2. Формулы над выказваннямі. Лагічныя вынікі.

Формулы над высказываниями. Логические следования.

1. Дакажыце наступныя раўназначнасці без выкарыстання табліц праўдзівасці: Докажите следующие равносильности без использования таблиц истинности:

(a)
$$(A \cdot (B \vee \overline{C})) \vee \overline{A} \vee (B \cdot C) \vee (A \cdot \overline{C}) \equiv \overline{A} \vee B \vee \overline{C}$$

(6)
$$(((((A \to B) \to \overline{A}) \to \overline{B}) \to \overline{C}) \to C) \equiv C.$$

(B)
$$((\overline{(A \cdot B)} \to C) \to (\overline{A \cdot C})) \to ((A \cdot B) \to (\overline{A \cdot (B \to C)})) \equiv \overline{A} \vee \overline{B} \vee \overline{C}.$$

$$(\Gamma) \quad A \to ((A \cdot B) \to (((A \to B) \to B) \cdot C)) \equiv B \to (A \to C).$$

2. Знайдзіце такую формулу Φ , што:

Найдите такую формулу Φ , что:

(a)
$$\models ((\Phi \cdot A) \to \overline{B}) \to ((B \to \overline{A}) \to \Phi);$$

(6)
$$\models (\Phi \rightarrow (A \rightarrow (B \rightarrow C))) \sim (\Phi \rightarrow (A \rightarrow B));$$

(B)
$$\models (\mathbf{\Phi} \cdot (A \vee (B \to C))) \sim \mathbf{\Phi};$$

$$(\Gamma) \models ((A \vee \Phi) \sim A) \sim (\overline{A} \to (B \vee \overline{C})).$$

3. Дакажыце наступныя сцвярджэнні:

Докажите следующие утверждения:

(a) калі
$$\models \mathbf{A} \vee \mathbf{B}, \models \overline{\mathbf{A}} \vee \mathbf{C}, \text{ то } \models \mathbf{B} \vee \mathbf{C};$$

(б) калі
$$\models \mathbf{A} \to \mathbf{B}, \models \mathbf{A} \cdot \mathbf{C}, \text{ то } \models \mathbf{B} \cdot \mathbf{C};$$

(в) калі
$$\models A \lor B, \models A \to C, \models B \to D,$$
 то $\models C \lor D;$

(г) калі
$$\models \mathbf{A} \cdot \mathbf{B}, \models \mathbf{B} \sim \mathbf{C}, \text{ то } \models \mathbf{D} \rightarrow (\mathbf{A} \cdot \mathbf{C}).$$

4. Высветліце, ці справядлівыя наступныя лагічныя вынікі:

Выясните, верны ли следующие логические следования:

(a)
$$A \to B$$
, $D \to \overline{C}$, $C \vee \overline{B} \models A \to \overline{D}$;

$$(6) \quad \mathbf{A} \to \mathbf{B}, \ ((\mathbf{A} \vee \mathbf{D}) \cdot \mathbf{C}) \to \mathbf{E}, \ \mathbf{D} \to \mathbf{C} \ \vDash ((\mathbf{A} \vee \mathbf{D}) \cdot \mathbf{B}) \to \overline{\mathbf{E}};$$

(b)
$$(\mathbf{A} \vee \mathbf{B}) \to (\mathbf{C} \cdot \mathbf{D}), \ (\mathbf{D} \vee \mathbf{E}) \to \mathbf{F} \models \mathbf{A} \to \mathbf{F};$$

$$(\mathbf{r}) \ (\mathbf{A} \cdot \mathbf{B}) \to \mathbf{C}, \ (\mathbf{C} \cdot \mathbf{D}) \to \mathbf{E}, \ \overline{\mathbf{F}} \to (\mathbf{D} \cdot \mathbf{E}) \ \vDash (\mathbf{A} \cdot \mathbf{B}) \to \mathbf{F}.$$

5. Высветліце, ці справядлівыя наступныя сцвярджэнні:

Выясните, верны ли следующие утверждения:

(a) калі
$$\Gamma \models A$$
 і $\Gamma \models B$, то $\Gamma \models A \cdot B$;

(б)
$$\Gamma \models A \rightarrow B$$
 тады і толькі тады, калі $\Gamma, \overline{A} \models B$;

(в) калі
$$\Gamma$$
, $A \models B$ і Γ , $A \models \overline{B}$, то $\Gamma \models \overline{A}$;

(г)
$$\Gamma \models A \rightarrow (B \rightarrow C)$$
 тады і толькі тады, калі $\Gamma \models (A \cdot B) \rightarrow C$.

(Тут Γ — канечнае мноства формул, магчыма пустое.)

 $(3десь \Gamma - конечное множество формул, возможно пустое.)$