body

Jméno: Místnost: Souřadnice:

Oblast strojově snímatelných informací. Své UČO vyplňte zleva dle přiloženého vzoru číslic. Jinak do této oblasti nezasahujte.

19486 Řešen

$$\neg \left\langle \neg \left\{ G \land \neg \left[ \left( \neg D \Rightarrow \neg \left\{ \left[ \neg F \land F \right] \Leftrightarrow \left[ \neg E \land \neg (F \lor \neg F) \right] \right\} \right) \lor \neg B \right] \right\} \Rightarrow \left\{ \neg \left[ H \Leftrightarrow \left( \neg F \lor A \right) \right] \Rightarrow \neg \left[ \left( \neg E \Leftrightarrow \neg \left\{ \neg F \lor \neg C \right\} \right) \land \neg \left( \neg D \lor \neg \left\{ \neg H \land \neg F \right\} \right) \right] \right\} \right\rangle \Rightarrow \left\{ \neg \left[ (\neg F \lor A) \right] \Rightarrow \neg \left[ (\neg F \lor A) \right]$$

Keďže je zadanie vyslovené formou ekvivalencie, je potrebné dokazovať dva smery impilácie.

## 1.) Z l'avej strany k pravej:

Formula je vyhodnotená ako pravdivá práve vtedy, ak sú všetky premenné z P pravda a všetky premenné z N nepravda. Predpokladám, že celá formula je pravdivá. Výroková formula vyjadrená pomocou implikácie A=>B musí vždy nadobúdať pravdivostnú hodnotu 0 - nepravda, keďže je vyjadrená formou negácie implikácie. Rozdelíme si celú formulu na dve časti:

$$\mathbf{A} = \neg \left\{ G \land \neg \left[ \left( \neg D \Rightarrow \neg \left\{ \left[ \neg F \land F \right] \Leftrightarrow \left[ \neg E \land \neg \left( F \lor \neg F \right) \right] \right\} \right) \lor \neg B \right] \right\} = \mathbf{1} \qquad \mathbf{B} = \neg \left[ H \Leftrightarrow \left( \neg F \lor A \right) \right] \Rightarrow \neg \left[ \left( \neg E \Leftrightarrow \neg \left\{ \neg F \lor \neg C \right\} \right) \land \neg \left( \neg D \lor \neg \left\{ \neg H \land \neg F \right\} \right) \right] = \mathbf{0}$$

Keďže časť formuly A  $\neg \{ [\neg F \land F] \Leftrightarrow [\neg E \land \neg (F \lor \neg F)] \}$  je pre ľubovoľné hodnoty F a E vždy kontradikcia, môžem celú formulu A zapísať formou:  $\neg \{ G \land \neg [(\neg D \Rightarrow \mathbf{0}) \lor \neg B] \} = 1$  Následne môžem na danú formulu použiť De Morganové pravidlá A:  $\neg G \lor [(\neg D \Rightarrow \mathbf{0}) \lor \neg B] = 1$ 

Na formulu B aplikujem taktiež De Morganové pravidlá a urobím ekvivalentné úpravy danej formuly.  $B = \neg \left[ H \Leftrightarrow \left( \neg F \vee A \right) \right] \Rightarrow \neg \left[ \left( \neg E \Leftrightarrow \neg \left\{ \neg F \vee \neg C \right\} \right) \wedge \neg \left( \neg D \vee \neg \left\{ \neg H \wedge \neg F \right\} \right) \right] \Leftrightarrow \neg \left[ H \Leftrightarrow \left( \neg F \vee A \right) \right] \Rightarrow \neg \left[ \left( \neg E \Leftrightarrow \left\{ F \wedge C \right\} \right) \wedge \left( D \wedge \left\{ \neg H \wedge \neg F \right\} \right) \right] = 0$  Z toho vyplýva, že  $\neg \left[ H \Leftrightarrow \left( \neg F \vee A \right) \right]$  musí byť = 1,  $\neg \left[ \left( \neg E \Leftrightarrow \left\{ F \wedge C \right\} \right) \wedge \left( D \wedge \left\{ \neg H \wedge \neg F \right\} \right) \right]$  musí byť = 0  $\neg \left[ \left( \neg E \Leftrightarrow \left\{ F \wedge C \right\} \right) \wedge \left( D \wedge \left\{ \neg H \wedge \neg F \right\} \right) \right] = 0$  sa dá zjednodušiť pomocou De Morganových pravidiel:  $\neg \left[ \left( \neg E \Leftrightarrow \left\{ F \wedge C \right\} \right) \wedge \left( D \wedge \left\{ \neg H \wedge \neg F \right\} \right) \right] \Leftrightarrow \neg \left( \neg E \Leftrightarrow \left\{ F \wedge C \right\} \right) \vee \left( \neg E \wedge \neg \left\{ F \wedge C \right\} \right) \vee \left( \neg E \wedge \neg \left\{ F \wedge C \right\} \right) \vee \left( \neg E \wedge \neg \left\{ F \wedge C \right\} \right) \vee \left( \neg E \wedge \neg \left\{ F \wedge C \right\} \right) \vee \left( \neg E \wedge \neg \left\{ F \wedge C \right\} \right) \vee \left( \neg E \wedge \neg \left\{ F \wedge C \right\} \right) \vee \left( \neg E \wedge \neg \left\{ F \wedge C \right\} \right) \vee \left( \neg E \wedge \neg \left\{ F \wedge C \right\} \right) \vee \left( \neg E \wedge \neg \left\{ F \wedge C \right\} \right) \vee \left( \neg E \wedge \neg \left\{ F \wedge C \right\} \right) \vee \left( \neg E \wedge \neg \left\{ F \wedge C \right\} \right) \vee \left( \neg E \wedge \neg \left\{ F \wedge C \right\} \right) \vee \left( \neg E \wedge \neg \left\{ F \wedge C \right\} \right) \vee \left( \neg E \wedge \neg \left\{ F \wedge C \right\} \right) \vee \left( \neg E \wedge \neg \left\{ F \wedge C \right\} \right) \vee \left( \neg E \wedge \neg \left\{ F \wedge C \right\} \right) \vee \left( \neg E \wedge \neg \left\{ F \wedge C \right\} \right) \vee \left( \neg E \wedge \neg \left\{ F \wedge C \right\} \right) \vee \left( \neg E \wedge \neg \left\{ F \wedge C \right\} \right) \vee \left( \neg E \wedge \neg \left\{ F \wedge C \right\} \right) \vee \left( \neg E \wedge \neg \left\{ F \wedge C \right\} \right) \vee \left( \neg E \wedge \neg \left\{ F \wedge C \right\} \right) \vee \left( \neg E \wedge \neg \left\{ F \wedge C \right\} \right) \vee \left( \neg E \wedge \neg \left\{ F \wedge C \right\} \right) \vee \left( \neg E \wedge \neg \left\{ F \wedge C \right\} \right) \vee \left( \neg E \wedge \neg \left\{ F \wedge C \right\} \right) \vee \left( \neg E \wedge \neg \left\{ F \wedge C \right\} \right) \wedge \left( E \wedge \left\{ F \wedge C \right\} \right) \wedge \left( E \wedge \neg \left\{ F \wedge C \right\} \right) \wedge \left( E \wedge \neg \left\{ F \wedge C \right\} \right) \wedge \left( E \wedge \neg \left\{ F \wedge C \right\} \right) \wedge \left( E \wedge \neg \left\{ F \wedge C \right\} \right) \wedge \left( E \wedge \left\{ F \wedge C \right\} \right) \wedge \left( E \wedge \neg \left\{ F \wedge C \right\} \right) \wedge \left( E \wedge \neg \left\{ F \wedge C \right\} \right) \wedge \left( E \wedge \neg \left\{ F \wedge C \right\} \right) \wedge \left( E \wedge \neg \left\{ F \wedge C \right\} \right) \wedge \left( E \wedge \neg \left\{ F \wedge C \right\} \right) \wedge \left( E \wedge \neg \left\{ F \wedge C \right\} \right) \wedge \left( E \wedge \neg \left\{ F \wedge C \right\} \right) \wedge \left( E \wedge \neg \left\{ F \wedge C \right\} \right) \wedge \left( E \wedge \neg \left\{ F \wedge C \right\} \right) \wedge \left( E \wedge \neg \left\{ F \wedge C \right\} \right) \wedge \left( E \wedge \neg \left\{ F \wedge C \right\} \right) \wedge \left( E \wedge \neg \left\{ F \wedge C \right\} \right) \wedge \left( E \wedge \neg \left\{ F \wedge C \right\} \right) \wedge \left( E \wedge \neg \left\{ F \wedge C \right\} \right) \wedge \left( E \wedge \neg \left\{ F \wedge C \right\} \right) \wedge \left( E \wedge \neg \left\{ F \wedge C \right\} \right) \wedge \left( E \wedge \neg \left\{ F \wedge C \right\} \right) \wedge \left( E \wedge \neg \left\{ F \wedge C \right\} \right) \wedge \left( E \wedge \neg \left\{ F \wedge C \right\} \right) \wedge \left$ 

Keďže už poznám pravdivostné hodnoty H, F, D, E, môžem ich dosadiť do prvej časti výroku B:  $\neg [H \Leftrightarrow (\neg F \lor A)] = 1 \text{ po dosadení hodnôt H,F} \neg [0 \Leftrightarrow (1 \lor A)] = 1 \text{ vidím, že A môže mať ľubovoľnú pravd. hodnotu.}$  Zistené pravdivostné hodnoty z formuly B môžem dosadiť do formuly A a dopočítať zvyšné hodnoty.  $\neg G \lor [(\neg D \Rightarrow 0) \lor \neg B] = 1 \Leftrightarrow \neg G \lor [(0 \Rightarrow 0) \lor \neg B] = 1 \text{ Formula A bude pre ľubovoľné hodnoty G, B vždy pravda.}$  Týmto som zistil, že P = {D, E}, N={F, H} a pravdivostné hodnoty A, B, C, G môžu byť ľubovoľné.

## 2.) Z pravej strany k ľavej:

Ak sú všetky premenné z P pravda a zároveň všetky premenné z N nepravda, tak je formula vyhodnotená ako pravdivá. Toto tvrdenie môžem dokázať priamim dôkazom, pričom predpoklad sú množiny  $P = \{D, E\}, N = \{F, H\}$