

Uvod u interaktivno dokazivanje teorema

Vežbe 09

Zadatak 1 *Tip: list.*

Diskutovati o sledećim termovima i vrednostima.

```
term []  
term 1 # 2 # []  
term (1::nat) # 2 # []  
term [1, 2]  
term [1::nat, 2]
```

```
value [1..5]  
value [1..<5]
```

```
term sum-list  
value sum-list [1..<5]
```

```
term map  
term λ x. f x  
value map (λ x. x^2) [1..<5]
```

```
value sum-list (map (λ x. x^2) [1..<5])  
value ∑ x ← [1..<5]. x^2
```

```
term fold  
term foldr  
term foldl  
value fold (λ x acc. x^2 + acc) [1..<5] (0::nat)  
value foldr (λ x acc. x^2 + acc) [1..<5] (0::nat)  
value foldl (λ acc x. x^2 + acc) (0::nat) [1..<5]
```

```
term filter  
value filter (λ x. x > 2) [1..<5]
```

Zadatak 2 *Algebarski tip podataka: lista.*

Definisati polimorfan algebarski tip podataka *'a lista* koji predstavlja listu elemenata polimorfong tipa *'a*.

```
datatype 'a lista = Prazna  
                | Dodaj 'a 'a lista
```

```
term Dodaj (1::nat) (Dodaj 2 (Dodaj 3 Prazna))
```

Definisati funkcije *duzina' :: 'a lista ⇒ nat*, *nadovezi' :: 'a lista ⇒ 'a lista ⇒ 'a lista*, *obrni' :: 'a lista ⇒ 'a lista* primitivnom rekurzijom koje računaju dužinu liste, nadoveziju i obrću liste tipa *'a lista*.

primrec *duzina'* :: 'a lista \Rightarrow nat **where**

duzina' Prazna = 0

| *duzina'* (Dodaj - xs) = 1 + *duzina'* xs

primrec *nadovezi'* :: 'a lista \Rightarrow 'a lista \Rightarrow 'a lista **where**

nadovezi' Prazna ys = ys

| *nadovezi'* (Dodaj x xs) ys = Dodaj x (*nadovezi'* xs ys)

primrec *obrni'* :: 'a lista \Rightarrow 'a lista **where**

obrni' Prazna = Prazna

| *obrni'* (Dodaj x xs) = *nadovezi'* (*obrni'* xs) (Dodaj x Prazna)

Zadatak 3 *Osnovne funkcije nad listama.*

Definisati funkciju *duzina* :: 'a list \Rightarrow nat primitivnom rekurzijom koja računa dužinu liste tipa 'a list. Pokazati da su *duzina* i *length* ekvivalentne funkcije.

primrec *duzina* :: 'a list \Rightarrow nat **where**

duzina [] = 0

| *duzina* (x # xs) = 1 + *duzina* xs

lemma *duzina-length*:

shows *duzina* xs = *length* xs

by (*induction* xs) *auto*

Definisati funkciju *prebroj* :: ('a::equal) \Rightarrow 'a list \Rightarrow nat primitivnom rekurzijom koja računa koliko se puta javlja element tipa 'a::equal u listi tipa ('a::equal) list. Pokazati da je *prebroj* a xs \leq *length* xs.

primrec *prebroj* :: ('a::equal) \Rightarrow 'a list \Rightarrow nat **where**

prebroj a [] = 0

| *prebroj* a (x # xs) = (if a = x then 1 + *prebroj* a xs else *prebroj* a xs)

lemma *prebroj a xs \leq length xs*

by (*induction* xs) *auto*

term *count-list*

Definisati funkciju *sadrzi* :: ('a::equal) \Rightarrow 'a list \Rightarrow bool primitivnom rekurzijom koja ispituje da li se element tipa 'a::equal javlja u listi tipa ('a::equal) list. Pokazati da je *sadrzi* a xs = $a \in$ set xs

primrec *sadrzi* :: ('a::equal) \Rightarrow 'a list \Rightarrow bool **where**

sadrzi a [] \longleftrightarrow False

| *sadrzi* a (x # xs) \longleftrightarrow a = x \vee *sadrzi* a xs

lemma *sadrzi a xs \longleftrightarrow a \in set xs*

by (*induction* xs) *auto*

Definisati funkciju *skup* :: 'a list \Rightarrow 'a set primitivnom rekurzijom koja vraća skup tipa 'a set koji je sačinjen od elemenata liste tipa 'a list. Pokazati da je *skup* xs = set xs.

primrec *skup* :: 'a list \Rightarrow 'a set **where**

skup [] = {}

| *skup* (x # xs) = {x} \cup *skup* xs

lemma *skup xs = set xs*
by (*induction xs*) *auto*

Definisati funkciju *nadovezi* :: 'a list \Rightarrow 'a list \Rightarrow 'a list primitivnom rekurzijom koja nadovezuje jednu listu na drugu tipa 'a list. Pokazati da je ekvivalentna ugrađenoj funkciji *append* ili infiksom operatoru @.

primrec *nadovezi* :: 'a list \Rightarrow 'a list \Rightarrow 'a list **where**
nadovezi [] *ys* = *ys*
| *nadovezi* (*x* # *xs*) *ys* = *x* # *nadovezi xs ys*

lemma *nadovezi-append*:
shows *nadovezi xs ys = xs @ ys*
by (*induction xs*) *auto*

Formulisati i pokazati da je dužina dve nedovezane liste, zbir dužina pojedinačnih listi. Orediti i dokazati osobine za funkcije *skup* i *nadovezi*, kao i za *sadrzi* i *nadovezi*.

lemma *duzina-nadovezi*:
shows *duzina (nadovezi xs ys) = duzina xs + duzina ys*
by (*induction xs*) *auto*

lemma *skup-nadovezi*:
shows *skup (nadovezi xs ys) = skup xs \cup skup ys*
by (*induction xs*) *auto*

lemma *sadrzi-nadovezi*:
shows *sadrzi a (nadovezi xs ys) = sadrzi a xs \vee sadrzi a ys*
by (*induction xs*) *auto*

Zadatak 4 Obrtanje liste.

Definisati funkciju *obrni* :: 'a list \Rightarrow 'a list primitivnom rekurzijom koja obrće listu tipa 'a list. Pokazati da funkcija je *obrni* ekvivalentna funkciji *rev*. Nakon toga pokazati da je dvostruko obrnuta lista ekvivalentna početnoj listi.

Napomena: Pri definisanju funkcije *obrni* nije dozvoljeno koristiti operator nadovezivanje @.
Savet: Potrebno je definisati pomoćne leme.

primrec *obrni* :: 'a list \Rightarrow 'a list **where**
obrni [] = []
| *obrni* (*x* # *xs*) = *nadovezi (obrni xs) [x]*

lemma *obrni-rev*:
shows *obrni xs = rev xs*
by (*induction xs*) (*auto simp add: nadovezi-append*)

lemma *nadovezi-asoc*:
shows *nadovezi (nadovezi xs ys) zs = nadovezi xs (nadovezi ys zs)*
by (*induction xs*) *auto*

lemma *nadovezi-Nil-desno [simp]*:
shows *nadovezi xs [] = xs*
by (*induction xs*) *auto*

lemma *obrni-nadovezi* [*simp*]:

shows $\text{obrni} (\text{nadovezi } xs \ ys) = \text{nadovezi} (\text{obrni } ys) (\text{obrni } xs)$
by (*induction xs*) (*auto simp add: nadovezi-asoc*)

lemma *obrni-obrni-id*: $\text{obrni} (\text{obrni } xs) = xs$

by (*induction xs*) *auto*

Definisati funkciju $\text{snoc} :: 'a \Rightarrow 'a \text{ list} \Rightarrow 'a \text{ list}$ koja dodaje element na kraj liste, i funkciju $\text{rev-snoc} :: 'a \text{ list} \Rightarrow 'a \text{ list}$ koja uz pomoć funkcije snoc obrće elemente liste. Da li rev-snoc popravlja složenost obrtanja liste?

primrec $\text{snoc} :: 'a \Rightarrow 'a \text{ list} \Rightarrow 'a \text{ list}$ **where**

$\text{snoc } a \ [] = [a]$

| $\text{snoc } a (x \# xs) = x \# \text{snoc } a \ xs$

primrec $\text{rev-snoc} :: 'a \text{ list} \Rightarrow 'a \text{ list}$ **where**

$\text{rev-snoc} \ [] = []$

| $\text{rev-snoc} (x \# xs) = \text{snoc } x (\text{rev-snoc } xs)$

Definisati funkciju itrev koja obrće listu iterativno.

Savet: Koristiti pomoćnu listu.

primrec $\text{itrev} :: 'a \text{ list} \Rightarrow 'a \text{ list} \Rightarrow 'a \text{ list}$ **where**

$\text{itrev} \ [] \ ys = ys$

| $\text{itrev} (x \# xs) \ ys = \text{itrev } xs (x \# ys)$

Pokazati da je funkcija itrev ekvivalentna ugrađenoj funkciji rev , kada je inicijalna pomoćna lista prazna.

lemma *itrev-rev-append*:

shows $\text{itrev } xs \ ys = \text{rev } xs \ @ \ ys$

by (*induction xs arbitrary: ys*) *auto*

lemma *itrev-rev*:

shows $\text{itrev } xs \ [] = \text{rev } xs$

by (*induction xs*) (*auto simp add: itrev-rev-append*)

Pomoću funkcije fold opisati obrtanje liste. Pokazati ekvivalentnost funkciji itrev sa obrtanjem liste preko fold -a.

lemma *fold-Cons-append*:

shows $\text{fold} (\#) \ xs \ ys \ @ \ zs = \text{fold} (\#) \ xs \ (ys \ @ \ zs)$

by (*induction xs arbitrary: ys zs*) *auto*

lemma *itrev-fold-Cons*:

shows $\text{itrev } xs \ ys = \text{fold} (\#) \ xs \ ys$

by (*induction xs arbitrary: ys*) (*auto simp add: itrev-rev-append fold-Cons-append*)

Zadatak 5 *Zamena u listi.*

Definisati funkciju $\text{zameni} :: 'a \Rightarrow 'a \Rightarrow 'a \text{ list} \Rightarrow 'a \text{ list}$ primitivnom rekurzijom, tako da $\text{zameni } a \ b \ xs$ u listi xs zamenjuje sva pojavljivanja elementa a sa elementom b . Pokazati da je funkcija zameni korektna preko zadatih lema.

primrec *zameni* :: 'a ⇒ 'a ⇒ 'a list ⇒ 'a list **where**
zameni a b [] = []
| *zameni* a b (x # xs) =
 (if a = x then b # *zameni* a b xs else x # *zameni* a b xs)

lemma *zameni-length*: $\text{length } (\text{zameni } a \ b \ xs) = \text{length } xs$
by (*induction xs*) *auto*

lemma *zameni-set*: $a \neq b \implies a \notin \text{set } (\text{zameni } a \ b \ xs)$
by (*induction xs*) *auto*

lemma *zameni-set2*: $b \in \text{set } xs \implies b \in \text{set } (\text{zameni } a \ b \ xs)$
by (*induction xs*) *auto*

Definisati funkciju *zameni'* koja u listi zamenjuje određeni element drugim elementom. Funkcija *zameni'* treba da bude repno rekurzivna.

Savet: Kao u primeru *itrev* koristiti pomoćnu listu.

primrec *zameni'* :: 'a ⇒ 'a ⇒ 'a list ⇒ 'a list ⇒ 'a list **where**
zameni' - - [] ys = rev ys
| *zameni'* a b (x # xs) ys =
 (if a = x then *zameni'* a b xs (b # ys) else *zameni'* a b xs (x # ys))

lemma *zameni'-len-gen*: $\text{length } (\text{zameni}' \ a \ b \ xs \ ys) = \text{length } xs + \text{length } ys$
by (*induction xs arbitrary: ys a b*) *auto*

lemma *zameni'-len*: $\text{length } (\text{zameni}' \ a \ b \ xs \ []) = \text{length } xs$
by (*induction xs*) (*auto simp add: zameni'-len-gen*)

lemma *zameni'-set-gen*: $(a \neq b \wedge a \notin \text{set } ys) \implies a \notin \text{set } (\text{zameni}' \ a \ b \ xs \ ys)$
by (*induction xs arbitrary: ys a b*) *auto*

lemma *zameni'-set*: $a \neq b \implies a \notin \text{set } (\text{zameni}' \ a \ b \ xs \ [])$
by (*induction xs*) (*auto simp add: zameni'-set-gen*)

lemma *zameni'-set2-gen*: $(b \in \text{set } xs \vee b \in \text{set } ys) \implies b \in \text{set } (\text{zameni}' \ a \ b \ xs \ ys)$
by (*induction xs arbitrary: ys a b*) *auto*

lemma *zameni'-set2*: $b \in \text{set } xs \implies b \in \text{set } (\text{zameni}' \ a \ b \ xs \ [])$
by (*induction xs*) (*auto simp add: zameni'-set2-gen*)