```
1. Să se găsească cuvintele care au lungimea cel puțin egală
cu 10 caractere în două moduri:
        1) folosind filter
        2) folosind list comprehensions
- }
findStringsLongerThanTenChars :: [String] -> [String]
findStringsLongerThanTenChars l = filter (\x -> length x >= 10) l
findStringsLongerThanTenChars2 :: [String] -> [String]
findStringsLongerThanTenChars2 l = [x \mid x \leftarrow l, length x >= 10]
{ -
    2. Să se construiască o listă de perechi de tip (string,
lungime string) în două moduri:
        1) folosind map
        2) folosind list comprehensions
- }
buildPairsStringLength :: [String] -> [(String, Int)]
buildPairsStringLength 1 = map(x -> (x, length x)) 1
buildPairsStringLength2 :: [String] -> [(String, Int)]
buildPairsStringLength2 1 = [(x, length x) | x <- 1]
{ -
    3. Implementați, folosind obligatoriu list-comprehensions,
operații pe mulțimi:
    intersecție, diferență, produs cartezian. Utilizați ulterior
functiile definite anterior
    pentru a reprezenta reuniunea mulțimilor.
- }
setIntersection :: Eq a => [a] -> [a] -> [a]
setIntersection a b = [x \mid x \leftarrow a, x \text{ `elem` b}]
setDiff :: Eq a \Rightarrow [a] \Rightarrow [a] \Rightarrow [a]
setDiff a b = [x \mid x \leftarrow a, x \text{ `notElem` b}]
cartProduct :: [a] -> [b] -> [(a, b)]
cartProduct a b = [(x, y) | x < -a, y < -b]
setUnion :: Eq a \Rightarrow [a] \Rightarrow [a]
setUnion a b = a ++ setDiff b (setIntersection a b)
naturals = [0..]
naturals = iter 0
    where iter x = x: iter (x + 1)
```

{ -

```
> :t iterate
iterate :: (a -> a) -> a -> [a]
naturals = iterate (\x -> x + 1) 0 -- SAU
naturals = iterate (+ 1) 0
ones = repeat 1 -- [1, 1, 1, ...]
onesTwos = intersperse 2 ones -- [1, 2, 1, 2, ..]
fibs = 0 : 1 : zipWith (+) fibs (tail fibs) -- sirul lui Fibonacci
powsOfTwo = iterate (* 2) 1 -- puterile lui 2
palindromes = filter isPalindrome [0..] -- palindroame
    where
    isPalindrome x = show x == reverse (show x) -- truc: reprezint
numarul ca String
f \ \ x = f \ x
length $3:[1, 2] -- length (3:[1, 2])
sum xs = foldl (+) 0 xs
sum = foldl (+) 0
(.) :: (b \rightarrow c) \rightarrow (a \rightarrow b) \rightarrow a \rightarrow c
> length (tail (zip [1,2,3,4] ("abc" ++ "d")))
> length $ tail $ zip [1,2,3,4] $ "abc" ++ "d"
> (length . tail . zip [1,2,3,4]) ("abc" ++ "d")
> length . tail . zip [1,2,3,4] $ "abc" ++ "d"
flip :: (a -> b -> c) -> b -> a -> c
flip f x y = f y x
> :t map
map :: (a \rightarrow b) \rightarrow [a] \rightarrow [b]
> :t flip map
flip map :: [a] -> (a -> b) -> [b]
myIntersperse :: a -> [a] -> [a]
myIntersperse y = foldr (++) [] . map (: [y])
```

```
Haskell
if a < 0 then
    if (a > 10)
        then a * a
        else 0
    else -1
Definirea unei functii:
Haskell
-- cu `if .. else .. then`
sumList :: [Int] -> Int
sumList l = if null l then 0 else head l + sumList (tail l)
-- cu gărzi
sumList3 :: [Int] -> Int
sumList3 1
    | null 1 = 0
    | otherwise = head 1 + sumList3 (tail 1)
-- cu `case .. of`
sumList4 :: [Int] -> Int
sumList4 l = case l of
    [] -> 0
    (x:x1) \rightarrow x + sumList4 x1
-- cu pattern matching (sintactic sugar pentru varianta cu `case`
de mai sus)
sumList2 :: [Int] -> Int
sumList2 [] = 0
sumList2 (x:x1) = x + sumList2 x1
Functionale:
-- map
map (\x -> x + 1) [1, 2, 3, 4] -- [2, 3, 4, 5]
map (+1) [1, 2, 3, 4] -- [2, 3, 4, 5]
-- filter
filter (\x -> mod x 2 == 0) [1, 2, 3, 3, 4, 5, 6] -- [2, 4, 6]
-- foldl
reverse \$ foldl (\acc x -> x : acc) [] [1, 2, 3, 4, 5] -- [1, 2,
3, 4, 5]
-- foldr
foldr (\x acc -> x : acc) [] [1, 2, 3, 4, 5] -- [1, 2, 3, 4, 5]
Observăm că, spre deosebire de Racket, în Haskell funcționalele
foldl și foldr primesc funcții cu semnături diferite:
fold1 :: (b -> a -> b) -> b -> [a] -> b (funcția ajutătoare
primește acumulatorul și apoi elementul curent)
```

Sintaxa if:

```
Legări:
-- cu let
fa =
   let c = a
       b = a + 1
    in (c + b) -- let din Racket
g a =
   let c = a
       b = c + 1
    in (c + b) -- let* din Racket
h a =
    let c = b
       b = a + 1
    in (c + b) -- letrec din Racket, aici nu avem eroare datorită
evaluării leneșe
-- cu where
f'a = (c + b)
   where
       c = a
       b = a + 1 -- let din Racket
g'a = (c + b)
   where
       c = a
       b = c + 1 -- let* din Racket
h' a = (c + b)
   where
       c = b
       b = a + 1 -- letrec din Racket, aici nu avem eroare
datorită evaluării leneșe
```

foldr :: (a -> b -> b) -> b -> [a] -> b (funcția ajutătoare

primeşte elementul curent şi apoi acumulatorul)