

Algebra

Ivan Prokić

Fakultet tehničkih nauka, Novi Sad

Predavanje 6

Na prethodnom času

- Prsteni i polja

Bulovi izrazi i Bulove funkcije

Bulove funkcije

- **Logička kola**, koja su gradivni elementi digitalnih sistema, mogu se predstaviti pomoću funkcija koje imaju binarne ulaze i izlaze, a koje ćemo zvati **Bulove funkcije**.
- Bulove funkcije definišemo na skupu $B = \{0, 1\}$. Gradivni elementi Bulovih funkcija jesu *Bulove operacije*, *Bulove promenljive* i *Bulovi izrazi*. Osnovne operacije u Bulovim algebrama jesu unarna **negacija (komplement)** $'$, definisana sa $0' = 1$ i $1' = 0$, i binarne **disjunkcija (Bulova suma)** $+$ i **konjunkcija (Bulov proizvod)** $\cdot$, date sa:

$+$	0	1
0	0	1
1	1	1

$\cdot$	0	1
0	0	0
1	0	1

Bulovi izrazi

Primer

U srednjoj školi rađeno: ispitati istinitost izraza $(\neg x \wedge y) \vee y$.

Bulovi izrazi

Primer

U srednjoj školi rađeno: ispitati istinitost izraza $(\neg x \wedge y) \vee y$.

Mi ćemo umesto $(\neg x \wedge y) \vee y$ pisati $x'y + y$, umesto $\perp$ pisaćemo 0, a umesto $\top$ pisaćemo 1.

x	y	x'	$x'y$	$x'y + y$
0	0	1	0	0
0	1	1	1	1
1	0	0	0	0
1	1	0	0	1

Dakle, izraze pravimo od konstanti 0, 1, promenljivih $x, y, z, \dots$ i operacija $+, \cdot, '.$

Definicija Bulovih izraza

Definicija (Bulovi izrazi)

1. Konstante $0, 1$ i promenljive $x, y, z, u, \dots$ su Bulovi izrazi.
2. Ako su A i B Bulovi izrazi, onda su to i $(A + B)$, $(A \cdot B)$, $(A)'$.
3. Bulovi izrazi dobijaju se konačnim brojem primena prethodna dva pravila.

Primer

Bulovi izrazi su (zgrade pišemo samo kada moramo):

$0, 1, x, y, x'y, x'y + y, 1 + x', (x' + y')'z, \dots$

Od Bulovih izraza do Bulovih funkcija

Setimo se našeg Bulovog izraza $x'y + y$ i ispitivanja njegove tačnosti:

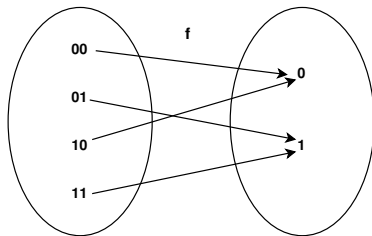
x	y	$x'y + y$
0	0	0
0	1	1
1	0	0
1	1	1

Od Bulovih izraza do Bulovih funkcija

Setimo se našeg Bulovog izraza $x'y + y$ i ispitivanja njegove tačnosti:

Zapravo, ovaj izraz definiše jednu **Bulovu funkciju** $f : \{0, 1\}^2 \rightarrow \{0, 1\}$, i pišemo $f(x, y) = x'y + y$.

x	y	$f(x, y) = x'y + y$
0	0	0
0	1	1
1	0	0
1	1	1

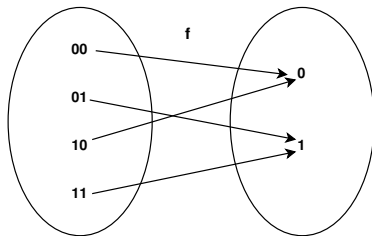


Od Bulovih izraza do Bulovih funkcija

Setimo se našeg Bulovog izraza $x'y + y$ i ispitivanja njegove tačnosti:

Zapravo, ovaj izraz definiše jednu **Bulovu funkciju** $f : \{0, 1\}^2 \rightarrow \{0, 1\}$, i pišemo $f(x, y) = x'y + y$.

x	y	$f(x, y) = x'y + y$
0	0	0
0	1	1
1	0	0
1	1	1



Napomena

Primetimo da izraz y definiše istu funkciju. Dakle, svaki izraz određuje jednu funkciju, ali više Bulovih izraza može da određuju istu funkciju.

*Koristeći zakone logike, koje zovemo **Bulovi identiteti**, možemo prepoznati izraze koji definišu istu Bulovu funkciju.*

Bulovi identiteti

Osnovni Bulovi identiteti

B_1 Komutativnost: Za sve $x, y \in B$ važi

$$x + y = y + x \quad \text{i} \quad x \cdot y = y \cdot x$$

B_2 Distributivnost: Za sve $x, y, z \in B$ važi

$$x \cdot (y + z) = (x \cdot y) + (x \cdot z) \quad \text{i} \quad x + (y \cdot z) = (x + y) \cdot (x + z)$$

B_3 Neutralni elementi: Za svako $x \in B$ važi

$$x + 0 = x \quad \text{i} \quad x \cdot 1 = x$$

B_4 Komplementarnost: Za svako $x \in B$ važi

$$x + x' = 1 \quad \text{i} \quad x \cdot x' = 0$$

Napomena

Ovi identiteti se još zovu i Bulove aksiome.

O osnovnim Bulovim identitetima

Svi osnovni Bulovi identiteti su zapravo zakoni logike i mogu se proveriti koristeći tablice. Recimo, za prvi distributivni zakon imamo:

x	y	z	$y + z$	xy	xz	$x(y + z)$	$xy + xz$
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	1	1	0	0	0	0
0	1	0	1	0	0	0	0
0	1	1	1	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0
1	0	1	1	0	1	1	1
1	1	0	1	1	0	1	1
1	1	1	1	1	1	1	1

Napomena

Na sledećim slajdovima navodimo još važnih Bulovih identiteta. Te identitete takođe možemo proveriti preko tablica, ali, važnije od toga, ove identite možemo dokazati koristeći prethodne, a zatim ih dalje koristiti da izvodimo nove identitete.

Idempotentnost

Teorema (Idempotentnost)

Za sve $x \in B$ važi

$$x + x = x \quad i \quad x \cdot x = x$$

Dokaz

Dokazaćemo samo prvu jednakost. Imamo sledeće izvođenje

$x = x + 0$	(iz aksiome neutralni elementi)
$= x + (x \cdot x')$	(iz aksiome komplementarnost)
$= (x + x) \cdot (x + x')$	(iz aksiome distributivnost)
$= (x + x) \cdot 1$	(iz aksiome komplementarnost)
$= x + x$	(iz aksiome neutralni elementi)

Ograničenost

Teorema (Ograničenost)

Za sve $x \in B$ važi

$$x + 1 = 1 \quad i \quad x \cdot 0 = 0$$

Dokaz

Dokazaćemo samo jednu jednakost. Imamo sledeće izvođenje

$$x + 1 = (x + 1) \cdot 1 \quad (\text{aksioma neutralni elementi})$$

$$= (x + 1) \cdot (x + x') \quad (\text{aksioma komplementarnost})$$

$$= x + (1 \cdot x') \quad (\text{aksioma distributivnost})$$

$$= x + x' \quad (\text{aksioma neutralni elementi (i komut.)})$$

$$= 1 \quad (\text{aksioma komplementarnost})$$

Apsorpcija

Teorema (Apsorpcija)

Za sve $x, y \in B$ važi

$$x + xy = x \quad i \quad x \cdot (x + y) = x$$

Dokaz

Dokazaćemo samo jednu jednakost. Imamo sledeće izvođenje

$x + xy = x \cdot 1 + xy$	(aksioma neutralni elementi)
$= x \cdot (1 + y)$	(aksioma distributivnost)
$= x \cdot 1$	(teorema ograničenost (i komut.))
$= x$	(aksioma neutralni elementi)

Pomoćna teorema

Lema (Pomoćna)

Za sve $x, y \in B$ važi

$$x + x'y = x + y \quad i \quad x \cdot (x' + y) = x \cdot y$$

Dokaz

Dokazaćemo samo jednu jednakost. Imamo sledeće izvođenje

$$x + x'y = (x + x') \cdot (x + y) \quad (\text{aksioma distributivnost})$$

$$= 1 \cdot (x + y) \quad (\text{aksioma komplementarnost})$$

$$= x + y \quad (\text{aksioma neutralni elementi (i komut.)})$$

Lema (Pomoćna 2)

Za sve $x, y \in B$ važi

$$x' + xy = x' + y \quad i \quad x' \cdot (x + y) = x' \cdot y$$

Asocijativnost

Teorema (Asocijativnost)

Za sve $x, y, z \in B$ važi

$$(x + y) + z = x + (y + z) \quad i \quad (x \cdot y) \cdot z = x \cdot (y \cdot z)$$

Dokaz

Dokazaćemo samo jednu jednakost. Imamo sledeće izvođenje

$$\begin{aligned} (x + y) + z &= 1 \cdot ((x + y) + z) && (\text{neutralni elementi (i komut.)}) \\ &= (x + x') \cdot ((x + y) + z) && (\text{komplementarnost}) \\ &= (x(x + y) + xz) + (x'(x + y) + x'z) && (\text{distributivnost}) \\ &= (x + xz) + (x'y + x'z) && (\text{apsorpcija i pomoćna 2}) \\ &= x + x'(y + z) && (\text{apsorpcija i distributivnost}) \\ &= x + (y + z) && (\text{pomoćna}) \end{aligned}$$

Jedinstvenost komplementa

Teorema (Jedinstvenost komplementa)

Sistem jednačina $a + x = 1 \wedge a \cdot x = 0$ ima jedinstveno rešenje za sve vrednosti parametra $a \in B$ i to rešenje je $x = a'$.

Dokaz

Pošto se traži jedinstveno rešenje sistema mi ćemo pokazati da

- 1. Postoji bar jedno rešenje:** *Na osnovu aksiome komplementarnosti, jedno rešenje je $x = a'$.*
- 2. Nema više od jednog rešenja:** *Dokaz izvodimo svođenjem na kontradikciju. Pretpostavimo da postoji bar još jedno rešenje sistema b , takvo da je $b \neq a'$. Sada imamo*

$$b = b \cdot 1 = b \cdot (a + a') = ba + ba' = 0 + ba' = aa' + ba' = (a + b)a' = 1 \cdot a' = a'$$

Dobili smo kontradikciju pa zaključujemo da sistem ne može imati više od jednog rešenja.

Komplementi od 0 i 1

Teorema (Komplementi od 0 i 1)

Samo iz Bulovih aksioma možemo pokazati da važi

$$0' = 1 \quad i \quad 1' = 0$$

Dokaz

Dokazaćemo samo jednu jednakost. Posmatrajmo sistem jednačina

$0 + x = 1 \wedge 0 \cdot x = 0$. Po aksiomi komplementarnost, rešenje sistema je $x = 0'$, a po teoremi ograničenost, rešenje sistema je i $x = 1$. Iz teoreme jedinstvenost komplementa dobijamo $0' = 1$.

Napomena

Ovo sada nije korisno ali će biti kada budemo dali apstraktnu definiciju Bulove algebre.

Involucija

Teorema (Involucija)

Za sve $a \in B$ važi $(a')' = a$. Takođe, funkcija $f : B \rightarrow B$ definisana sa $f(x) = x'$ je bijekcija.

Dokaz

Posmatrajmo sistem jednačina $a' + x = 1 \wedge a' \cdot x = 0$. Po aksiomi komplementarnost (i komut.), rešenje sistema je $x = a$ i $x = (a')'$. Iz teoreme jedinstvenost komplementa dobijamo $(a')' = a$.

Demorganovi zakoni

Teorema (Demorganovi zakoni)

Za sve $a, b \in B$ važi

$$(a + b)' = a' b' \quad i \quad (ab)' = a' + b'$$

Dokaz

Dokazaćemo samo jednu jednakost, druga će onda slediti iz dualnosti. Posmatrajmo sistem jednačina $(a + b) + x = 1 \wedge (a + b) \cdot x = 0$. Po aksiomi komplementarnost, rešenje sistema je $x = (a + b)'$. Sa druge strane, imamo da je i $x = a' b'$ rešenje sistema:

$$(a+b)+a'b' = (a+b+a')(a+b+b') = 1 \cdot 1 = 1 \quad i \quad (a+b) \cdot a'b' = aa'b' + ba'b' = 0 + 0 = 0$$

Iz teoreme jedinstvenost komplementa dobijamo $(a + b)' = a' b'$.

Dualnost

Napomena

Primetimo da se aksiome pojavljuju u paru i da ako u jednoj aksiomi zamenimo mesta simbolima $+$ i $\cdot$, i simbolima 0 i 1 onda ponovo dobijamo aksiomu Bulove algebre.

Posledica

Sledi da su i sve Bulove teoreme dualane: kad god dokazemo neko tvrđenje u Bulovim algebrama možemo u tvrđenju izvršiti prethodno opisanu zamenu simbola i dobiti da važi njemu dualno tvrđenje. Zato smo ih sve i pisali u parovima.

Reprezentacije Bulovih funkcija

Kako za datu Bulovu funkciju naći izraz koji joj odgovara? (1/2)

Na primer, posmatrajmo Bulovu funkciju f datu sledećom tablicom:

x	y	z	$f(x, y, z)$	$xy'z'$
0	0	0	0	0
0	0	1	0	0
0	1	0	0	0
0	1	1	0	0
1	0	0	1	1
1	0	1	0	0
1	1	0	0	0
1	1	1	0	0

- f ima vrednost 1 samo kada je $x = 1$, $y = 0$ i $z = 0$, inače ima vrednost 0
- Bulov izraz $xy'z'$ (dat u tablici) takođe ima ovu osobinu
- Odavde vidimo da važi $f(x, y, z) = xy'z'$

Kako za datu Bulovu funkciju naći izraz koji joj odgovara? (2/2)

Posmatrajmo sad Bulovu funkciju g datu sledećom tablicom:

x	y	z	$g(x, y, z)$	$xy'z'$	xyz'
0	0	0	0	0	0
0	0	1	0	0	0
0	1	0	0	0	0
0	1	1	0	0	0
1	0	0	1	1	0
1	0	1	0	0	0
1	1	0	1	0	1
1	1	1	0	0	0

- g ima vrednost 1 samo kada je $x = 1, y = 0$ i $z = 0$, ili $x = 1, y = 1$ i $z = 0$, inače ima vrednost 0
- Bulov izraz $xy'z' + xyz'$ takođe ima ovu osobinu
- Odavde vidimo da važi $g(x, y, z) = xy'z' + xyz'$

Specijalni Bulovi izrazi

Definicija (Specijalni Bulovi izrazi)

1. **Monom:** *promenljiva ili njegova negacija* $(x, y, x', \dots)$
2. **Elementarna konjunkcija (EK):** *proizvod monoma* $(x, 0, , xy', \dots)$
3. **Disjunktivna normalna forma (DNF):** *zbir EK* $(x, x', 1, x'y + y, \dots)$
4. **Savršena disjunktivna normalna forma (SDNF):** *zbir EK takvih da se u svakoj EK pojavljuju sve promenljive* $(x + x', x'y + xy, \dots)$

Napomena

Dualno se definišu i elementarna disjunkcija (ED), konjunktivna normalna forma (KNF) i savršena konjunktivna normalna forma (SKNF).

Od Bulovih funkcija do Bulovih izraza

Napomena

Sledeća teorema pokazuje da za svaku Bulovu funkciju imamo tačno jedan Bulov izraz u obliku SDNF.

Teorema

Ako je $f : \{0, 1\}^n \rightarrow \{0, 1\}$ Bulova funkcija, tada se ona može zapisati kao Bulov izraz u SDNF obliku

$$f(x_1, \dots, x_n) = \sum_{(\alpha_1, \dots, \alpha_n) \in \{0, 1\}^n} f(\alpha_1, \dots, \alpha_n) \cdot x_1^{\alpha_1} \cdot \dots \cdot x_n^{\alpha_n},$$

$$\text{gde je } x^\alpha = \begin{cases} x & , \quad \alpha = 1 \\ x' & , \quad \alpha = 0 \end{cases}$$

Dokaz prethodne teoreme za $n = 2$

Teorema

Ako je $f : \{0, 1\}^2 \rightarrow \{0, 1\}$ Bulova funkcija, tada se ona može zapisati kao Bulov izraz u SDNF obliku

$$f(x, y) = \sum_{(\alpha_1, \alpha_2) \in \{0, 1\}^2} f(\alpha_1, \alpha_2) \cdot x^{\alpha_1} \cdot y^{\alpha_2}$$

Dokaz

Teorema kaže:

x	y	$f(x, y)$
0	0	$f(0, 0)$
0	1	$f(0, 1)$
1	0	$f(1, 0)$
1	1	$f(1, 1)$

$$\begin{aligned} f(x, y) &= f(0, 0) \cdot x^0 y^0 + f(0, 1) \cdot x^0 y^1 + f(1, 0) \cdot x^1 y^0 + f(1, 1) \cdot x^1 y^1 \\ &= f(0, 0) \cdot x' y' + f(0, 1) \cdot x' y + f(1, 0) \cdot x y' + f(1, 1) \cdot x y \end{aligned}$$

Sada možemo izračunati (primeti da ostane jedan sabirak):

$$\begin{aligned} f(0, 0) &= f(0, 0) \cdot 0' \cdot 0' + f(0, 1) \cdot 0' \cdot 0 + f(1, 0) \cdot 0 \cdot 0' + f(1, 1) \cdot 0 \cdot 0 \\ &= f(0, 0) \cdot 1 \cdot 1 + f(0, 1) \cdot 1 \cdot 0 + f(1, 0) \cdot 0 \cdot 1 + f(1, 1) \cdot 0 \cdot 0 \end{aligned}$$

Isto tako možemo proveriti da i za $f(0, 1)$, $f(1, 0)$, $f(1, 1)$ dobijamo tačne vrednosti.

Primer

Za sledeću Bulovu funkciju napisati Bulov izraz u obliku SDNF

x	y	$f(x, y)$
0	0	0
0	1	1
1	0	0
1	1	1

Primer

Za sledeću Bulovu funkciju napisati Bulov izraz u obliku SDNF

x	y	$f(x, y)$
0	0	0
0	1	1
1	0	0
1	1	1

$$\begin{aligned}f(x, y) &= f(0, 0) \cdot x^0 y^0 + f(0, 1) \cdot x^0 y^1 + f(1, 0) \cdot x^1 y^0 + f(1, 1) \cdot x^1 y^1 \\&= 0 \cdot x' y' + 1 \cdot x' y + 0 \cdot x y' + 1 \cdot x y \\&= x' y + x y\end{aligned}$$

Primer

Za sledeću Bulovu funkciju napisati Bulov izraz u obliku SDNF

x	y	$f(x, y)$
0	0	0
0	1	1
1	0	0
1	1	1

$$\begin{aligned}f(x, y) &= f(0, 0) \cdot x^0 y^0 + f(0, 1) \cdot x^0 y^1 + f(1, 0) \cdot x^1 y^0 + f(1, 1) \cdot x^1 y^1 \\&= 0 \cdot x' y' + 1 \cdot x' y + 0 \cdot x y' + 1 \cdot x y \\&= x' y + x y\end{aligned}$$

Napomena

Primetimo da je posledica teoreme da sve Bulove funkcije možemo predstaviti pomoću funkcija $+$, $\cdot$ i $'$. Zato se skup funkcija $\{+, \cdot, '\}$ zove generatorni za skup svih Bulovih funkcija.

Napomena

Primetimo i da Bulovi izrazi $x' y + y$, y i $x' y + x y$ svi određuju jednu istu Bulovu funkciju.

Baze skupa Bulovih funkcija

Napomena

Rekli smo da $\{+, \cdot, '\}$ generiše sve Bulove funkcije, međutim imamo $xy = (x' + y')'$, što znači da nam $\cdot$ nije neophodna. Zato je i $\{+, '\}$ generatoran skup, ali se zove i **baza skupa Bulovih funkcija**. Recimo, $\{\cdot, '\}$, $\{\oplus, '\}$ (gde je $x \oplus y = x'y + xy'$, tzv. ekskluzivno ili, tj. sabiranje po modulu 2), $\{\Rightarrow, '\}$ su takođe baze. Međutim, postoje i baze sa samo jednim elementom. Inače, Bulovih funkcija od dve promenljive ima ukupno 16.

Teorema

Skupovi funkcija $\{\overline{}\}$ (Šeferova, ni) i $\{\nabla\}$ (Lukašijevićeva, nili) jesu baze skupa Bulovih funkcija, gde su operacije date sa $x\overline{}y = x' + y'$ i $x\nabla y = x'y'$.

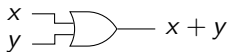
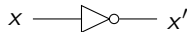
Dokaz

Za Šeferovu operaciju imamo da važi $x' = x\overline{}x$ i $x + y = (x\overline{}x)\overline{}(y\overline{}y)$, tj. $'$ i $+$ se mogu izraziti preko $\overline{}$. Slično se pokazuje i za Lukašijevičevu operaciju.

Logička kola

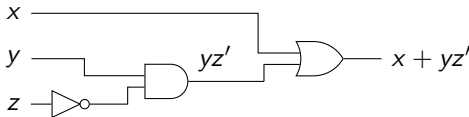
Logička kola

- Logička kola implementiraju funkcionalnosti digitalnih sistema, a (ako apstrahujemo neke fizičke osobine) logička kola su ništa drugo do Bulove funkcije.
- Logičke kapije su osnovni gradivni elementi logičkih kola. Mi ćemo raditi samo sa logičkim kapijama:



Zapravo, radićemo sa ovakvim kapijama ali sa dva ili više argumenata.

- Logička kola dobijamo povezivanjem više logičkih kapija. Na primer, kombinacijom logičkih kapija možemo nacrtati šematski prikaz logičkog kola Bulove funkcije $f(x, y, z) = x + yz'$.



Primer 1

Zadatak

U sobi sa dvoja vrata postavljena su dva prekidača za svetlo. Oba prekidača imaju dva moguća stanja: otvoren i zatvoren. Pred nama je zadatak da dizajniramo logičko kolo koje upravlja radom sijalice i koje će omogućiti da se pritiskom na bilo koji od prekidača promeni stanje sijalice (upali ako je ugašena, ugasi ako je upaljena).

Primer 1

Zadatak

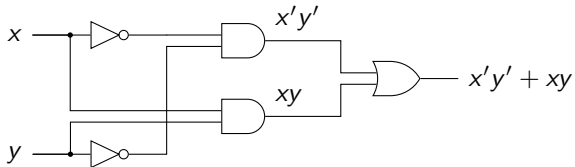
U sobi sa dvoja vrata postavljena su dva prekidača za svetlo. Oba prekidača imaju dva moguća stanja: otvoren i zatvoren. Pred nama je zadatak da dizajniramo logičko kolo koje upravlja radom sijalice i koje će omogućiti da se pritiskom na bilo koji od prekidača promeni stanje sijalice (upali ako je ugašena, ugasi ako je upaljena).

Jedno rešenje:

x	y	$f(x, y)$
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	1

SDNF izraz funkcije

$$f(x, y) = x'y' + xy$$



Primer 2

Zadatak

Zadatak pred nama je, kao i u prethodnom primeru, da upravljamo radom sijalice, s tim što ovaj put imamo tri prekidača. Promena stanja na svakom od njih treba da rezultuje promenom stanja sijalice.

Minimizacija?

Inženjerski problem pred nama: Za datu specifikaciju logičkog kola preko tablice nacrtati shematski prikaz.

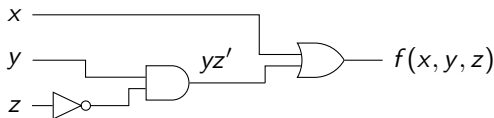
x	y	z	$f(x, y, z)$
0	0	0	0
0	0	1	0
0	1	0	1
0	1	1	0
1	0	0	1
1	0	1	1
1	1	0	1
1	1	1	1

Minimizacija!

Ako primenimo Bulove identitete možemo izvesti

$$\begin{aligned}f(x, y, z) &= xyz + xyz' + xy'z + xy'z' + x'yz' \\&= xy(z + z') + xy'(z + z') + x'yz' && \text{(distr.)} \\&= xy + xy' + x'yz' && \text{(kompl. i neutr.)} \\&= x(y + y') + x'yz' && \text{(distr.)} \\&= x + x'yz' && \text{(kompl. i neutr.)}\end{aligned}$$

Dobili smo manju DNF od početne, ali od ovoga može bolje. Ako za drugu EK primenimo zakon idempotentnosti $xyz' = xyz' + xyz'$, tada jednu kopiju xyz' možemo iskoristiti za grupisanje prve četiri EK kao što smo pokazali, a drugu možemo grupisati sa poslednjom EK iz SDNF $xyz' + x'yz' = (x + x')yz' = yz'$ i dobiti $f(x, y, z) = x + yz'$



Zaključak o minimizaciji

Dakle, imamo manje logičko kolo koje implementira istu Bulovu funkciju.

Pitanje: Zašto je važno imati manje logičko kolo?

Odgovor: Zbog manje cene koštanja, zbog manjeg zauzimanja prostora, zbog manjeg vremena kašnjenja u radu logičkog kola.

Zaključak o minimizaciji

Dakle, imamo manje logičko kolo koje implementira istu Bulovu funkciju.

Pitanje: Zašto je važno imati manje logičko kolo?

Odgovor: Zbog manje cene koštanja, zbog manjeg zauzimanja prostora, zbog manjeg vremena kašnjenja u radu logičkog kola.

Pitanje: Kako naći minimalno logičko kolo, tj. Bulov izraz (pri čemu posmatramo Bulove izraze samo u DNF obliku)?

Odgovor: Iz prethodna dva slajda možemo izvesti dva zaključka

- jedan DNF izraz je minimalniji od drugog ako ima manje ili jednako EK i odgovarajuće EK imaju manje ili jednako monoma
- opisano **grupisanje EK** koje se **razlikuju samo u jednom monomu** u SDNF, sa "**dupliranjem**" pojedinih EK, veoma je naporno i nepregledno

Ovde ćemo dati grafički metod koji za funkciju zadatu SDNF izrazom određuje njen minimalni izraz u obliku DNF. Taj metod zove se **Karnoove mape** i najčešće se koristi za minimizaciju Bulovih funkcija za najviše 6 argumenata.

Karnoove mape

U Karnoovoj mapi svako polje odgovara jednoj EK iz SDNF Bulove funkcije i susedna polja (ona koja imaju zajedničku stranicu) se razlikuju samo u jednom monomu.

Karnoove mape za Bulove funkcije od 2, 3 i 4 promenljive su tablice:

	x'	x
y	xy	$x'y$
y'	xy'	$x'y'$

	xy	xy'	$x'y'$	$x'y$
z	xyz	$xy'z$	$x'y'z$	$x'yz$
z'	xyz'	$xy'z'$	$x'y'z'$	$x'yz'$

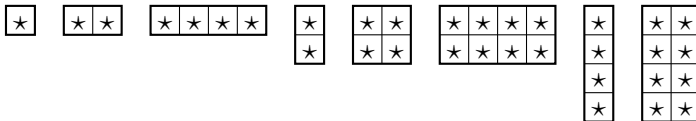
	xy	xy'	$x'y'$	$x'y$
zu	$xyzu$	$xy'zu$	$x'y'zu$	$x'yzu$
zu'	$xyzu'$	$xy'zu'$	$x'y'zu'$	$x'yzu'$
$z'u'$	$xyz'u'$	$xy'z'u'$	$x'y'z'u'$	$x'yz'u'$
$z'u$	$xyz'u$	$xy'zu'$	$x'y'z'u$	$x'yz'u$

Maksimalni obeleženi četvorouglovi

U Karnoovoj mapi grupišemo polja obeležena sa ★ na sledeći način.

Definicija (Osnovni obeleženi četvorouglovi)

Sledeći četvorouglovi su osnovni obeleženi četvorouglovi:



Definicija (Proste implikante)

Proste implikante su maksimalni obeleženi četvorouglovi (nisu sadržani u drugom obeleženom četvorouglu) u Karnoovoj mapi.

Kada imamo proste implikante, **minimalne disjunktivne normalne forme (MDNF)** dobijamo tako što napravimo dijunkciju (+) minimalnog broja prostih implikanti koje prepokrivaju sva obeležena polja u Karnoovoj mapi.

Primer 1

Za Bulovu funkciju $f(x, y, z) = xyz + xyz' + xy'z + xy'z' + x'yz'$, naći sve proste impikante i sve MDNF.

Primer 1

Za Bulovu funkciju $f(x, y, z) = xyz + xyz' + xy'z + xy'z' + x'yz'$, naći sve proste impikante i sve MDNF.

Rešenje. Prvo popunjavamo Karnoovu mapu

	xy	xy'	$x'y'$	$x'y$
z	*	*		
z'	*	*		*

Sada obeležena polja grupišemo u maksimalne obeležene četvorouglove, i tražimo MDNF-ove.

Proste implikante su:

MDNF je:

Primer 1

Za Bulovu funkciju $f(x, y, z) = xyz + xyz' + xy'z + xy'z' + x'yz'$, naći sve proste impikante i sve MDNF.

Rešenje. Prvo popunjavamo Karnoovu mapu

	xy	xy'	$x'y'$	$x'y$
z	★	★		
z'	★	★		★

Sada obeležena polja grupišemo u maksimalne obeležene četvorouglove, i tražimo MDNF-ove.

Proste implikante su: x ,

MDNF je:

Primer 1

Za Bulovu funkciju $f(x, y, z) = xyz + xyz' + xy'z + xy'z' + x'yz'$, naći sve proste impikante i sve MDNF.

Rešenje. Prvo popunjavamo Karnoovu mapu

	xy	xy'	$x'y'$	$x'y$
z	*	*		
z'	*	*		*

Sada obeležena polja grupišemo u maksimalne obeležene četvorouglove, i tražimo MDNF-ove.

Proste implikante su: x, yz'

MDNF je:

Primer 1

Za Bulovu funkciju $f(x, y, z) = xyz + xyz' + xy'z + xy'z' + x'yz'$, naći sve proste impikante i sve MDNF.

Rešenje. Prvo popunjavamo Karnoovu mapu

	xy	xy'	$x'y'$	$x'y$
z	*	*		
z'	*	*		*

Sada obeležena polja grupišemo u maksimalne obeležene četvorouglove, i tražimo MDNF-ove.

Proste implikante su: x, yz'

MDNF je: $\Phi = x + yz'$.

Primer 2

Za Bulovu funkciju zadatu tablicom, odrediti SDNF, naći sve proste impikante i sve MDNF.

x	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1
y	0	0	0	0	1	1	1	1	0	0	0	0	1	1	1	1
z	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1
u	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1
$f(x, y, z, u)$	1	0	1	1	0	1	0	1	1	0	0	0	0	1	0	1

Iz tablice čitamo SDNF i popunjavamo Karnoovu mapu

$$f(x, y, z, u) =$$

	x	x'		
z				u
				u'
z'				u
	y	y'	y	

Proste impikante su:

MDNF-ovi su:

Primer 2

Za Bulovu funkciju zadatu tablicom, odrediti SDNF, naći sve proste impikante i sve MDNF.

x	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1
y	0	0	0	0	1	1	1	1	0	0	0	0	1	1	1	1
z	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1
u	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1
$f(x, y, z, u)$	<u>1</u>	0	<u>1</u>	1	0	1	0	1	1	0	0	0	0	1	0	1

Iz tablice čitamo SDNF i popunjavamo Karnoovu mapu

$$f(x, y, z, u) = x'y'z'u' + x'y'zu'$$

	x	x'		
z				u
		★		u'
z'		★		u
	y	y'	y	

Proste impikante su:

MDNF-ovi su:

Primer 2

Za Bulovu funkciju zadatu tablicom, odrediti SDNF, naći sve proste impikante i sve MDNF.

x	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1
y	0	0	0	0	1	1	1	1	0	0	0	0	1	1	1	1
z	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1
u	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1
$f(x, y, z, u)$	<u>1</u>	0	<u>1</u>	<u>1</u>	0	1	0	1	1	0	0	0	0	1	0	1

Iz tablice čitamo SDNF i popunjavamo Karnoovu mapu

$$f(x, y, z, u) = x'y'z'u' + x'y'zu' + x'y'zu$$

	x	x'	
z		★	u
		★	u'
z'		★	u
	y	y'	y

Proste impikante su:

MDNF-ovi su:

Primer 2

Za Bulovu funkciju zadatu tablicom, odrediti SDNF, naći sve proste impikante i sve MDNF.

x	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1
y	0	0	0	0	1	1	1	1	0	0	0	0	1	1	1	1
z	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1
u	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1
$f(x, y, z, u)$	<u>1</u>	0	<u>1</u>	<u>1</u>	0	<u>1</u>	0	<u>1</u>	1	0	0	0	0	1	0	1

Iz tablice čitamo SDNF i popunjavamo Karnoovu mapu

$$f(x, y, z, u) = x'y'z'u' + x'y'zu' + x'y'zu + x'yz'u + x'yzu$$

	x	x'	
z		★	★
		★	
z'		★	
			★
	y	y'	y

Proste impikante su:

MDNF-ovi su:

Primer 2

Za Bulovu funkciju zadatu tablicom, odrediti SDNF, naći sve proste impikante i sve MDNF.

x	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1
y	0	0	0	0	1	1	1	1	0	0	0	0	1	1	1	1
z	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1
u	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1
$f(x, y, z, u)$	<u>1</u>	0	<u>1</u>	<u>1</u>	0	<u>1</u>	0	<u>1</u>	<u>1</u>	0	0	0	0	1	0	1

Iz tablice čitamo SDNF i popunjavamo Karnoovu mapu

$$f(x, y, z, u) = x'y'z'u' + x'y'zu' + x'y'zu + x'yz'u + x'yzu + xy'z'u'$$

	x	x'		
z		★	★	u
		★		u'
z'	★	★		u
			★	u
	y	y'	y	

Proste impikante su:

MDNF-ovi su:

Primer 2

Za Bulovu funkciju zadatu tablicom, odrediti SDNF, naći sve proste impikante i sve MDNF.

x	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1
y	0	0	0	0	1	1	1	1	0	0	0	0	1	1	1	1
z	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1
u	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1
$f(x, y, z, u)$	<u>1</u>	0	<u>1</u>	<u>1</u>	0	<u>1</u>	0	<u>1</u>	<u>1</u>	0	0	0	0	<u>1</u>	0	1

Iz tablice čitamo SDNF i popunjavamo Karnoovu mapu

$$f(x, y, z, u) = x'y'z'u' + x'y'zu' + x'y'zu + x'yz'u + x'yzu + xy'z'u' + xyz'u$$

	x	x'		
z			*	*
			*	
		*	*	
z'	*			*
	y	y'	y	

Proste impikante su:

MDNF-ovi su:

Primer 2

Za Bulovu funkciju zadatu tablicom, odrediti SDNF, naći sve proste impikante i sve MDNF.

x	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1
y	0	0	0	0	1	1	1	1	0	0	0	0	1	1	1	1
z	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1
u	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1
$f(x, y, z, u)$	<u>1</u>	0	<u>1</u>	<u>1</u>	0	<u>1</u>	0	<u>1</u>	<u>1</u>	0	0	0	0	<u>1</u>	0	<u>1</u>

Iz tablice čitamo SDNF i popunjavamo Karnoovu mapu

$$f(x, y, z, u) = x'y'z'u' + x'y'zu' + x'y'zu + x'yz'u + x'yzu + xy'z'u' + xyz'u + xyzu$$

	x	x'	
z	★	★	u
		★	u'
z'		★	u
	★		u
	y	y'	y

Proste impikante su:

MDNF-ovi su:

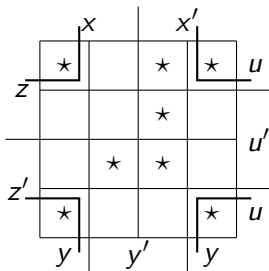
Primer 2

Za Bulovu funkciju zadatu tablicom, odrediti SDNF, naći sve proste impikante i sve MDNF.

x	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1
y	0	0	0	0	1	1	1	1	0	0	0	0	1	1	1	1
z	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1
u	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1
$f(x, y, z, u)$	<u>1</u>	0	<u>1</u>	<u>1</u>	0	<u>1</u>	0	<u>1</u>	<u>1</u>	0	0	0	0	<u>1</u>	0	<u>1</u>

Iz tablice čitamo SDNF i popunjavamo Karnoovu mapu

$$f(x, y, z, u) = x'y'z'u' + x'y'zu' + x'y'zu + x'yz'u + x'yzu + xy'z'u' + xyz'u + xyzu$$



Proste impikante su: yu ,

MDNF-ovi su:

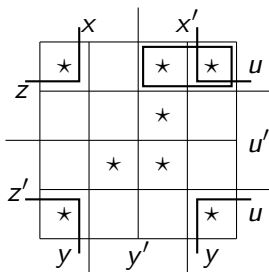
Primer 2

Za Bulovu funkciju zadatu tablicom, odrediti SDNF, naći sve proste impikante i sve MDNF.

x	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1
y	0	0	0	0	1	1	1	1	0	0	0	0	1	1	1	1
z	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1
u	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1
$f(x, y, z, u)$	<u>1</u>	0	<u>1</u>	<u>1</u>	0	<u>1</u>	0	<u>1</u>	<u>1</u>	0	0	0	0	<u>1</u>	0	<u>1</u>

Iz tablice čitamo SDNF i popunjavamo Karnoovu mapu

$$f(x, y, z, u) = x'y'z'u' + x'y'zu' + x'y'zu + x'yz'u + x'yzu + xy'z'u' + xyz'u + xyzu$$



Proste impikante su: $yu, x'zu,$

MDNF-ovi su:

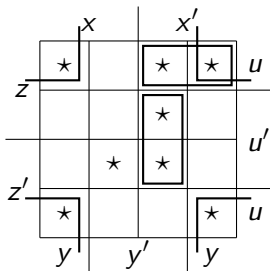
Primer 2

Za Bulovu funkciju zadatu tablicom, odrediti SDNF, naći sve proste impikante i sve MDNF.

x	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1
y	0	0	0	0	1	1	1	1	0	0	0	0	1	1	1	1
z	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1
u	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1
$f(x, y, z, u)$	<u>1</u>	0	<u>1</u>	<u>1</u>	0	<u>1</u>	0	<u>1</u>	<u>1</u>	0	0	0	0	<u>1</u>	0	<u>1</u>

Iz tablice čitamo SDNF i popunjavamo Karnoovu mapu

$$f(x, y, z, u) = x'y'z'u' + x'y'zu' + x'y'zu + x'yz'u + x'yzu + xy'z'u' + xyz'u + xyzu$$



Proste impikante su: yu , $x'zu$, $x'y'u'$,

MDNF-ovi su:

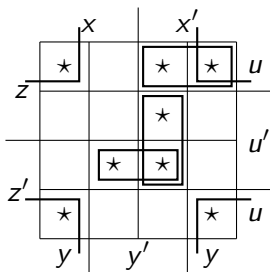
Primer 2

Za Bulovu funkciju zadatu tablicom, odrediti SDNF, naći sve proste impikante i sve MDNF.

x	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1
y	0	0	0	0	1	1	1	1	0	0	0	0	1	1	1	1
z	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1
u	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1
$f(x, y, z, u)$	<u>1</u>	0	<u>1</u>	<u>1</u>	0	<u>1</u>	0	<u>1</u>	<u>1</u>	0	0	0	0	<u>1</u>	0	<u>1</u>

Iz tablice čitamo SDNF i popunjavamo Karnoovu mapu

$$f(x, y, z, u) = x'y'z'u' + x'y'zu' + x'y'zu + x'yz'u + x'yzu + xy'z'u' + xyz'u + xyzu$$



Proste impikante su: $yu, x'zu, x'y'u', y'z'u',$

MDNF-ovi su:

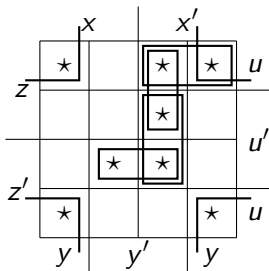
Primer 2

Za Bulovu funkciju zadatu tablicom, odrediti SDNF, naći sve proste impikante i sve MDNF.

x	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1
y	0	0	0	0	1	1	1	1	0	0	0	0	1	1	1	1
z	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1
u	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1
$f(x, y, z, u)$	<u>1</u>	0	<u>1</u>	<u>1</u>	0	<u>1</u>	0	<u>1</u>	<u>1</u>	0	0	0	0	<u>1</u>	0	<u>1</u>

Iz tablice čitamo SDNF i popunjavamo Karnoovu mapu

$$f(x, y, z, u) = x'y'z'u' + x'y'zu' + x'y'zu + x'yz'u + x'yzu + xy'z'u' + xyz'u + xyzu$$



Proste impikante su: $yu, x'zu, x'y'u', y'z'u', x'yz'u$

MDNF-ovi su:

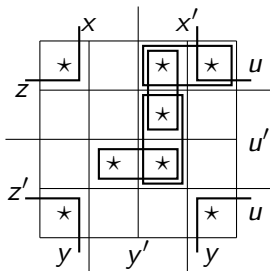
Primer 2

Za Bulovu funkciju zadatu tablicom, odrediti SDNF, naći sve proste impikante i sve MDNF.

x	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1
y	0	0	0	0	1	1	1	1	0	0	0	0	1	1	1	1
z	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1
u	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1
$f(x, y, z, u)$	<u>1</u>	0	<u>1</u>	<u>1</u>	0	<u>1</u>	0	<u>1</u>	<u>1</u>	0	0	0	0	<u>1</u>	0	<u>1</u>

Iz tablice čitamo SDNF i popunjavamo Karnoovu mapu

$$f(x, y, z, u) = x'y'z'u' + x'y'zu' + x'y'zu + x'yz'u + x'yzu + xy'z'u' + xyz'u + xyzu$$



Proste impikante su: $yu, x'zu, x'y'u', y'z'u', x'y'z$

MDNF-ovi su: $\Phi = yu +$

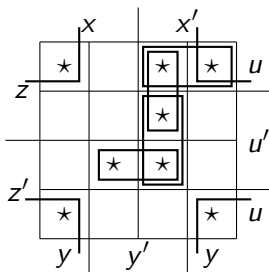
Primer 2

Za Bulovu funkciju zadatu tablicom, odrediti SDNF, naći sve proste impikante i sve MDNF.

x	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1
y	0	0	0	0	1	1	1	1	0	0	0	0	1	1	1	1
z	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1
u	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1
$f(x, y, z, u)$	<u>1</u>	0	<u>1</u>	<u>1</u>	0	<u>1</u>	0	<u>1</u>	<u>1</u>	0	0	0	0	<u>1</u>	0	<u>1</u>

Iz tablice čitamo SDNF i popunjavamo Karnoovu mapu

$$f(x, y, z, u) = x'y'z'u' + x'y'zu' + x'y'zu + x'yz'u + x'yzu + xy'z'u' + xyz'u + xyzu$$



Proste impikante su: $yu, x'zu, x'y'u', y'z'u', x'y'z$

MDNF-ovi su: $\Phi = yu + y'z'u' +$

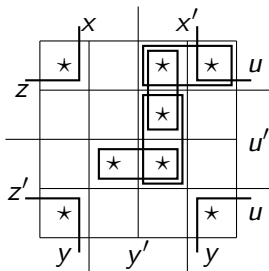
Primer 2

Za Bulovu funkciju zadatu tablicom, odrediti SDNF, naći sve proste impikante i sve MDNF.

x	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1
y	0	0	0	0	1	1	1	1	0	0	0	0	1	1	1	1
z	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1
u	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1
$f(x, y, z, u)$	<u>1</u>	0	<u>1</u>	<u>1</u>	0	<u>1</u>	0	<u>1</u>	<u>1</u>	0	0	0	0	<u>1</u>	0	<u>1</u>

Iz tablice čitamo SDNF i popunjavamo Karnoovu mapu

$$f(x, y, z, u) = x'y'z'u' + x'y'zu' + x'y'zu + x'yz'u + x'yzu + xy'z'u' + xyz'u + xyzu$$



Proste impikante su: $yu, x'zu, x'y'u', y'z'u', x'y'z$

MDNF-ovi su: $\Phi = yu + y'z'u' + x'y'z$

Šta smo danas radili

- Bulove funkcije i logička kola