```
module Stack(Stack, push, pop, top, stackEmpty, newStack) where
           :: a -> Stack a -> Stack a
push
gog
           :: Stack a -> Stack a
           :: Stack a -> a
stackEmpty :: Stack a -> Bool
newStack :: Stack a
data Stack a = EmptyStk
             | Stk a (Stack a)
push x s = Stk x s
pop EmptvStk = error "pop em stack vazia."
pop (Stk _ s) = s
top EmptyStk = error "top em stack vazia."
top (Stk x _) = x
newStack = EmptvStk
stackEmptv EmptvStk = True
stackEmptv _
                   = False
instance (Show a) => Show (Stack a) where
    show (EmptyStk) = "#"
    show (Stk x s) = (show x) ++ "|" ++ (show s)
```

```
module Stack(Stack, push, pop, top, stackEmpty, newStack) where
          :: a -> Stack a -> Stack a
pop
          :: Stack a -> Stack a
          :: Stack a -> a
stackEmpty :: Stack a -> Bool
newStack :: Stack a
data Stack a = Stk [a]
push x (Stk s) = Stk (x:s)
pop (Stk []) = error "pop em stack vazia."
pop (Stk (\_:xs)) = Stk xs
top (Stk []) = error "top em stack vazia."
top (Stk (x:_)) = x
newStack = Stk []
stackEmptv (Stk []) = True
stackEmptv _
                = False
instance (Show a) => Show (Stack a) where
   show (Stk []) = "#"
   show (Stk (x:xs)) = (show x) ++ "|" ++ (show (Stk xs))
```

Queues (filas)

Exemplos:

```
*Main> ex1
2|7|3|#
*Main> ex2
"abc"|"xyz"|#
```

```
*Main> listTOstack [1,2,3,4,5]
1|2|3|4|5|#
*Main> stackTOlist ex2
["abc","xyz"]
*Main> stackTOlist (listTOstack [1,2,3,4,5])
[1,2,3,4,5]
```

Uma **Queue** é uma colecção homegénea de items que implementa a noção de fila de espera, de acordo com o seguinte interface:

enqueue :: a -> Queue a -> Queue coloca um item no fim da fila de espera dequeue :: Queue a -> Queue a remove o item do início da fila de espera front :: Queue a -> a dá o item que está à frente na fila de espera queueEmpty :: Queue a -> Bool testa se a fila de espera está vazia newQueue :: Queue a cria uma fila de espera vazia

Os items da Queue são removidos de acordo com a estratégia FIFO (First In First Out).

Exemplo:

newQueue	enqueue 3	3	en	queu	e 7	3 7	7 en	queue	4	3	7	4
	enqueue 2	3	7	4	2	deq	lueue	7	4	2		
	dequeue	4	2		enqu	eue 5	4	2	5			

170

169

172

171

```
module Queue(Queue, enqueue, dequeue, front, queueEmpty, newQueue) where
enqueue
          :: a -> Oueue a -> Oueue a
dequeue :: Oueue a -> Oueue a
front
          :: Oueue a -> a
queueEmpty :: Queue a -> Bool
newOueue :: Oueue a
data Queue a = 0 [a]
enqueue x (0 q) = 0 (q++[x])
dequeue (0 (:xs)) = 0 xs
dequeue _
                 = error "Fila de espera vazia."
front (Q(x:\underline{})) = x
front _
         = error "Fila de espera vazia."
queueEmpty (Q []) = True
queueEmpty _ = False
newOueue = (0 [1)
instance (Show a) => Show (Queue a) where
    show (Q []) = "."
    show (0 (x:xs)) = "<"++(show x)++(show (0 xs))
```

Exemplos:

```
*Main> q1
<1<6<3.
*Main> queueTOstack q1
3|6|1|#
*Main> invQueue q1
<3<6<1.
```

```
*Main> s1
2|8|9|#
*Main> stackTOqueue s1
<2<8<9.
*Main> invStack s1
9|8|2|#
```

173

module Main where import Stack import Oueue queueTOstack :: Oueue a -> Stack a queueTOstack q = qts q newStack where qts q s queueEmptv q = s| otherwise = qts (dequeue q) (push (front q) s) stackTOqueue :: Stack a -> Oueue a stackTOqueue s = stq s newQueue where stq s q | stackEmpty s = q| otherwise = stq (pop s) (enqueue (top s) q) invQueue :: Queue a -> Queue a invQueue q = stackTOqueue (queueTOstack q) invStack :: Stack a -> Stack a invStack s = queueTOstack (stackTOqueue s) q1 = enqueue 3 (enqueue 6 (enqueue 1 newQueue)) s1 = push 2 (push 8 (push 9 newStack))

Sets (conjuntos)

Um **Set** é uma colecção homegénea de items que implementa a noção de conjunto, de acordo com o sequinte interface:

emptySet :: Set a	cria um conjunto vazio				
setEmpty :: Set a -> Bool	testa se um conjunto é vazio				
inSet :: (Eq a) => a -> Set a -> Bool	testa se um item pertence a um conjunto				
addSet :: (Eq a) => a -> Set a -> Set a	acrescenta um item a um conjunto				
delSet :: (Eq a) => a -> Set a -> Set a	remove um item de um conjunto				
pickSet :: Set a -> a	escolhe um item de um conjunto				

É necessário testar a igualdade entre items, por isso o tipo dos items tem que pertencer à classe Eq. Mas certas implementações do tipo Set podem requerer outras restrições de classe sobre o tipo dos items.

É possível establecer um interface mais rico para o tipo abstracto Set, por exemplo, incluindo operações de união, intersecção ou diferença de conjuntos, embora se consiga definir estas operações à custa do interface actual.

A seguir apresentam-se duas implementações para o tipo abstracto Set.

174

```
module Set(Set. emptySet. setEmpty. inSet. addSet. delSet) where
emptvSet :: Set a
setEmpty :: Set a -> Bool
inSet :: (Eq a) \Rightarrow a \Rightarrow Set a \Rightarrow Bool
addSet :: (Eq a) \Rightarrow a \Rightarrow Set a \Rightarrow Set a
delSet :: (Eq a) \Rightarrow a \Rightarrow Set a \Rightarrow Set a
pickSet :: Set a -> a
data Set a = S [a] -- listas com repetições
emptySet = S []
setEmpty (S []) = True
setEmpty _ = False
inSet _ (S [])
                                 = False
inSet x (S (v:vs)) | x == v = True
                    | otherwise = inSet x (S vs)
addSet x (S s) = S (x:s)
delSet x (S s) = S (delete x s)
delete x [] = []
delete x (v:vs) | x == v = delete x vs
                 | otherwise = v:(delete x vs)
pickSet (S []) = error "Conjunto vazio"
pickSet (S (x:_)) = x
```

Tables (tabelas)

(Table a b) é uma colecção de associações entre chaves do tipo a e valores do tipo b, implementando assim uma função finita, com domínio em a e co-domínio em b, através de uma determinada estrutura de dados.

O tipo abstracto tabela poderá ter o seguinte interface:

```
newTable :: Table a b
findTable :: (Ord a) => a -> Table a b -> Maybe b
updateTable :: (Ord a) => (a,b) -> Table a b -> Table a b
removeTable :: (Ord a) => a -> Table a b -> Table a b
```

Para permitir implementações eficientes destas operações, está-se a exigir que o tipo das chaves pertenca à classe Ord.

A seguir apresentam-se duas implementações distintas para o tipo abstracto tabela:

- usando uma lista de pares (chave, valor) ordenada por ordem crescente das chaves;
- usando uma árvore binária de procura com pares (chave, valor) nos nodos da árvore.

```
module Set(Set, emptySet, setEmpty, inSet, addSet, delSet) where
emptvSet :: Set a
setEmpty :: Set a -> Bool
inSet :: (Eq a) \Rightarrow a \Rightarrow Set a \Rightarrow Bool
addSet :: (Eq a) \Rightarrow a \rightarrow Set a \rightarrow Set a
delSet :: (Eq a) \Rightarrow a \Rightarrow Set a \Rightarrow Set a
pickSet :: Set a -> a
data Set a = S [a] -- listas sem repetições
emptySet = S []
setEmpty (S []) = True
setEmpty _
             = False
inSet (S [1)
                               = False
inSet x (S (y:ys)) | x == y = True
                    | otherwise = inSet x (S vs)
addSet x (S s) | (elem x s) = S s
                | otherwise = S (x:s)
delSet x (S s) = S (delete x s)
delete x [] = []
delete x (y:ys) | x == y = ys
                 | otherwise = y:(delete x ys)
pickSet (S []) = error "Conjunto vazio"
pickSet (S (x:_)) = x
```

```
module Table(Table, newTable, findTable, updateTable, removeTable) where
newTable
           :: Table a b
findTable :: (Ord a) => a -> Table a b -> Maybe b
updateTable :: (Ord a) => (a,b) -> Table a b -> Table a b
removeTable :: (Ord a) => a -> Table a b -> Table a b
data Table a b = Tab [(a,b)] -- lista ordenada por ordem crescente
newTable = Tab []
findTable (Tab []) = Nothing
findTable x (Tab ((c.v):cvs))
                 | x < c = Nothing
                 | x == c = Just v
                 | x > c = findTable x (Tab cvs)
updateTable (x,z) (Tab []) = Tab [(x,z)]
updateTable (x,z) (Tab ((c,v):cvs))
                 | x < c = Tab ((x,z):(c,v):cvs)
                 | x == c = Tab ((c,z):cvs)
                 | x > c = let (Tab t) = updateTable (x,z) (Tab cvs)
                           in Tab ((c.v):t)
```

179

177

{- -- continuação do slide anterior -- -}

Evita-se derivar o método show de forma automática, para não revelar a implementação do tipo abstracto.

{- -- continuação do slide anterior -- -}

181

```
module Table(Table, newTable, findTable, updateTable, removeTable) where
newTable
            :: Table a b
findTable :: (Ord a) => a -> Table a b -> Maybe b
updateTable :: (Ord a) => (a.b) -> Table a b -> Table a b
removeTable :: (Ord a) => a -> Table a b -> Table a b
                        -- Arvore binaria de procura
data Table a b = Empty
               | Node (a,b) (Table a b) (Table a b)
newTable = Empty
findTable Empty = Nothing
findTable x (Node (c.v) e d)
                   | x < c = findTable x e
                   | x == c = Just v
                   | x > c = findTable x d
updateTable (x,z) Empty = Node (x,z) Empty Empty
updateTable (x,z) (Node (c,v) e d)
                   | x < c = Node (c,v) (updateTable (x,z) e) d
                   | x == c = Node (c,z) e d
                   | x > c = Node (c.v) e (updateTable (x.z) d)
```

```
{- -- continua -- -}
```

Just ("Helena", 15) *Main> findTable 8888 (pauta info) *Main> pauta info Nothing 1111 ("Mario",14) *Main> removeTable 9999 (pauta info) 2222 ("Rui",17) 1111 ("Mario",14) 3333 ("Teresa",12) 2222 ("Rui".17) 5555 ("Helena",15) 3333 ("Teresa",12) 7777 ("Pedro".15) ("Helena", 15) 5555 9999 ("Pedro", 10) 7777 ("Pedro".15)

*Main> findTable 5555 (pauta info)

Como estará a tabela implementada?

Exemplos: