

Презиме и име студента

бр. индекса

1. (25 поена) Дата је предикатска формула

$$(\exists x) \alpha(x) \wedge (\exists x) \beta(x) \Rightarrow (\exists x) (\alpha(x) \wedge \beta(x)),$$

где су α и β унарни релацијски знаци.

Одредити истинитосну вредност формуле при интерпретацији

- а) $\mathcal{D} = \mathbb{N}$, α : „бити непаран број“, β : „бити паран број“;
 б) $\mathcal{D} = \mathbb{Z}$, α : „бити број мањи од 5“, β : „бити ненегативан број“.
 в) Да ли је дата формула ваљана?

2. (25 поена) Нека је бинарна релација ϱ дефинисана на скупу $A = \{a, b, c, d, e, f\}$ са

$$\varrho = \{(a, a), (a, b), (a, c), (a, d), (a, e), (a, f), (b, b), (b, f), (c, c), (d, c), (d, d), (d, f), (e, b), (e, e), (e, f), (f, f)\}.$$

- а) Представити дату релацију таблично и преко графа.
 б) Да ли је дата релација рефлексивна, симетрична, антисиметрична, транзитивна?
 в) Испитати да ли је то релација еквиваленције и/или релација поретка.
 г) Уколико је то релација еквиваленције одредити све класе еквиваленције, а уколико је то релација поретка представити је преко Хасеовог дијаграма, испитати да ли је то релација тоталног или парцијалног поретка, као и да ли је решетка и одредити најмањи, највећи, минималне и максималне елементе скупа A у односу на релацију ϱ .

3. (25 поена) Дата је алгебарска формула F у својој префиксној нотацији:

$$+ - b c \cdot a d$$

- а) Нацртати уређено коренско стабло T које одговара датој формули.
 б) Колика је висина добијеног стабла T ? Одредити ниво сваког листа у стаблу T . Да ли је стабло T бинарно? Да ли је стабло T стриктно? Да ли је стабло T балансирано? Да ли је стабло T потпуно бинарно стабло?
 в) Одредити скуп чворова V и скуп грана E , као и степене чворова $d(v)$ стабла T . Да ли је стабло T бипартитан граф? Написати матрицу растојања D стабла T .
 г) Одредити редослед обилазака чворова стабла T при КЛД, ЛКД и ЛДК обиласку.
 д) Одредити алгебарску формулу F .

4. (25 поена) Наћи коначан аутомат који препознаје речи над азбуком $\{a, b\}$ које имају бар 4 слова и почињу и завршавају се истим словом.

- а) Да ли је добијени аутомат оптималан? Ако није оптимизовати га.
 б) Одредити регуларну граматику $G = (N, T, \Pi, \sigma^*)$ која одговара оптималном аутомату.

Задатке детаљно образложити! Срећно!

Презиме и име студента

бр. индекса

1. (25 поена) Дата је предикатска формула

$$(\exists x) \alpha(x) \Rightarrow (\exists x) \beta(x) \Leftrightarrow (\exists x) (\alpha(x) \Rightarrow \beta(x)),$$

где су α и β унарни релацијски знаци.

Одредити истинитосну вредност формуле при интерпретацији

а) $\mathcal{D} = \mathbb{Z}$, α : „бити паран број“, β : „бити број дељив са 3“;

б) $\mathcal{D} = \mathbb{N}$, α : „бити корен једначине $x^2 - 5x + 4 = 0$ “, β : „бити негативан број“.

в) Да ли је дата формула ваљана?

2. (25 поена) Нека је ρ релација дефинисана на скупу $A = \{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$ тако да за све $x, y \in A$ важи

$$x \rho y \stackrel{\text{деф}}{\iff} x \mid y$$

($x \mid y$ се чита „ x дели y “, а математичка дефиниција дељивости је $(\exists k \in \mathbb{Z}) y = k \cdot x$).

а) Представити дату релацију таблично и преко графа.

б) Да ли је дата релација рефлексивна, симетрична, антисиметрична, транзитивна?

в) Испитати да ли је то релација еквиваленције и/или релација поретка.

г) Уколико је то релација еквиваленције одредити све класе еквиваленције, а уколико је то релација поретка представити је преко Хасеовог дијаграма, испитати да ли је то релација тоталног или парцијалног поретка, као и да ли је решетка и одредити најмањи, највећи, минималне и максималне елементе скупа A у односу на релацију ρ .

3. (25 поена) Дата је алгебарска формула F у својој постфиксној нотацији:

$$a \ c + b : d -$$

а) Нацртати уређено коренско стабло T које одговара датој формули.

б) Колика је висина добијеног стабла T ? Одредити ниво сваког листа у стаблу T . Да ли је стабло T бинарно? Да ли је стабло T стриктно? Да ли је стабло T балансирано? Да ли је стабло T потпуно бинарно стабло?

в) Одредити скуп чворова V и скуп грана E , као и степене чворова $d(v)$ стабла T . Да ли је стабло T бипартитан граф? Написати матрицу растојања D стабла T .

г) Одредити редослед обилазака чворова стабла T при КЛД, ЛКД и ЛДК обиласку.

д) Одредити алгебарску формулу F .

4. (25 поена) Наћи коначан аутомат који препознаје речи над азбуком $\{a, b\}$ које имају бар 3 слова и почињу и завршавају се различитим словима.

а) Да ли је добијени аутомат оптималан? Ако није оптимизовати га.

б) Одредити регуларну граматiku $G = (N, T, \Pi, \sigma^*)$ која одговара оптималном аутомату.

Задатке детаљно образложити! Срећно!

Решења групе А

1. Дата предикатска формула F је $p \wedge q \Rightarrow r$.

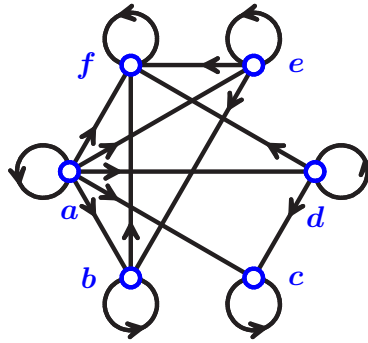
а) Овде је p „Постоји непаран природан број“, q „Постоји паран природан број“ и r „Постоји природан број који је и паран и непаран“. Имамо да је $v(p) = 1$ (постоји, нпр. $x = 3$), $v(q) = 1$ (постоји, нпр. $x = 8$), $v(r) = 0$ (не постоји број x који је и паран и непаран). Како је $1 \wedge 1 \Rightarrow 0$ нетачно, то је истинитосна вредност формуле F при овој интерпретацији $v(F) = 0$.

б) Овде је p „Постоји природан број мањи од 5“, q „Постоји природан број који је ненегативан“ и r „Постоји природан број који је мањи од 5 и ненегативан“. Имамо да је $v(p) = 1$ (постоји, нпр. $x = 3$), $v(q) = 1$ (постоји, било који природан број, нпр. $x = 8$), $v(r) = 1$ (постоји, нпр. $x = 3$). Како је $1 \wedge 1 \Rightarrow 1$ тачно, то је истинитосна вредност формуле F при овој интерпретацији $v(F) = 1$.

в) Дата формула није ваљана јер није истинита за све интерпретације и све валуације (у делу под а смо добили да F није тачна).

2. а)

ϱ	a	b	c	d	e	f
a	1	1	1	1	1	1
b	0	1	0	0	0	1
c	0	0	1	0	1	0
d	0	0	1	1	0	1
e	0	1	0	0	1	1
f	0	0	0	0	0	1



б) Ова је релација **P** (у табели су елементи на главној дијагонали једнаки 1; у графу око сваког чвора има петљу).

Ова релација није **C** (нпр. $a \varrho b$, $a \not\varrho b$).

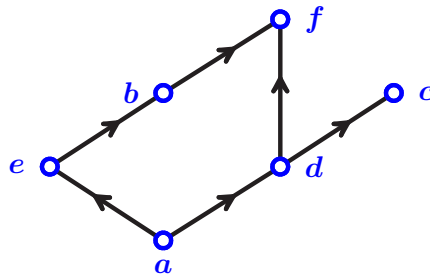
Ова је релација **AC** (у табели су елементи који су симетрични у односу на главну дијагоналу нису једнаки 1 и 1; у графу видимо да између 2 различита чвора имамо или 0 или 1 грану).

Ова је релација **T** (видимо са графа: кад год имамо 2 гране које се надовезују имамо и „пречицу“, тј. не јављају се она 2 карактеристична случаја).

в) Ова релација није **C**, па није релација еквиваленције.

Ова релација је **P**, **AC** и **T**, па је и релација поретка.

г) Ово није релација тоталног поретка, јер $b \not\varrho c$ и $c \not\varrho b$, па је то релација парцијалног поретка. То можемо видети и са Хасеовог дијаграма (јер он није ланац):



Са графа релације видимо да је елемент a најмањи елемент (јер из њега воде гране у све остале елементе), па је стога то и једини минимални елемент.

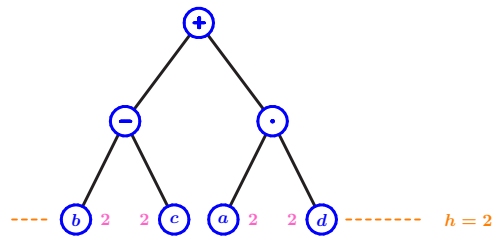
Највећег елемента нема, јер не постоји елемент у који улазе гране из свих осталих елемената.

Максимални елементи су: c и f јер у њих само улазе гране из осталих елемената. Како имамо више од 1 максималног елемента и на основу тога следи да не постоји највећи елемент.

Ова релација није решетка, јер нпр. за скуп $\{c, f\}$ не постоји супремум.

Напомена. Честа грешка је да се уставнови да је ово релација парцијалног поретка и да због тога то није решетка. Ако је ланац онда је то решетка, али обратно не мора да важи, јер постоје и релације парцијалног поретка које су решетке!

3. а) Стабло које одговара формули F је приказано на следећој слици:

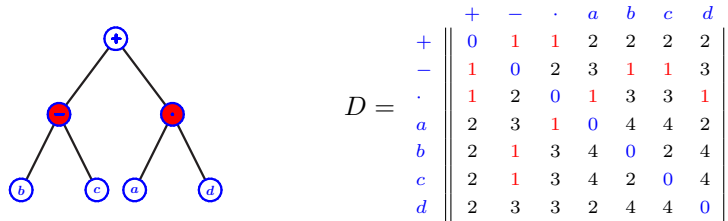


б) **Ниво** сваког листа је означен на стаблу. **Висина** овог стабла је $h = 2$ ($n(b) = 2$). Ово стабло је бинарно јер сваки чвор има највише 2 детета. Ово стабло је стриктно бинарно јер сваки унутрашњи чвор има тачно 2 детета. Ово стабло је балансирано (сви листови су на нивоу $h = 2$) и јесте потпуно бинарно стабло (стриктно и сви листови на истом нивоу).

в) Скуп чворова V и скуп грана E су:

$$V = \{+, -, \cdot, a, b, c, d\}, \quad E = \{\{+, -\}, \{+, \cdot\}, \{-, b\}, \{-, c\}, \{\cdot, a\}, \{\cdot, d\}\}.$$

Граф је бипартитан јер не поседује ниједну контуру непарне дужине (свако стабло нема контура), а то се може показати и одговарајућим бојењем (на наредној слици лево) у 2 боје, црвену и белу, где су суседни чворови обојени различитим бојама:

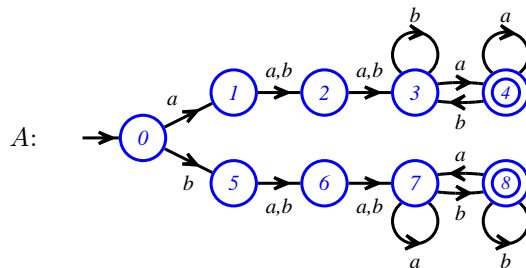


г) КЛД: $+ - b c \cdot a d$ ЛКД: $b - c + a \cdot d$ ЛДК: $b c - a d \cdot +$.

д) Тражена формула је $b - c + a \cdot d$, или ако баш хоћемо да нагласимо редослед извршавања операција $(b - c) + (a \cdot d)$.

4. Иако су многи прво одређивали коначан аутомат A_1 који има бар 4 слова, затим га спојити са аутоматом A_2 који препознаје речи које почињу и завршавају се истим словом (то је аутомат из јунског рока!) у аутомат $A_1 \wedge A_2$. Понеки од тих су били недетерминистички па би их прво требало пребацити на детерминистичке што нико није стигао да одради за време испита!

Ми ћемо дати одмах тражени аутомат A јер се он може добити и директно (мањом модификацијом аутомата A_2):



а) Аутомат A је оптималан јер се свако стање представља бројач колико слова је прошло у сваком од 2 одвојена случаја – да ли почиње на слово a или на b .

б) Одредимо регуларну граматiku $G = (N, T, \Pi, \sigma^*)$ која одговара коначном аутомату A . Имамо да је $N = \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8\}$, $T = \{a, b\}$, $\Pi = \{0 \rightarrow a1, 0 \rightarrow b5, 1 \rightarrow a2, 1 \rightarrow b2, 2 \rightarrow a3, 2 \rightarrow b3, 3 \rightarrow a4, 3 \rightarrow b3, 4 \rightarrow a4, 4 \rightarrow b3, 4 \rightarrow \epsilon, 5 \rightarrow a6, 5 \rightarrow b6, 6 \rightarrow a7, 6 \rightarrow b7, 7 \rightarrow a7, 7 \rightarrow b8, 8 \rightarrow a7, 8 \rightarrow b8, 8 \rightarrow \epsilon\}$ и $\sigma^* = 0$.

Решења групе Б

1. Дата предикатска формула F је $p \wedge q \Rightarrow r$.

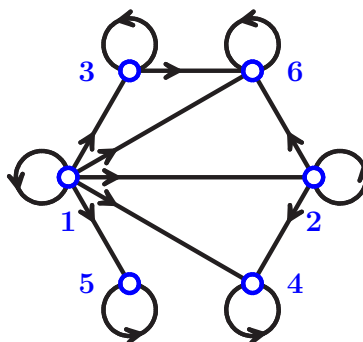
а) Овде је p „Постоји паран природан број“, q „Постоји природан број дељив са 3“ и r „Постоји природан број који ако је паран онда је и дељив са 3“. Имамо да је $v(p) = 1$ (постоји, нпр. $x = 2$), $v(q) = 1$ (постоји, нпр. $x = 3$), $v(r) = 1$ (постоји нпр. $x = 6$ и онда имамо $1 \Rightarrow 1$ што је тачно или нпр. $x = 5$ за шта имао $0 \Rightarrow 0$ што је опет тачно). Како је $1 \wedge 1 \Rightarrow 1$ тачно, то је истинитосна вредност формуле F при овој интерпретацији $v(F) = 1$.

б) Овде је p „Постоји природан број који је корен једначине $x^2 - 5x + 4 = 0$ “ (тј. p „Постоји природан број који је једнак 1 или 4“), q „Постоји природан број који је негативан“ и r „Постоји природан број који ако је корен једначине $x^2 - 5x + 4 = 0$ онда је и ненегативан“. Имамо да је $v(p) = 1$ (постоји, нпр. $x = 4$), $v(q) = 0$ (сви природни бројеви су позитивни), $v(r) = 1$ (постоји, нпр. $x = 3$: тада је десна страна $0 \Rightarrow 0$ што је тачно). Како је $1 \Rightarrow 0 \Leftrightarrow 1 = 0 \Leftrightarrow 1$ нетачно, то је истинитосна вредност формуле F при овој интерпретацији $v(F) = 0$.

в) Дата формула није ваљана јер није истинита за све интерпретације и све валуације (у делу под б смо добили да F није тачна).

2. а)

	1	2	3	4	5	6
1	1	1	1	1	1	1
2	0	1	0	1	0	1
3	0	0	1	0	0	1
4	0	0	0	1	0	0
5	0	0	0	0	1	0
6	0	0	0	0	0	1



б) Ова је релација **P** (у табlici су елементи на главној дијагонали једнаки 1; у графу око сваког чвора има петљу).

Ова релација није **C** (нпр. $1 \mid 2$, а $2 \nmid 1$).

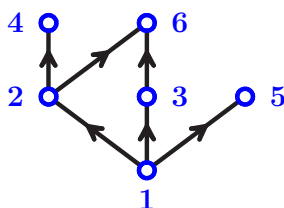
Ова је релација **AC** (у табlici су елементи који су симетрични у односу на главну дијагоналу нису једнаки 1 и 1; у графу видимо да између 2 различита чвора имамо или 0 или 1 грану).

Ова је релација **T** (видимо са графа: кад год имамо 2 гране које се надовезују имамо и „пречицу“, тј. не јављају се она 2 карактеристична случаја).

в) Ова релација није **C**, па није релација еквиваленције.

Ова релација је **P**, **AC** и **T**, па је и релација поретка.

г) Ово није релација тоталног поретка, јер $2 \nmid 3$ и $3 \nmid 2$, па је то релација парцијалног поретка. То можемо видети и са Хасеовог дијаграма (јер он није ланац):



Са графа релације видимо да је елемент 1 најмањи елемент (јер из њега воде гране у све остале елементе, тј. 1 дели све остале бројеве), па је стога то и једини минимални елемент.

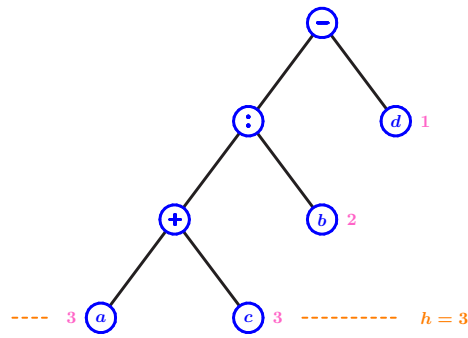
Највећег елемента нема, јер не постоји елемент у који улазе гране из свих осталих елемената.

Максимални елементи су: 4, 5 и 6 јер у њих само улазе гране из осталих елемената. Како имамо више од 1 максималног елемента и на основу тога следи да не постоји највећи елемент.

Ова релација није решетка, јер нпр. за скуп $\{4, 5\}$ не постоји супремум.

Напомена. Честа грешка је да се уставнови да је ово релација парцијалног поретка и да због тога то није решетка. Ако је ланац онда је то решетка, али обратно не мора да важи, јер постоје и релације парцијалног поретка које су решетке!

3. а) Стабло које одговара формули F је приказано на следећој слици:

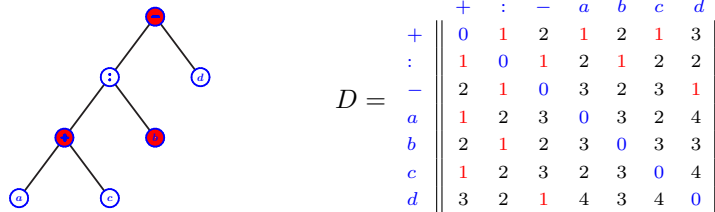


б) **Ниво** сваког листа је означен на стаблу. **Висина** овог стабла је $h = 3$ ($n(a) = 3$). Ово стабло је бинарно јер сваки чвор има највише 2 детета. Ово стабло је стриктно бинарно јер сваки унутрашњи чвор има тачно 2 детета. Ово стабло није балансирано ($n(a) = 3$, $n(d) = 1$) и стога није потпуно бинарно стабло.

в) Скуп чворова V и скуп грана E су:

$$V = \{+, :, -, a, b, c, d\}, \quad E = \{\{-, :\}, \{:, +\}, \{-, d\}, \{:, b\}, \{+, a\}, \{+, c\}\}.$$

Граф је бипартитан јер не поседује ниједну контуру непарне дужине (свако стабло нема контура), а то се може показати и одговарајућим бојењем (на наредној слици лево) у 2 боје, црвену и белу, где су суседни чворови обојени различитим бојама:

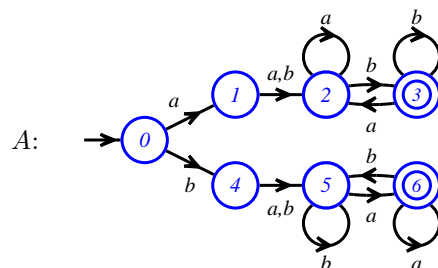


г) КЛД: $- : + a c b d$ ЛКД: $a + c : b + d$ ЛДК: $a c + b : d -$.

д) Тражена формула је $(a + c) : b - d$, или ако баш хоћемо да нагласимо редослед извршавања операција $((a + c) : b) - d$.

4. Иако су многи прво одређивали коначан аутомат A_1 који има бар 3 слова, затим га спојити са аутоматом A_2 који препознаје речи које почињу и завршавају се различитим словима (то је аутомат из јунског рока!) у аутомат $A_1 \wedge A_2$. Понеки од тих су били недетерминистички па би их прво требало пребацити на детерминистичке што нико није стигао да одради за време испита!

Ми ћемо дати одмах тражени аутомат A јер се он може добити и директно (мањом модификацијом аутомата A_2):



а) Аутомат A је оптималан јер се свако стање представља бројач колико слова је прошло у сваком од 2 одвојена случаја – да ли почиње на слово a или на b .

б) Одредимо регуларну граматичку $G = (N, T, \Pi, \sigma^*)$ која одговара коначном аутомату A . Имамо да је $N = \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6\}$, $T = \{a, b\}$, $\Pi = \{0 \rightarrow a1, 0 \rightarrow b5, 1 \rightarrow a2, 1 \rightarrow b2, 2 \rightarrow a2, 2 \rightarrow b3, 3 \rightarrow a2, 3 \rightarrow b3, 3 \rightarrow \varepsilon, 4 \rightarrow a5, 4 \rightarrow b5, 5 \rightarrow a6, 5 \rightarrow b5, 6 \rightarrow a6, 6 \rightarrow b5, 6 \rightarrow \varepsilon\}$ и $\sigma^* = 0$.