

МУСТАҚИЛ ИШЛАРНИ БАЖАРИШ ҚОИДАЛАРИ

1. Талабалар ҳар бўлимга оид барча топшириқларни қўйидаги тартибда бажаришади:
Ҳар бир талаба ўз гуруҳ журналидаги рақамига мос келадиган топшириқни бажаради. Масалан, 1- амалий ишдаги 1)-топшириқни гуруҳ журналида фамилияси 1-ўринда турган талаба, 2)- топшириқни гуруҳ журналида фамилияси 2-ўринда турган талаба, 3)- топшириқни гуруҳ журналида фамилияси 3-ўринда турган талаба бажаради ва ҳоказо шу тартибда барча талабалар ўз топшириқларини бажаришади. Агар амалий ишдаги топшириқлар талабалар сонидан кам бўлса, навбатдаги талаба яна 1)-топшириқдан бошлайди. Агар мисол битта топшириқдан иборат бўлса, уни ҳамма талабалар бажаришади.
2. Ҳар бир топшириқни ечилиш йўли тўлиқ кўрсатилган бўлиши, қайси формула ёки теоремаларга асосланганлиги тўлиқ ёритилган ҳолда бажарилади.
3. Мустақил амалий ишларда талабанинг аниқ исми, шарифи, курси ва гуруҳи кўрсатилган алоҳида дафтарда бажарилади ва амалиёт ўқитувчисига кўрсатилган муддатларда топширилади. Лозим бўлган ҳолларда ўқитувчи талабадан баъзи мисолларнинг ишланиш йўлини оғзаки сўраши мумкин.
4. Ҳар бир талаба ўз рақамига тўғри келадиган битта мавзу буйича реферат тайёрлаб, уни комиссияда ҳимоя қилиши керак.

4-МАВЗУ. ФУНКЦИЯЛАР СИСТЕМАСИНING ТЎЛИҚЛИГИНИ АНИҚЛАШ

1.1 Функционал ёпик синфлар. Мантик алгебрасининг $\Phi = \{\varphi_1, \dots, \varphi_n\}$ функциялар системаси берилган бўлсин.

1-таъриф. Агар мантик алгебрасининг исталган функциясини $\Phi = \{\varphi_1, \dots, \varphi_n\}$ системадаги функциялар суперпозицияси оркали ифодалаш мумкин бўлса, у ҳолда Φ га тулик функциялар системаси деб айтилади.

Исталган функцияни МКНШ ёки МДНШ курунишида ифодалаш мумкинлигидан $\{xy, x \vee y, \bar{x}\}$ функциялар системасининг туликлиги келиб чиқади. $\{xy, x + y, 1\}$ функциялар системаси ҳам тулик бўлади, чунки исталган функцияни Жегалкин купхади курунишига келтириш мумкин.

Куйидаги функциялар системасининг туликлигини исботланг:

- а) xy, \bar{x} ; б) $x \vee y, \bar{x}$; в) $xy, x + y, 1$;
 г) $\overline{x \vee y}$; д) $\overline{\bar{x}y}$; и) $x + y, x \vee y, 1$;
 ж) $x + y + z, xy, 0, 1$; з) $x \rightarrow y, \bar{x}$; е) $x \rightarrow y, 0$.

Исбот. а). $x \vee y = \overline{\overline{xy}}$, яъни дизъюнкция амалини конъюнкция ва инкор амаллари оркали ифодалаш мумкин. Демак, $\{xy, \bar{x}\}$ функциялар системаси тулик бўлади.

б). $xy = \overline{\overline{xy}} = \overline{\overline{x} \vee \overline{y}}$ эканлиги маълум. Демак, исталган мантикий функцияни дизъюнкция ва инкор амаллари оркали ифодаласа бўлади. Шунинг учун $\{x \vee y, \bar{x}\}$ функциялар системаси туликдир.

в). Ихтиёрий мантик алгебрасининг функциясини ягона Жегалкин купхади курунишига келтириш мумкинлигидан $\{xy, x + y, 1\}$ функциялар системасининг туликлиги келиб чиқади.

г) ва д). Мантик алгебрасидаги исталган функцияни $\psi(x, y) = \overline{\bar{x}y}$ ва $\varphi(x, y) = \overline{x \vee y}$ Шеффер функциялари оркали ифодалаш мумкин. Ҳақиқатан ҳам, $\bar{x} = \varphi(x, x)$

$$x \vee y = \overline{\overline{x \vee y}} = \overline{\varphi(x, y)} = \varphi(\varphi(x, y), \varphi(x, y))$$

ва

$$xy = \varphi(\overline{\bar{x}}, \overline{\bar{y}}) = \varphi(\varphi(x, x), \varphi(y, y))$$

асосий мантикий амалларни Шеффер функцияси оркали ифодалаш мумкин. Демак, $\{\overline{xy}\}$ ва $\{\overline{x \vee y}\}$ функциялар системаси тулик бўлади.

и). $x \vee y = xy + x + y$ бўлганлиги учун $x \vee y + (x + y) = xy$ бўлади. $\{xy, x + y, 1\}$ тулик система эканлиги в) пунктида исбот килинган эди, демак, $\{x + y, x \vee y, 1\}$ система туликдир.

Худди шундай бошқа функциялар системасининг туликлигини исбот килиш мумкин.

1-теорема. Агар $\Phi = \{\varphi_1, \dots, \varphi_n\}$ функциялар системаси тулик бўлса, у ҳолда унга иккитарафлама бўлган $\Phi^* = \{\varphi_1^*, \dots, \varphi_n^*\}$ функциялар системаси ҳам тулик бўлади.

Исбот. Φ^* системанинг туликлигини исботлаш учун исталган $f(x_1, \dots, x_n)$ функцияни Φ^* системасидаги функциялар суперпозицияси оркали ифодалаш

мумкинлигини курсатишимиз керак. Бунинг учун аввал f^* функцияни $\Phi = \{\varphi_1, \dots, \varphi_n\}$ системасидаги функциялар оркали ифодалаймиз (Φ система тулик булганлиги учун бу процедурани бажариш мумкин). Кейин иккитарафлама конунга асосан иккитарафлама функциялар суперпозицияси оркали f функцияни хосил киламиз.

Мисол. Куйидаги функциялар системасининг тўлиқ эмаслигини исботлайлик:

- а) $\bar{x}, 1$; б) $xy, x \vee y$; в) $x + y, \bar{x}$;
 г) $xy \vee yz \vee xz, \bar{x}$; д) $xy \vee yz \vee xz, 0, 1$.

а). $\bar{x} = x + 1$ га тенг. Демак, $\{\bar{x}, 1\}$ системасидаги функциялар бир аргументли функциялар булади. Бизга маълумки, бир аргументли функцияларнинг суперпозицияси натижасида хосил килинган функция яна бир аргументли функция булади. Натижада, бу системадаги функциялар оркали куп аргументли функцияларни ифодалаб булмайди.

Шунинг учун $\{\bar{x}, 1\}$ тулик система эмас.

б). $\{xy, x \vee y\}$ системасидаги функцияларнинг иккаласи ҳам монотондир. Монотон функцияларнинг суперпозицияси оркали хосил килинган функция яна монотон булишини исбот килган эдик. Демак, бу иккала функциянинг суперпозицияси оркали монотон булмаган функцияларни ифодалаш мумкин эмас ва натижада, $\{xy, x \vee y\}$ система туликмас система булади.

в). $\{x + y, \bar{x}\}$ системасидаги функциялар чизикли функциялардир. Шунинг учун бу функциялар оркали чизиклимас функцияларни ифодалаб булмайди. Демак, $\{x + y, \bar{x}\}$ функциялар системаси тулик эмас.

г). $\{xy \vee yz \vee xz, \bar{x}\}$ системасидаги функциялар уз-узига иккитарафлама функциялардир. Бу функцияларнинг суперпозициясидан хосил килинган ҳар қандай функция ҳам уз-узига иккитарафлама функция булади.

Демак, $\{xy \vee yz \vee xz, \bar{x}\}$ функциялар системаси тулик эмас.

д). $\{xy \vee yz \vee xz, 0, 1\}$ системадаги функцияларнинг ҳаммаси монотон функциялар булади. Монотон эмас функциялар бу системадаги функциялар оркали ифодаланмайди. Демак, $\{xy \vee yz \vee xz, 0, 1\}$ система тулик эмас.

Шундай қилиб, юқорида келтирилган масала ечимининг анализидан куйидаги хулоса келиб чиқади.

Берилган Φ функциялар системасининг тулик эмаслигини исботлаш учун системадаги функцияларнинг шундай умумий хусусиятини топиш керакки, бу хусусият функциялар суперпозицияси натижасида саклансин.

Ҳақиқатан ҳам, у вақтда бундай хусусиятга эга булмаган функцияни Φ системадаги функциялар суперпозицияси оркали хосил қилиб булмайди.

Функцияларнинг бу маълум хусусиятларини текшириш учун одатда функционал ёпик синфлар тушунчасидан фойдаланадилар.

2-таъриф. Агар A системадаги функциялар суперпозициясидан хосил булган функция яна шу системанинг элементи булса, у ҳолда бундай системага суперпозицияга нисбатан ёпик система деб айтилади.

3-таъриф. Суперпозицияга нисбатан ёпик булган ҳар қандай мантик алгебрасининг функциялар системасига функционал ёпик синф деб айтилади.

Равшанки, маълум бир хил хусусиятга эга булган функциялар системаси функционал ёпик синфни ташкил этади ва, аксинча, маълум функционал ёпик синфга кирувчи функциялар бир хил хусусиятга эга булган функциялардир. Куйидаги функциялар системаси функционал ёпик синфларга мисол була олади:

- а) бир аргументли функциялар;
 б) ҳамма мантик алгебрасининг функциялари;
 в) L - чизикли функциялар;

- г) S - уз-узига иккитарафлама функциялар;
- д) M - монотон функциялар;
- е) P_0 - нуль кийматни сакловчи функциялар;
- ж) P_1 - бир кийматни сакловчи функциялар.

4-таъриф. Буш синфдан ва мантик алгебрасининг хамма функциялари тупламидан фарк килувчи функционал ёпик синфга хусусий функционал ёпик синф деб айтилади.

Шундай килиб, функциялар системасининг туликлиги учун бу системада хар кандай хусусий функционал ёпик синфга кирмовчи функция топилиши етарли ва зарурдир.

5-таъриф. Уз-уздан ва мантик алгебрасининг хамма функциялари синфи (P_2) дан фарк килувчи функционал ёпик синфларга кирмовчи хусусий функционал ёпик синфга максимал функционал ёпик синф деб айтилади.

Мантик алгебрасида хаммаси булиб бешта максимал функционал ёпик синф мавжуд:

P_0 - ноль сакловчи функциялар синфи, P_1 - бир сакловчи функциялар синфи, S - уз-узига иккитарафлама функциялар синфи, L - чизикли функциялар синфи.

1.2 Пост теоремаси. $\Phi = \{\varphi_1, \dots, \varphi_n\}$ функциялар системасининг туликлиги учун бу системада P_0, P_1, M, S, L максимал функционал ёпик синфларнинг хар бирига кирмовчи камида битта функция мавжуд булиши етарли ва зарур (яъни $\Phi = \{\varphi_1, \dots, \varphi_n\}$ шунда ва факат шундагина тулик система буладики, қачонки у P_0, P_1, M, S, L максимал функционал ёпик синфларнинг бирортасининг хам қисм туплами булмаса).

Исбот. $\Phi = \{\varphi_1, \dots, \varphi_n\}$ тулик система булсин, яъни $[\Phi] = P_2$. Фараз қиламизки, Φ максимал функционал ёпик синфларнинг бирортаси. У вақтда F нинг ёпиклигини ҳисобга олиб, $P_2[\Phi] \subseteq [F] = F$ ни ёзиш мумкин, яъни $F = P_2$. Аммо бундай булиши мумкин эмас. Демак, $\Phi \subseteq F$ муносабат бажарилмайди.

Теореманинг етарлилигининг исботини укувчиларга хавола этамиз.

Натижа. Мантик алгебрасидаги хар кандай функционал ёпик синф P_0, P_1, M, S, L максимал функционал ёпик синфларнинг бирортасининг қисм туплами булади.

Амалда бирорта $\Phi = \{\varphi_1, \dots, \varphi_n\}$ системанинг тулик ёки тулик эмаслигини аниқлаш учун Пост жадвалидан фойдаланадилар. Пост жадвали куйидаги қуринишда булади:

	P_0	P_1	S	L	M
φ_1					
φ_2					
...
φ_{n-1}					
φ_n					

Жадвалнинг ҳоналарига уша сатрдаги функция функционал ёпик синфларнинг элементи булса “+” ишора, булмаса “-” ишораси қуйилади.

$\Phi = \{\varphi_1, \dots, \varphi_n\}$ система тулик функциялар системаси булиши учун, теоремага асосан, жадвалнинг хар бир устунда камида битта “-” ишораси булиши етарли ва зарур.

$\Phi = \{\varphi_1, \dots, \varphi_n\}$ функциялар системаси тулик булмаслиги учун P_0, P_1, M, S, L максимал функционал ёпик синфларнинг бирортасининг кисм туплами булиши, яъни Пост жадвалининг бирор устуни тулик “+” ишораларидан иборат булиши керак.

Функциялар системасининг туликлиги тушунчаси билан синфнинг (тупламнинг) ёпиги тушунчаси узаро боғланган.

6-таъриф. A билан P_2 (n аргументли мантик алгебрасининг хамма функцияларини уз ичига олган) тупламнинг бирор кисм тупламини белгилаймиз. A туплам функцияларнинг суперпозициясидан хосил этилган хамма буль функциялари туплами (A туплам функциялари оркали ифодаланган хамма буль функциялари туплам)га A тупламнинг ёпиги деб айтилади ва $[A]$ каби белгиланади.

Мисол. 1. $A = P_2$ булсин, у холда $[A] = P_2$.

2. $A = \{1, x_1 + x_2\}$ булсин, у вақтда A тупламнинг ёпиги хамма L - чизикли функциялар тупламинан иборат булади.

Туплам ёпиги куйидаги хоссаларга эга:

1. $[A] \supseteq A$;
2. $[[A]] = [A]$;
3. агар $A_1 \subseteq A_2$ булса, у холда $[A_1] \subseteq [A_2]$ булади;
4. $[A_1 \cup A_2] \supseteq [A_1] \cup [A_2]$.

7-таъриф. Агар $[A] = A$ булса, у холда A туплам (синф)га функционал ёпик синф деб айтилади.

Мисол. 1. $A = P_2$ синфи ёпик синф булади.

2. $A = \{1, x_1 + x_2\}$ синфи ёпик синф булмайди.

3. L - синфи ёпик синф булади.

Осонгина куриш мумкинки, хар кандай $[A]$ синф ёпик синф булади. Бу хол купгина функционал ёпик синфларни топишга ёрдам беради.

Туплам ёпиги ва ёпик синф тилида функциялар системасининг туликлиги хакидаги таъриф (аввалги таърифга эквивалент булган таъриф) ни бериш мумкин.

8-таъриф. Агар $[A] = P_2$ булса, у холда A функциялар системаси тулик деб айтилади.

Мисол. Куйидаги функциялар системаларининг тулик эмаслигини Пост жадвали оркали исбот килайлик:

- а) $\Phi_1 = \{0, xy, x + y + z\}$; б) $\Phi_2 = \{1, xy, x = y + z\}$;
 в) $\Phi_3 = \{\bar{x}\bar{y} \vee \bar{x}\bar{z} \vee \bar{y}\bar{z}\}$; г) $\Phi_4 = \{0, 1, x + y\}$;
 д) $\Phi_5 = \{0, 1, xy\}$

		P_0	P_1	S	L	M
а)	0	+	-	-	+	+
	xy	+	+	-	-	+
	$x + y + z$	+	+	+	+	-
б)	1	-	+	-	+	+
	xy	+	+	-	-	+
	$x + y + z$	+	+	+	+	-
в)	$\bar{x}\bar{y} \vee \bar{x}\bar{z} \vee \bar{y}\bar{z}$	-	-	+	-	-

г)	0	+	-	-	+	+
	1	-	+	-	+	+
	$x + y$	+	-	-	+	-
д)	0	+	-	-	+	+
	1	-	+	-	+	+
	xy	+	+	-	-	+

Жадвалдан куришиб турибдики, юкорида келтирилган хамма функциялар системаси тулик эмас, чунки хар бир система учун жадвалда битта устун факатгина “+” ишораларидан иборат. Шунини таъкидлашимиз керакки, хар бир система учун бу устунлар хар хил. Демак, Пост теоремаси шартидан P_0, P_1, M, S, L максимал функционал ёпик синфларнинг бирортасини хам олиб ташлаш мумкин эмас. Бу хулосадан уз навбатида P_0, P_1, M, S, L максимал функционал ёпик синфларнинг бирортаси иккинчисининг кисм туплами була олмаслиги келиб чикади.

1.3 Берилган мисол ёрдамида амалий кўрсатмалар.

$\Phi = \{x \vee y, x \rightarrow y, \bar{x}, 1\}$ функциялар синфининг тўлишлигини Пост жадвали ёрдамида текширинг.

1-кадам. Пост жадвали оршали берилган функциялар синфини тўлишлигини текшириш учун, системадаги барча функцияларнинг чинлик жадвалини тузамиз

x	y	$x \vee y$	$x \rightarrow y$	\bar{x}	1
0	0	0	1	1	1
0	1	1	1	1	1
1	0	1	0	0	1
1	1	1	1	0	1

2- кадам. Берилган функцияларнинг P_0, P_1, L, S, M функционал ёпиш синфларга тегишлилигини южоридаги чинлик жадвалидан анишлаймиз. Функциямиз P_0 –ноль саъловчи функциялар синфига кириши учун аргументларнинг барчаси бир ваътда ёлхон шиймат шабул шилганда функция кам ёлхон шиймат шабул шилиши керак. Чинлик жадвалидан кўришиб турибдики фаъат $x \vee y$ функция ноль саъловчи, шолган функцияларимиз ноль саъловчи эмас. Пост жадвалида мос устунни тўлдираимиз.

	P_0	P_1	L	S	M
$x \vee y$	+				
$x \rightarrow y$	-				
\bar{x}	-				
1	-				

3- кадам. Функция P_1 –бир саъловчи функциялар синфига кириши учун аргументларнинг барчаси бир ваътда чин шиймат шабул шилганда функция кам чин шиймат шабул шилиши керак. Чинлик жадвалидан кўришиб турибдики фаъат \bar{x} функция бир саъловчи эмас, шолган функцияларнинг барчаси бир саъловчи. Пост жадвалида мос устунни тўлдираимиз.

	P_0	P_1	L	S	M
$x \vee y$	+	+			
$x \rightarrow y$	-	+			

\bar{x}	-	-			
1	-	+			

4- кадам Энди системадаги функцияларни L- чизилли функциялар синфига тегишли ёки тегишли эмаслигини текшираемиз. Бунинг учун функцияларнинг Жегалкин кўпқади кўринишини ҳосил қиламиз. Кўпқада кўпайтириш амали иштирок этмаса, бундай функция чизилли бўлади

$$x \vee y = xy + x + y,$$

$$x \rightarrow y = \bar{x} \vee y = \bar{x}y + \bar{x} + y = (x+1)y + x+1 + y = xy + y + x+1 + y = xy + x+1$$

$$\bar{\bar{x}} = x+1$$

$$1=1$$

Кўриниб турибдики $x \vee y$ ва $x \rightarrow y$ функциялар чизилли эмас, \bar{x} ва 1 чизикли. Пост жадвалида мос устунни тўлдираемиз

	P ₀	P ₁	L	S	M
$x \vee y$	+	+	-		
$x \rightarrow y$	-	+	-		
\bar{x}	-	-	+		
1	-	+	+		

5- кадам. Чинлик жадвали ёрдамида функцияларнинг S-ўз –ўзига ўшма функциялар синфига киришини текшираемиз. Буни 3 хил усулда амалга ошириш мумкин

1-усул. Чинлик жадвалида функцияларни қийматлари сатрини чизил билан ўртасидан ажратиб, шу чизилни нисбатан қийматларнинг симметриклигини текшираемиз

x	y	$x \vee y$	$x \rightarrow y$	\bar{x}	1
0	0	0	1	1	1
0	1	1	1	1	1
1	0	1	0	0	1
1	1	1	1	0	1

2- усул. Чинлик жадвалида функция қийматлирини тескари оғириб, (кушмалик принцинга кўра) инкорларини олганда функциянинг чинлик қиймати билан мос тушса, бу функция сўз-сўзига ўшма бўлади

3-усул. $f(x_1, x_2, \dots, x_n)$ функцияга ўшма $f^*(x_1, x_2, \dots, x_n) = \bar{f}(\bar{x}_1, \bar{x}_2, \dots, \bar{x}_n)$ функцияни топиш учун функциянинг барча сўзгарувчиларини ва функцияни инкорини топиш керак. Агар $f(x_1, x_2, \dots, x_n) = f^*(x_1, x_2, \dots, x_n)$ бўлса, функция сўз-сўзига иккитарафлама ёки сўз-сўзига ўшма функция дейилади

$f = x \vee y$ $f^* = \overline{\bar{x} \vee \bar{y}} = \bar{\bar{x}} \wedge \bar{\bar{y}} = x \wedge y$, $f \neq f^*$ демак бу функция сўз-сўзига ўшма эмас.

$f = x \rightarrow y$ $f^* = \overline{\bar{x} \rightarrow \bar{y}} = \bar{\bar{x}} \wedge \bar{\bar{y}} = \bar{x} \wedge y$, $f \neq f^*$ демак бу функция сўз-сўзига ўшма эмас.

$f = \bar{x}$ $f^* = \overline{\bar{\bar{x}}} = \bar{x}$ бу ҳолда, $f = f^*$ бу функция сўз-сўзига ўшма функция бўлади.

1 га ўшма функция 0 бўлади

	P ₀	P ₁	L	S	M
--	----------------	----------------	---	---	---

$x \vee y$	+	+	-	-	
$x \rightarrow y$	-	+	-	-	
\bar{x}	-	-	+	+	
1	-	+	+	-	

6- кадам. Функциялар системасидаги функцияларни монотонлигини текшираимиз. Функция монотон бўлиши учун барча $\alpha_i < \alpha_j$ ларда $f(\alpha_i) \leq f(\alpha_j)$ шарт бажарилиши керак. Чинлик жадвалидан кўриниб турибдики $x \vee y$ монотон, $x \rightarrow y$ номонотон, \bar{x} номонотон, 1 монотон бўлади.

	P_0	P_1	L	S	M
$x \vee y$	+	+	-	-	+
$x \rightarrow y$	-	+	-	-	-
\bar{x}	-	-	+	+	-
1	-	+	+	-	+

Пост жадвалнинг барча устунларида камида биттадан «-» ишора ётнаниган, яъни максимал функционал синфларга кирмайдиган камида биттадан функция мавжуд. Демак кўрилган функциялар системаси тўлиқ.

Топширик вариантлари

1. Агар $\Phi = \{\varphi_1, \dots, \varphi_n\}$ ва $F = \{f_1, \dots, f_n\}$ функционал ёпик синфлар бўлса, у ҳолда $\Phi \cap F$ ва $\Phi^* = \{\varphi_1^*, \dots, \varphi_n^*\}$ лар ҳам функционал ёпик синфлар ва $\Phi \cup F$ ни функционал ёпик синф бўлмаслигини исботланг.

2. Қуйидаги максимал функционал ёпик P_0, P_1, S, L, M синфларнинг бирортаси иккинчисининг қисм тўплами бўлмаслигини исботланг.

3. Ҳар қандай шахсий функционал ёпик синф P_0, P_1, S, L, M максимал функционал ёпик синфларнинг бирортасининг қисм тўплами эканлигини исботланг.

4. Қуйидаги функциялар синфининг тўлиқлигини Пост жадвали ёрдамида текширинг.

1. $\Phi = \{x \wedge y, x \rightarrow y, \bar{x}, x \oplus y\}$

2. $F = \{x \rightarrow y, x \leftrightarrow y, \bar{x}, 1\}$
3. $F = \{x \vee y, x \leftrightarrow y, \bar{x}, 0\}$
4. $F = \{\bar{x} \rightarrow y, xy \leftrightarrow \bar{x}\bar{y}, \bar{x}, 1\}$
5. $F = \{xy \wedge z \rightarrow xy, xy \oplus y, 1\}$
6. $F = \{xy \rightarrow xy, xyz \oplus y\bar{z}, \bar{x} \leftrightarrow \bar{x}y\}$
7. $F = \{x \rightarrow \bar{y}, \bar{x} \leftrightarrow y, \bar{\bar{x}}, 1\}$
8. $F = \{x \vee y, x \leftrightarrow y, \bar{x}, 0\}$
9. $F = \{\bar{x} \rightarrow y, xy \leftrightarrow \bar{x}\bar{y}, \bar{x} \vee z, 0\}$
10. $F = \{xy \wedge z \rightarrow xy, xy \oplus y, x \downarrow y\}$
11. $F = \{xy \rightarrow xy, xz \oplus y\bar{z}, \bar{x} \vee \bar{x}y\}$
12. $F = \{x \oplus yz, xz \leftrightarrow y\bar{z}, \bar{x} \vee y, 1\}$
13. $F = \{x \vee y \downarrow z, x \oplus y, yz \vee \bar{x}, 0\}$
14. $F = \{x \vee yz, x \oplus z \oplus y\bar{z}, \bar{x} \vee \bar{y}z\}$
15. $F = \{x \oplus y, xz \leftrightarrow yu, \bar{x}, 1\}$
16. $F = \{xz \vee yz, xy \oplus xz \oplus yz, \bar{x}, 0\}$
17. $F = \{\bar{x}y \rightarrow x\bar{y}, xy \leftrightarrow \bar{x}\bar{y}, x, 1\}$
18. $F = \{\bar{x}\bar{y} \wedge z \rightarrow xy, xy \oplus y, 1\}$
19. $F = \{xy \rightarrow xy, x \oplus y \oplus z \oplus y\bar{z}, \bar{x} \leftrightarrow \bar{x}y\}$
20. $F = \{x \rightarrow \bar{y}, \bar{x}yz \leftrightarrow xy, \bar{\bar{x}}, 1\}$

21. $F = \{x \vee y \rightarrow xy, xz \leftrightarrow y, \bar{x}, 0\}$
22. $F = \{\bar{x} \rightarrow xy, xy \leftrightarrow \bar{x}\bar{y}, \bar{x} \vee yz, 0\}$
23. $F = \{xy \wedge z \rightarrow xy, x \oplus y \oplus y, x \downarrow y\}$
24. $F = \{x \rightarrow x, xz \oplus y\bar{z}, \bar{x} \vee \bar{x}y\}$
25. $F = \{x \oplus y\bar{z}, \bar{x}z \leftrightarrow y\bar{z}, \bar{x} \vee xy, 1\}$
26. $F = \{x \vee yz, x \oplus y, yz \vee \bar{x}, 0\}$
27. $F = \{x \mid \bar{z} \vee y \mid z, x \oplus z \oplus y\bar{z}, \bar{x} \vee \bar{y}z\}$
28. $F = \{x \oplus yz, xz \leftrightarrow yu, \bar{x} \mid y, 1\}$
29. $F = \{x \mid z \vee y \mid z, x \oplus z \oplus y, \bar{x}, 0\}$
30. $F = \{\bar{x}yz \rightarrow x\bar{y}z, xy \vee z \leftrightarrow \bar{x}\bar{y}, x, 1\}$