

Principi programskih jezikov

1. izpit, 21. junij 2022

Ime in priimek

1	
2	
3	
Σ	

Vpisna številka

NAVODILA

- **Ne odpirajte te pole**, dokler ne dobite dovoljenja.
- **Preden začnete reševati test:**
 - Vpišite svoje podatke na testno polo z velikimi tiskanimi črkami.
 - Na vidno mesto položite osebni dokument s sliko in študentsko izkaznico.
 - Preverite, da imate mobitel izklopljen in spravljen v torbi.
 - Prijavite se na spletno učilnico, kamor boste oddajali nekatere odgovore.
- Dovoljeni pripomočki: pisalo, brisalo, USB ključ, in poljubno pisno gradivo.
- Rešitve vpisujte v polo ali jih oddajte preko spletnne učilnice. Pri odgovorih, ki ste jih oddali preko spletnne učilnice, na izpitno nalogo napišite “glej spletno učilnico – datoteka <ime_datoteke>”.
- Če kaj potrebujete, prosite asistenta, ne sosedov.
- **Med izpitom ne zapuščajte svojega mesta** brez dovoljenja.
- Testna pola vam bo odvzeta **brez nadaljnjih opozoril**, če:
 - komunicirate s komerkoli, razen z asistentom,
 - komu podate kak predmet ali list papirja,
 - odrinete svoje gradivo, da ga lahko vidi kdo drug,
 - na kak drug način prepisujete ali pomagate komu prepisovati,
 - imate na vidnem mestu mobitel ali druge elektronske naprave.
- **Ob koncu izpita:**
 - Ko asistent razglasí konec izpita, **takoj** nehajte in zaprite testno polo.
 - **Ne vstajajte**, ampak počakajte, da asistent pobere **vse** testne pole.
 - **Testno polo morate nujno oddati.**
- Čas pisanja je 120 minut. Na vidnem mestu je zapisano, do kdaj imate čas.
- Predvideni ocenjevalni kriterij:
 1. ≥ 90 točk, ocena 10
 2. ≥ 80 točk, ocena 9
 3. ≥ 70 točk, ocena 8
 4. ≥ 60 točk, ocena 7
 5. ≥ 50 točk, ocena 6

Veliko uspeha!

1. naloga (42 točk)

Programerji elbonijskega ministrstva za digitalizacijo so v OCamlu sestavili leksični analizator `elb_lexer` in razčlenjevalnik `elb_parser`:

```
type lexeme = PLUS | MINUS | TIMES | CONST of int

type expr =
| Num of int
| Add of expr * expr
| Sub of expr * expr
| Mul of expr * expr

let elb_lexer (string_expression : string) : lexeme list =
  let f = function
    | "-" -> MINUS
    | "+" -> PLUS
    | "*" -> TIMES
    | n -> CONST (int_of_string n)
  in
  List.map f
  (List.filter ((<>) "") (String.split_on_char ' ' string_expression))

let elb_parser (lexemes : lexeme list) : expr =
  let rec loop stack lexemes =
    match stack, lexemes with
    | s,           CONST n :: rest -> loop (Num n :: s) rest
    | e1 :: e2 :: s, PLUS      :: rest -> loop (Add (e2, e1) :: s) rest
    | e1 :: e2 :: s, MINUS     :: rest -> loop (Sub (e2, e1) :: s) rest
    | e1 :: e2 :: s, TIMES     :: rest -> loop (Mul (e2, e1) :: s) rest
    | [e], [] -> e
    | _ -> failwith "cannot parse"
  in
  loop [] lexemes
```

Na žalost so izgubili celotno dokumentacijo in sedaj ne vedo, kaj so pravzaprav implementirali.

a) (7 točk) Narišite drevo abstraktne sintakse, ki ga dobimo, ko razčlenimo niz

"100 2 3 + + 4 - 5 666 - *"

b) (7 točk) Profesor Bauer, ki je gostujoči profesor na Elbonijski univerzi, je obljubil nagrado v višini 700000000000 elbonijskih izpitnih točk, kar je ekvivalentno 7 točkam na tem izpitu, vsakomur, ki iz zgornje kode pravilno rekonstruira elbonijsko slovnico za aritmetične izraze. Zapišite jo v obliki BNF.

c) (7 točk) V Haskellu ali OCamlu implementirajte katerokoli funkcijo, ki ima glavni tip

```
('a -> 'b -> 'c) -> 'b -> 'a -> 'c
```

d) (7 točk) V OCamlu uporabimo modul z naslednjim podpisom:

```
module type COMBINATORS =
sig
  val succ : int -> int
  val const : 'a -> 'b -> 'a
  val flip : ('a -> 'b -> 'c) -> 'b -> 'a -> 'c
  val negate : ('a -> bool) -> 'a -> bool
end
```

Kakšnega tipa je izraz `flip const negate succ`?

e) (7 točk) V λ -računu definiramo Churchova števila takole:

$$\begin{aligned}\bar{0} &:= \lambda f x . x \\ \bar{1} &:= \lambda f x . f x \\ \bar{2} &:= \lambda f x . f(f x) \\ \bar{3} &:= \lambda f x . f(f(f x)) \\ &\vdots\end{aligned}$$

Zapišite λ -izraz Even, da za vsak $n \in \mathbb{N}$ velja

$$\text{Even } \bar{n} = \begin{cases} \text{true} & \text{če je } n \text{ sodo število,} \\ \text{false} & \text{če je } n \text{ liho število.} \end{cases}$$

Pri tem je **true** := $\lambda x y . x$ in **false** := $\lambda x y . y$. Na primer $\text{Even } \bar{4} \bar{2} = \text{true}$.

f) (7 točk) V λ -računu definiramo Scott-Churchova števila takole:

$$\begin{aligned}\hat{0} &:= \lambda f x . x \\ \hat{1} &:= \lambda f x . f \hat{0} x \\ \hat{2} &:= \lambda f x . f \hat{1}(f \hat{0} x) \\ \hat{3} &:= \lambda f x . f \hat{2}(f \hat{1}(f \hat{0} x)) \\ &\vdots\end{aligned}$$

Zapišite λ -izraz Odd, da za vsak $n \in \mathbb{N}$ velja

$$\text{Odd } \hat{n} = \begin{cases} \text{true} & \text{če je } n \text{ liho število,} \\ \text{false} & \text{če je } n \text{ sodo število.} \end{cases}$$

Pri tem je **true** := $\lambda x y . x$ in **false** := $\lambda x y . y$. Na primer $\text{Odd } \hat{4} \hat{2} = \text{false}$.

2. naloga (30 točk)

a) (20 točk) Andrej je zapisal program, kjer sta $p, q \in \mathbb{Z}$:

```
x := p ;
y := q ;
while not (x = y) do
  x := x - 1 ;
  y := y + 1
done
```

Dokažite delno pravilnost programa P glede na spodnjo specifikacijo. Iz rešitve naj bo jasno razvidna invarianta zanke while. Operator \div predstavlja celoštevilsko deljenje in velja $p, q \in \mathbb{Z}$.

$\{ \text{ true } \}$

$x := p ;$

$y := q ;$

while not ($x = y$) **do**

$x := x - 1 ;$

$y := y + 1$

done

$$\{x = (p + q) \div 2\}$$

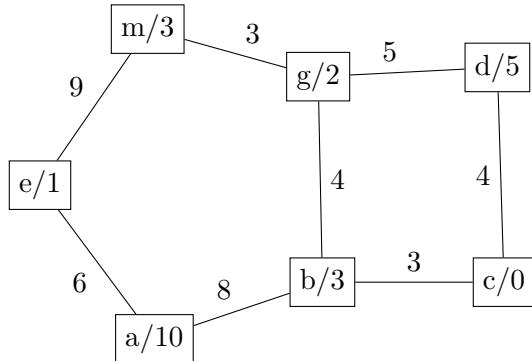
b) (10 točk) Ali program P zagotovo ustreza tudi naslednji specifikaciji za *popolno* pravilnost?

```
[ p ≥ q ]
x := p ;
y := q ;
while not (x = y) do
    x := x - 1 ;
    y := y + 1
done
[ x = (p + q) ÷ 2 ]
```

Odgovor utemeljite z dokazom ali podajte protiprimer.

3. naloga (38 točk)

Klemen je pred spanjem pogledal vse epizode »Black mirror«, zdaj pa ga tlači nočna mora, v kateri se vozi z avtom po cestnem omrežju, prikazanem na sliki.



Oznake na povezavah so dolzine dvosmernih cest, ki povezujejo vozlišča. V vsakem vozlišču je zaloga goriva, na primer v vozlišču d je 5 enot goriva. Preden se Klemen odpelje iz vozlišča, vedno dotoči vse razpoložljivo gorivo. V sanjah ima avto dovolj velik rezervoar, da se nikoli ne napolni do konca. Avto porabi eno enoto goriva za eno enoto razdalje. Primer: če ima avto 2 enoti goriva v rezervoarju, se lahko pelje po poti a–b–c, ne more pa se peljati po poti a–e–m, ker mu za povezavo e–m zmanjka goriva.

Da bo nočna mora popolna, bomo Klemna usmerjali s prologom. Začetne zaloge goriva v vozliščih in cestne povezave predstavimo s predikatoma `zacetne_zaloge` in `cesta`:

```
zacetne_zaloge([a/10, b/3, c/0, d/5, e/1, m/3, g/2]).
```

```
cesta(a, b, 8).
cesta(b, c, 3).
cesta(c, d, 4).
cesta(a, e, 6).
cesta(e, m, 9).
cesta(m, g, 3).
cesta(g, d, 5).
cesta(g, b, 4).
```

Pozor, `cesta` navaja samo po eno od obeh smeri.

a) (8 točk) Sestavite predikat `sprazni(V, Z1, Z2)`, ki sprazni zaloge goriva v vozlišču V, pri čemer so Z1 trenutne zaloge in Z2 zaloge, ko spraznimo v. Primer:

```
?- sprazni(c, [a/5, b/3, c/4, d/8], Z2).
Z2 = [a/5, b/3, c/0, d/8].
```

b) (8 točk) Sestavite predikat `natoci(V, G1, Z1, G2, Z2)`, ki sprejme vozlišče `V`, trenutno gorivo v avtu `G1` in zaloge `Z1`. Gorivo iz vozlišča `V` pretoči v avto, da dobi novo stanje goriva `G2` in zaloge `Z2`. Primer:

```
?- natoci(c, 4, [a/5, b/3, c/4, d/8], G2, Z2).
G2 = 8, Z2 = [a/5, b/3, c/0, d/8].
```

c) (8 točk) Sestavite predikat `etapa(V1, G1, Z1, V2, G2, Z2)`, ki prevozi cesto med `V1` in `V2`, če ta obstaja in če ima avto dovolj goriva. Pred etapo dotoči zalogu iz `V1`. Pri tem sta `G1` in `Z1` začetno gorivo v avtu in vozliščih, ter `G2` in `Z2` končno gorivo v avtu in vozliščih. Primeri:

```
?- etapa(a, 5, [a/10, b/3, c/0, d/5, e/1, m/3, g/2], b, G2, Z2).
G2 = 7, Z2 = [a/0, b/3, c/0, d/5, e/1, m/3, g/2].
?- etapa(a, 5, [a/10, b/3, c/0, d/5, e/1, m/3, g/2], c, G2, Z2).
false.
?- etapa(e, 5, [a/10, b/3, c/0, d/5, e/1, m/3, g/2], m, G2, Z2).
false.
?- etapa(e, 9, [a/10, b/3, c/0, d/5, e/1, m/3, g/2], m, G2, Z2).
G2 = 1, Z2 = [a/10, b/3, c/0, d/5, e/0, m/3, g/2].
```

d) (8 točk) Sestavite predikat `pot(L, G1, Z1, G2, Z2)`, ki prevozi pot, navedeno v seznamu vozlišč `L`, če je to možno. Pri tem sta `G1` in `Z1` začetno gorivo v avtu in vozliščih, ter `G2` in `Z2` končno gorivo v avtu in vozliščih. Pozor, pot lahko vodi večkrat skozi isto vozlišče. Primeri:

```
?- pot([a], 0, [a/10, b/3, c/0, d/5, e/1, m/3, g/2], G2, Z2).
G2 = 0, Z2 = [a/10, b/3, c/0, d/5, e/1, m/3, g/2].
?- pot([a, b, c, d], 0, [a/10, b/3, c/0, d/5, e/1, m/3, g/2], G2, Z2).
false.
?- pot([a, b, c, d], 5, [a/10, b/3, c/0, d/5, e/1, m/3, g/2], G2, Z2).
G2 = 3, Z2 = [a/0, b/0, c/0, d/5, e/1, m/3, g/2].
```

e) (6 točk) Navedite poizvedbo, ki ugotovi, ali lahko avto prevozi pot `a-e-m-g-b-c-d-g-b-a`, če je na začetku v rezervoarju 22 enot goriva. Začetne zaloge v vozliščih so navedene s predikatom `zacetne_zaloge`. Kakšen je odgovor?