMonth (isLeapYear y) m
 _3 fun cmpDate ((d1, m1, y1), (d2, m2, y2)) =
        if isValidDate (d1, m1, y1) orelse isValidDate (d2, m2, y2)
        then (case Int.compare (y1, y2) of
                      EQUAL \Rightarrow (case Int.compare ((monthIndex m1), (monthIndex m2)) of
                               EQUAL \Rightarrow Int.compare (d1, d2)
 7
                               k \Rightarrow k
                 | k \Rightarrow k \rangle
        else raise InvalidDate
 10
```

Aufgabe TE.16 (MyList)

Wir wollen Listen selbst implementieren.

- (a) Erstellen Sie einen Konstruktortyp α mylist, der zwei Konstruktoren besitzt: Leer für die leere Liste und Comb, der wie :: funktioniert.
- (b) Schreiben Sie für Ihre Listen die Prozeduren:

```
length : \alpha mylist \rightarrow int append : \alpha mylist \rightarrow \alpha mylist \rightarrow \alpha mylist rev : \alpha mylist \rightarrow \alpha mylist hd : \alpha mylist \rightarrow \alpha (* Empty *) tl : \alpha mylist \rightarrow \alpha mylist (* Empty *) null : \alpha mylist \rightarrow bool
```

(c) Schreiben Sie für Ihre Listen zusätzlich:

(d) Schreiben Sie Umwandlungsprozeduren:

```
\begin{array}{lll} \text{toList} & : & \alpha & \text{mylist} \to \alpha & \text{list} \\ \text{fromList} & : & \alpha & \text{list} \to \alpha & \text{mylist} \\ \end{array}
```

```
(a) datatype \alpha mylist = Leer | Comb of \alpha * \alpha mylist
```

```
(b)

1 fun length Leer = 0
2 | length (Comb(x, xr)) = 1 + length xr

3
4 fun append Leer ys = ys
5 | append (Comb(x, xr)) ys = Comb(x, append xr ys)

6
7 fun rev Leer = Leer
8 | rev (Comb(x, xr)) = append (rev xr) (Comb(x, Leer))

9
10 fun hd Leer = raise Empty
```

```
| hd (Comb(x, xr)) = x
 12
 _{13} fun tl Leer = raise Empty
     | tl (Comb(x, xr)) = xr
 14
 15
 _{16} fun null Leer = true
   | null (Comb(x, xr)) = false
 17
(c) -
 1 fun map f Leer = Leer
     | map f (Comb(x,xr)) = Comb(f x, map f xr)
 2
 4 fun filter p Leer = Leer
     | filter p (Comb(x,xr)) = if p x then Comb(x, filter p xr)
 6 else filter p xr
 8 \text{ fun foldl f s Leer} = s
     | foldl f s (Comb(x,xr)) = foldl f (f (x,s)) xr
 10
 _{11} fun foldr f s Leer = s
 12 | foldr f s (Comb(x,xr)) = f(x, foldr f s xr)
(d) —
 1 fun toList Leer = nil
    \mid toList (Comb(x,xr)) = x :: toList xr
 2
 _4 fun fromList nil = Leer
    | fromList (x :: xr) = Comb(x, fromList xr)
```

Aufgabe TE.17 (No Nat)

In dieser Aufgabe stellen wir die natürlichen Zahlen mit den Werten des Typs

```
_{1} datatype nat = 0 | S of nat
```

wie folgt dar: $0 \mapsto O$, $1 \mapsto S$, 0, $2 \mapsto S$, (S, O), $3 \mapsto S$, (S, O), und so weiter.

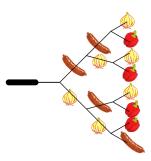
- (a) Deklarieren Sie eine Prozedur pred : nat \rightarrow nat, die zu einer Zahl den Vorgänger liefert. Wenn Sie den Vorgänger von O bestimmen wollen, sollen Sie die exception Empty werfen.
- (b) Deklarieren Sie iter : nat $\rightarrow \alpha \rightarrow (\alpha \rightarrow \alpha) \rightarrow \alpha$ mithilfe von nat.
- (c) Deklarieren Sie für nat eine kaskadierte Prozedur exp die der Operation m^n für natürliche Zahlen entspricht. Verwenden Sie dabei keine Operationen für int.

```
(a) -
  1 \text{ fun pred } 0 = \text{raise Empty}
 _2 | pred (S n) = n
(b) ·
  1 \text{ fun iter 0 s f} = \text{s}
  _{2} | iter (S n) s f = iter n (f s) f
(c) -
  1 fun add 0
                    y = y
      | add (S x) y = add x (S y)
  4 fun mul O
                    y = 0
     | mul (S x) y = add y (mul x y)
 5
  7 \text{ fun } \exp \text{ m } 0 = S \text{ } 0
  8 \mid exp m (S n) = mul m (exp m n)
```

Aufgabe TE.18 (Der Grillspießer)

Sie haben eine grandiose Erfindung gemacht: Ein Grillspieß, an dem man nicht nur linear Dinge aufspießen kann. Er ist ein binärer Baum und sieht so aus:





Und er kann auf beliebige Größe erweitert werden. Toll!

Auf jeden Abschnitt Ihres Grillspießes kann man genau eine Zutat aufspießen. Die verfügbaren Zutaten sind:

Zutat	Köstlichkeit
Zwiebel	2
Paprika	1
Lyoner	3

Dabei gibt die Köstlichkeit einer Zutat an, wie lecker sie ist.

- (a) Definieren Sie einen geeigneten Konstruktortypen zutat, der die verschiedenen Zutaten abbildet. Deklarieren Sie dann eine Prozedur hunger : zutat → int, die die Köstlichkeit einer Zutat berechnet.
- (b) Deklarieren Sie nun einen geeigneten Konstruktortypen grillspiess, welcher einen Ihrer Grillspieße abbilden soll.
- (c) Man kann eine Zutat auf ihrem Grillspieß erst essen, wenn man alle Zutaten gegessen hat, die nach ihr aufgespießt worden sind. Deklarieren Sie eine Prozedur mampf : grillspiess → zutat list, die die Zutaten eines Grillspießes in essbarer Reihenfolge zurück gibt.
- (d) Unter einem ungesunden Grillspieß verstehen wir einen Grillspieß, bei dem beim Aufessen gemäß der Prozedur mampf aus Aufgabenteil (c) die gleiche Zutat zwei mal hintereinander auftaucht. Schreiben Sie eine Prozedur igitt: grillspiess \rightarrow bool, die Ihnen berechnet, ob ein Grillspieß ungesund ist.
- (e) Sie möchten nun aus Ihren zubereiteten Grillspießen den Leckersten auswählen das ist der Grillspieße mit der in der Summe größten Köstlichkeit. Schreiben Sie also eine Vergleichsprozedur, die Grillspieße nach ihrer Köstlichkeit vergleicht. Beachten Sie, dass ein ungesunder Grillspieß dabei per Definition eine Köstlichkeit von -1 hat.

Ob ein Grillspieß ungesund bzw. lecker ist, oder nicht, hängt dabei natürlich von der in (c) geschriebenen Essreihenfolge ab.

Lösungsvorschlag TE.18

(a)

```
datatype zutat = Zwiebel | Paprika | Lyoner

fun hunger Zwiebel = 2

| hunger Paprika = 1
| hunger Lyoner = 3
```

(b) Die Spitze ist leer, und jede Verzweigung speichert die Kinderspieße sowie die jeweils aufgespießte Zutat für jeden Kinderspieß.

```
datatype grillspiess = Spitze
Verzweigung of zutat * grillspiess * zutat * grillspies
```

(c)

```
1 fun mampf Spitze = nil
  _2 | mampf (Verzweigung (z1, g1, z2, g2)) = mampf g1 @ [z1] @ mampf g2 @ [z2]
(d)
 _1 fun igitt spiess =
 _2 let
 3 fun occuresTwice nil = false
      [ \  \, ] occuresTwice [x] = false
         | occuresTwice (x1::x2::xr) = x1 = x2 orelse occuresTwice (x2::xr)
 5
 6 in
 7 occuresTwice (mampf spiess)
 8 end
(e)
  _1 fun compareSpiess (s1, s2) =
 val (s1rf, s2rf) = (mampf s1, mampf s2)

val sum1 = foldl (fn (x,a) \Rightarrow hunger x + a) 0 s1rf

val sum2 = foldl (fn (x,a) \Rightarrow hunger x + a) 0 s2rf
     val sum1 = if igitt s1 then \sim1 else sum1 val sum2 = if igitt s2 then \sim1 else sum2
 8 in
 9 Int.compare (sum1, sum2)
 10 end
```