DHG, Killa, Colla, Chilla

Дизоправния, состочнувач из переменнях им их отницаний, пазоваетая эменентарной диной.

Контониции согтонизам из перешенност пин им отринаний, пазываетая экспентариным произведением.

Дизактивной поринаменной розмой (ДНД).

Угоначания эмененторически суми пазывается коновихтивной поришенной формой (KSlg).

lossaie aurespa borcrayorbaruie nomem soms mubegera z pabrocumentour en DILO er KILO.

3agarue 1. Kormpoune DHg u KHg gun populye.

a) $A = (X \rightarrow Y) \sim (X \wedge Y)$

 $A = (\bar{X}VY) \sim (X_\Lambda \bar{Y}) = [(\bar{X}VY) \rightarrow (X_\Lambda \bar{Y})]_\Lambda [(X_\Lambda \bar{Y}) \rightarrow (\bar{X}VY)] =$

=[(XVY)V(XNP)]A[(XNP)V(XVY)]=[(XNP)V(XNP)]A N[(XVY)V(XYY)] = (XNFIN(XVY)=XNFN(XVY)-KHP (XAPIA(XVY) = WATAX)V(XATAY) -BHP.

 $\mathcal{S}) \quad \mathcal{B} = \left\{ \left[\left((X \to y) \to \overline{X} \right) \to \overline{y} \right] \to \overline{z} \right\} \to z$ $\mathcal{B} = \left\{ \left[\left((x \to y) \to \bar{x} \right) \to \bar{y} \right] \to \bar{z} \right\} \vee \bar{z} = \left\{ \left[\left((x \to y) \to x \right) \to \bar{y} \right] \vee \bar{z} \right\} \vee \bar{z} = \left\{ \left[\left((x \to y) \to x \right) \to \bar{y} \right] \vee \bar{z} \right\} \vee \bar{z} = \left\{ \left[\left((x \to y) \to x \right) \to \bar{y} \right] \vee \bar{z} \right\} \vee \bar{z} = \left\{ \left[\left((x \to y) \to x \right) \to \bar{y} \right] \vee \bar{z} \right\} \vee \bar{z} = \left\{ \left[\left((x \to y) \to x \right) \to \bar{y} \right] \vee \bar{z} \right\} \vee \bar{z} = \left\{ \left[\left((x \to y) \to x \right) \to \bar{y} \right] \vee \bar{z} \right\} \vee \bar{z} = \left\{ \left[\left((x \to y) \to x \right) \to \bar{y} \right] \vee \bar{z} \right\} \vee \bar{z} = \left\{ \left[\left((x \to y) \to x \right) \to \bar{y} \right] \vee \bar{z} \right\} \vee \bar{z} = \left\{ \left[\left((x \to y) \to x \right) \to \bar{y} \right] \vee \bar{z} \right\} \vee \bar{z} = \left\{ \left[\left((x \to y) \to x \right) \to \bar{y} \right] \vee \bar{z} \right\} \vee \bar{z} = \left\{ \left[\left((x \to y) \to x \right) \to \bar{y} \right] \vee \bar{z} \right\} \vee \bar{z} = \left\{ \left[\left((x \to y) \to x \right) \to \bar{y} \right] \vee \bar{z} \right\} \vee \bar{z} = \left\{ \left[\left((x \to y) \to x \right) \to \bar{y} \right] \vee \bar{z} \right\} \vee \bar{z} = \left\{ \left[\left((x \to y) \to x \right) \to \bar{y} \right] \vee \bar{z} \right\} \vee \bar{z} = \left\{ \left[\left((x \to y) \to x \right) \to \bar{y} \right] \vee \bar{z} \right\} \vee \bar{z} = \left\{ \left[\left((x \to y) \to x \right) \to \bar{y} \right] \vee \bar{z} \right\} \vee \bar{z} = \left\{ \left[\left((x \to y) \to x \right) \to \bar{y} \right] \vee \bar{z} \right\} \vee \bar{z} = \left\{ \left[\left((x \to y) \to x \right) \to \bar{y} \right] \vee \bar{z} \right\} \vee \bar{z} = \left\{ \left[\left((x \to y) \to x \right) \to \bar{y} \right] \vee \bar{z} \right\} \vee \bar{z} = \left\{ \left[\left((x \to y) \to x \right) \to \bar{y} \right] \vee \bar{z} \right\} \vee \bar{z} = \left\{ \left[\left((x \to y) \to x \right) \to \bar{y} \right] \vee \bar{z} \right\} \vee \bar{z} = \left\{ \left[\left((x \to y) \to x \right) \to \bar{z} \right] \vee \bar{z} \right\} \vee \bar{z} = \left\{ \left[\left((x \to y) \to x \right) \to \bar{z} \right] \vee \bar{z} \right\} \vee \bar{z} = \left\{ \left[\left((x \to y) \to x \right) \to \bar{z} \right] \vee \bar{z} \right\} \vee \bar{z} = \left\{ \left[\left((x \to y) \to x \right) \to \bar{z} \right] \vee \bar{z} \right\} \vee \bar{z} = \left\{ \left[\left((x \to y) \to x \right) \to \bar{z} \right] \vee \bar{z} \right\} \vee \bar{z} = \left\{ \left[\left((x \to y) \to x \right) \to \bar{z} \right] \vee \bar{z} \right\} \vee \bar{z} = \left\{ \left[\left((x \to y) \to x \right) \to \bar{z} \right] \vee \bar{z} \right\} \vee \bar{z} = \left\{ \left[\left((x \to y) \to x \right) \to \bar{z} \right] \vee \bar{z} = \left\{ \left[\left((x \to y) \to x \right) \to \bar{z} \right] \vee \bar{z} \right\} \vee \bar{z} = \left\{ \left[\left((x \to y) \to x \right) \to \bar{z} \right] \vee \bar{z} = \left\{ \left[(x \to y) \to x \right] \vee \bar{z} \right\} \vee \bar{z} = \left\{ \left[(x \to y) \to x \right] \vee \bar{z} = \left[\left((x \to y) \to x \right) \to \bar{z} \right] \vee \bar{z} = \left[\left((x \to y) \to x \right) \to \bar{z} \right] \vee \bar{z} = \left[\left((x \to y) \to x \right) \to \bar{z} \right] \vee \bar{z} = \left[\left((x \to y) \to x \right) \to \bar{z} \right] \vee \bar{z} = \left[\left((x \to y) \to x \right) \to \bar{z} \right] \vee \bar{z} = \left[\left((x \to y) \to x \right) \to \bar{z} \right] \vee \bar{z} = \left[\left((x \to y) \to x \right) \to \bar{z} \right] \vee \bar{z} = \left[\left((x$ $VZ = \{[(x \rightarrow y) \rightarrow \bar{x}) \rightarrow \bar{y}] \wedge Z\} VZ = \{[(x \rightarrow y) \rightarrow \bar{x}) V\bar{y}] \wedge Z\} VZ = \{[(x \rightarrow y) \rightarrow \bar{x}) V\bar{y}] \wedge Z\} VZ = \{[(x \rightarrow y) \rightarrow \bar{x}) V\bar{y}] \wedge Z\} VZ = \{[(x \rightarrow y) \rightarrow \bar{x}) V\bar{y}] \wedge Z\} VZ = \{[(x \rightarrow y) \rightarrow \bar{x}) V\bar{y}] \wedge Z\} VZ = \{[(x \rightarrow y) \rightarrow \bar{x}) V\bar{y}] \wedge Z\} VZ = \{[(x \rightarrow y) \rightarrow \bar{x}) V\bar{y}] \wedge Z\} VZ = \{[(x \rightarrow y) \rightarrow \bar{x}) V\bar{y}] \wedge Z\} VZ = \{[(x \rightarrow y) \rightarrow \bar{x}) V\bar{y}] \wedge Z\} VZ = \{(x \rightarrow y) \rightarrow \bar{x}) V\bar{y}\} VZ = \{(x \rightarrow y) \rightarrow \bar{x}\} VZ = \{(x \rightarrow y) \rightarrow \bar{x}) V\bar{y}\} VZ = \{(x \rightarrow y) \rightarrow \bar{x}\} VZ = \{(x \rightarrow y) \rightarrow \bar$ $= \{ [(x \rightarrow y)v\bar{x}]v\bar{y}] \wedge \bar{z} \} v\bar{z} = \{ [(x \rightarrow y)\Lambda \times 1v\bar{y}] \wedge \bar{z} \} v\bar{z} =$ = {[((x > y) \x) \v \y] \Z = {[((\ov vy) \x) \v \y] \Z = \v Z = = {[(xvy) \((yvy)] \(Z \) \(12-KH Ø.

Очевидно, что одна и та же дорищи имеет мнотество равносинамых КНР и ННФ. Поэтому используют спе-имамычной одногного определенный вид.

(САНФ) пазывается ФНФ, сонадающая спедующими chariembain:

1) b ren mem oguraxobom avarabilion

2) в мобом спагаемом нем однаховых множителей. 3) в мобом спагаемом ни одна перешенных не содержителя вместе со своим отринатилия.

4) в инбом инотителя присутствуют все пережением ими use ompulyakus.

Совершенной кончинивной поршанной формой (СКНФ).

1) Le ren ogurasobour unonumente.

2) в мобом мкожитем кот одна переменная не со-держитих виссте со своим отринанием. 4) в мобом мкожитем крищетвует все переменные ими use organizables.

Т. Мобал не топедественно монная дорициа имеет единственную САНФ. Мобал не топедетвенно интипиан дорициа имеет единственную СКНФ.

Imbernegerne. Deur motori Synelow gynkusun f(x1, x2, -, xn)
cyngecombyern morare gomuyna anechor buczasubaruni
A(x1, X2, ..., Xn), rmo y(A(x1, x2, ..., Xn)) = f(X1, X2, ..., Xn).

Bagarne 2. Hangume CHHP u CKHP gun granuye.

1. Cocmobunt moderny uconutrocome gur A u A.

X	y	XNY	$(x_{\Lambda y}) \rightarrow \bar{\chi}$	(X/Y)+g	A	Ā	
0	0	0	1	1	0	1	
0	1	0	1	1	0	1	
1	0	0	1	1	0	1	
1	1	1	0	0	1	0	

- 2. A wemeno you x ny => CAHP(A) = Xny
- 3. Ā uemurno npu (x ny) v (x ny) v (x ny) = xy v xy v xy => CKHQLA) = CHHQA) = XYVXYVXY = (XVY)N(XVY) N(XVY)

のB= (x~g)-> [y11]~x1]

1. Cormabums madring unmunicomme que B u B.

X	y	Z	X~y	=~X	yn(z~x)	B	B
0	0	0	0	0	0	1	0
0	0	7	0	7	0	1	0
0	1	0	1	D	0	0	1
0	1	1	1	1	1	1	0
1	0	0	1	1	0	0	1
1	0	1	7	0	0	0	1
1	1	0	0	1	1	1	0
4	1	1	0	0	0	1	0

2. $CHHP(B) = \overline{X}y \neq V \overline$