Na osnovu postavke problema, možemo sastaviti sljedeću tablicu istine:

A	B	C	D	F
⊥	⊥	⊥	⊥	⊥
⊥	⊥	⊥	T	⊥
⊥	⊥	T	⊥	⊥
⊥	⊥	T	T	⊥
⊥	T	⊥	⊥	⊥
⊥	T	⊥	T	⊥
⊥	T	T	⊥	⊥
⊥	T	T	T	T
T	⊥	⊥	⊥	⊥
T	⊥	⊥	T	T
T	⊥	T	⊥	⊥
T	⊥	T	T	T
T	T	⊥	⊥	⊥
T	T	⊥	T	T
T	T	T	⊥	T
T	T	T	T	T

Odavde nije teško napisati SDNF izraza F:

$$F = \overline{A}BCD \vee A\overline{B}\overline{C}D \vee A\overline{B}CD \vee AB\overline{C}D \vee ABC\overline{D} \vee ABCD$$

Ovaj izraz je dovoljno kratak da odmah možemo uočiti parove članova koji se mogu sažimati. To su: prvi sa šestim, drugi sa trećim, drugi sa četvrtim, treći sa šestim, četvrti sa šestim i peti sa šestim. Stoga je polazni izraz ekvivalentan sa sljedećim izrazom:

$$F = BCD \vee A\overline{B}D \vee A\overline{C}D \vee ACD \vee ABD \vee ABC$$

U dobijenom izrazu moguće je sažimati drugi i peti član, kao i treći i četvrti član, nakon čega se dobija:

$$F = BCD \vee AD \vee ABC$$

Dalja sažimanja nisu moguća, te prelazimo na formiranje tablice pokrivanja:

	$\overline{A}BCD$	$A\overline{B}\overline{C}D$	$A\overline{B}CD$	$AB\overline{C}D$	$ABC\overline{D}$	$ABCD$
BCD	+					+
AD		+	+	+		+
ABC					+	+

Iz tablice prekrivanja vidimo da su svi članovi bitni, tako da dobijeni izraz predstavlja MDNF. Ručno je moguće izvršiti još sitno skraćenje:

$$F = BC(A \vee D) \vee AD$$

Dobijeni izraz je dovoljno kratak da je teško vjerovati da postoji kraći. Radi kompletnosti, nađimo i MKNF oblik polazne funkcije. Za tu svrhu, prvo nam treba SDNF negacije polazne funkcije, koju lako očitavamo iz tablice, i ona glasi

$$\overline{A}\overline{B}\overline{C}\overline{D} \vee \overline{A}\overline{B}\overline{C}D \vee \overline{A}\overline{B}C\overline{D} \vee \overline{A}\overline{B}CD \vee \overline{A}B\overline{C}\overline{D} \vee \overline{A}B\overline{C}D \vee \overline{A}BC\overline{D} \vee A\overline{B}\overline{C}\overline{D} \vee A\overline{B}C\overline{D} \vee AB\overline{C}\overline{D}$$

Da bismo lakše uvdjeli koji se parovi mogu sažimati, razvrstajmo ih u klase po broju negacija:

0 negacija: nema
1 negacija: nema
2 negacije: $\bar{A}\bar{B}CD$, $\bar{A}B\bar{C}D$, $\bar{A}BC\bar{D}$, $A\bar{B}C\bar{D}$, $AB\bar{C}\bar{D}$
3 negacije: $\bar{A}\bar{B}\bar{C}D$, $\bar{A}\bar{B}C\bar{D}$, $\bar{A}B\bar{C}\bar{D}$, $A\bar{B}\bar{C}\bar{D}$
4 negacije: $\bar{A}\bar{B}\bar{C}\bar{D}$

Rezultate sažimanja možemo odmah sortirati po klasama onako kako ih nalazimo:

0 negacija: nema
1 negacija: nema
2 negacije: $\bar{A}\bar{B}D$, $\bar{A}\bar{B}C$, $\bar{A}\bar{C}D$, $\bar{A}B\bar{C}$, $\bar{A}C\bar{D}$, $\bar{A}B\bar{D}$, $\bar{B}C\bar{D}$, $A\bar{B}\bar{D}$, $B\bar{C}\bar{D}$, $A\bar{C}\bar{D}$
3 negacije: $\bar{A}\bar{B}\bar{C}$, $\bar{A}\bar{B}\bar{D}$, $\bar{A}\bar{C}\bar{D}$, $\bar{B}\bar{C}\bar{D}$

U narednom koraku imamo sljedeća sažimanja:

0 negacija: nema
1 negacija: nema
2 negacije: $\bar{A}\bar{B}$, $\bar{A}\bar{C}$, $\bar{A}\bar{D}$, $\bar{B}\bar{D}$, $\bar{C}\bar{D}$

Dalja sažimanja nisu moguća. Kako nije bilo članova koji nisu učestvovali u sažimanjima, prva etapa Quineovog algoritma završava se sa izrazom

$$\bar{A}\bar{B} \vee \bar{A}\bar{C} \vee \bar{A}\bar{D} \vee \bar{B}\bar{D} \vee \bar{C}\bar{D}$$

Prelazimo na formiranje tablice pokrivanja:

	$\bar{A}\bar{B}\bar{C}\bar{D}$	$\bar{A}\bar{B}\bar{C}D$	$\bar{A}\bar{B}C\bar{D}$	$\bar{A}\bar{B}CD$	$\bar{A}B\bar{C}\bar{D}$	$\bar{A}B\bar{C}D$	$\bar{A}BC\bar{D}$	$A\bar{B}\bar{C}\bar{D}$	$A\bar{B}C\bar{D}$	$AB\bar{C}\bar{D}$
$\bar{A}\bar{B}$	+	+	+	+						
$\bar{A}\bar{C}$	+	+			+	+				
$\bar{A}\bar{D}$	+		+		+		+			
$\bar{B}\bar{D}$	+		+					+	+	
$\bar{C}\bar{D}$	+				+			+		+

Ponovo su svi članovi bitni, te je nađeni izraz ujedni i MDNF negacije polaznog izraza. Negacijom nalazimo MKNF polaznog izraza:

$$(A \vee B)\,(A \vee C)\,(A \vee D)\,(B \vee D)\,(C \vee D)$$

Vidimo da je MDNF u ovom primjeru povoljnija od MKNF, što smo uostalom i očekivali. Dobijena MKNF se može primjenom pravila distributivnosti ručno skratiti na oblik

$$(A \vee BCD)\,(BC \vee D)$$

Ovaj oblik je također prilično povoljan.