

Za niz znakova  $w$  i za ulazni znak  $a$  definira se funkcija  $\delta(q, wa) = \delta(\delta^*(q, w), a)$ .

(OZNAČI: TOČNO ili NETOČNO)

- ☒ a) TOČNO
- ☐ b) NETOČNO

Zadan je DKA  $M = (\{q, p\}, \{0, 1\}, \{\delta(q, 0) = p, \delta(q, 1) = p, \delta(p, 0) = p, \delta(p, 1) = p\}, q, \{q, p\})$ . Automat prihvata skup nizova:

(OZNAČI TOČNI NAVOD)

- ☒ a) niti jedan od gornjih navoda nije točan
- ☐ b) prazni skup
- ☒ c) skup u kojemu su svi nizovi osim praznog
- ☐ d) skup u kojemu je samo prazni niz

Za dani jezik  $L$  moguće je izgraditi DKA  $M$  koji ima \_\_\_\_\_ broj stanja od bilo kojeg drugog DKA  $M'$  koji prihvća isti jezik  $L$ .

(NADOPUNI REČENICU)

- ☐ a) manji
- ☐ b)
- ☒ c) manji ili jednak

Drugi korak rada algoritma traženja dohvatljivih stanja DKA  $M=(Q, \Sigma, \delta, q_0, F)$ :  
Lista  $DS$  proširi se skupom stanja  $\{p \mid p=\delta(q_0, a), \text{ za sve } a \in \Sigma\}$ .

- a) NETOČNO
- ☒ b) TOČNO

Regularni izraz  $(0+1)(0+1)$  definira jezik:

(OZNAČI TOČAN ODGOVOR)

a)	niti jedan od navedenih odgovora nije točan
b)	$\{00, 1, 0, 11\}$
c)	$\{0, 1\}$
<input checked="" type="checkbox"/> d)	
e)	$\{01\}$
f)	$\{\epsilon, 1, 11, 111, \dots, 11111111, \dots\}$

Regularni izraz  $(0+1)^*$  definira jezik:

(OZNAČI TOČAN ODGOVOR)

- |  |  |
|--|--|
| a)                                     | {00, 01, 10, 11}   |
| b)                                     | jezik koji sadrži bilo koji niz koji se sastoji od znakova 0 i/ili 1, ali bez praznog niza     |
| c)                                     | {0, 1}   |
| <input checked="" type="checkbox"/> d) | jezik koji sadrži bilo koji niz koji se sastoji od znakova 0 i/ili 1, uključujući i prazan niz |
| e)                                     | {00, 1, 0, 11}   |
| f)                                     | {01}   |
| g)                                     | {ε, 1, 11, 111, ..., 11111111, ...}  |

Analiza izvornog programa i sinteza ciljnog programa su osnovne faze rada \_\_\_\_\_.

(NADOPUNI REČENICU)

- |  |                    |
|--|--------------------|
| a)                                     | sintaksne analize  |
| <input checked="" type="checkbox"/> b) | jezičnog procesora |
| c)                                     | regularnih izraza  |
| d)                                     | konačnog automata  |

*Abeceda* jest konačni \_\_\_\_\_.

(NADOPUNI REČENICU)

- |           |                    |
|-----------|--------------------|
| a)        | skup slova         |
| <b>b)</b> | skup znakova       |
| c)        | skup brojki        |
| d)        | niz znakova        |
| e)        | niz slova i brojki |



Sadrži li regularni jezik dovoljno dugački niz  $z=uvw$ , taj jezik sadrži i beskonačni skup nizova oblika

(OZNAČI TOČAN ODGOVOR)

a)	$u^i v w^i$
<input type="checkbox"/> b)	$u v^i w$
c)	$u^i v^i w$
<input checked="" type="checkbox"/> d)	$u^i v^i w^i$
e)	$u v^i w^i$

Za utvrđivanje da li je jezik  $L(M)$  koji prihvaća DKA  $M$  neprazan, proširuje se algoritam \_\_\_\_\_.

(NADOPUNI REČENICU)

- ☒ a) ... određivanja nedohvatljivih stanja
- ☐ b) ... određivanja neistovjetnih stanja
- ☐ c) ... određivanja neprihvatljivih stanja