

вариант	ф. номер	група	поток	курс	специалност
1					
Име:					

Контролна работа по логическо програмиране
9 април 2022 г.

Да няма лист, на който е писано по повече от една задача!

Зад. 1. Универсумът на структурата \mathcal{M} е множеството Σ^* на всички думи над поне двубуквената азбука Σ и е за езика без формално равенство \mathcal{L} , в който има триместен предикатен символ p и двуместен предикатен символ r , които са интерпретирани така:

$\langle u, v, w \rangle \in p^{\mathcal{M}} \iff w$ е конкатенация на u и v ;

$\langle u, v \rangle \in r^{\mathcal{M}} \iff u$ и v са с равна дължина.

а) Да се докаже, че следните множества са определими в \mathcal{M} :

- (1) $\{\varepsilon\}$;
- (2) $\{u \mid \text{дължината на } u \text{ се дели на } 3\}$;
- (3) $\{u \mid u \text{ е еднбуквена}\}$;
- (4) $\{u \mid u \text{ започва и завършва с различни букви}\}$;
- (5) $\{\langle u, u \rangle \mid u \in \Sigma^*\}$.

б) Да се напише такава затворена формула φ от \mathcal{L} , че:
(#) $\mathcal{M} \models \varphi \iff \Sigma$ има повече от две букви.

За написаната формула φ да се докаже, че (#) е вярно.

Зад. 2. Да означим с Γ множеството от следните формули:

$\forall x \forall y \exists z (p(x, y, z) \& \forall z_1 (p(x, y, z_1) \Rightarrow (z \dot{=} z_1)))$,

$\forall x (p(c, x, x) \& p(x, c, x))$ и

$\forall x \forall y (p(x, y, c) \Rightarrow ((x \dot{=} c) \& (y \dot{=} c)))$.

Нека Γ_1 е получено от Γ с добавянето на формулите

$\exists x \exists y \exists z (p(x, y, z) \& \neg p(y, x, z))$,

$\forall z (\neg(z \dot{=} c) \Rightarrow \exists x \exists y (p(x, y, z) \& (\ell(x) \vee \ell(y)))$ и

$\forall x \forall y \forall z ((\ell(x) \& p(y, z, x)) \Rightarrow ((y \dot{=} c) \vee (z \dot{=} c)))$.

Да се докаже, че Γ и Γ_1 са изпълними. (Тук c е индивидуална константа, а p и ℓ са предикатни символи.)

Пожелаваме ви приятна и успешна работа!

вариант	ф. номер	група	поток	курс	специалност
2					
Име:					

Контролна работа по логическо програмиране
9 април 2022 г.

Да няма лист, на който е писано по повече от една задача!

Зад. 1. Нека Σ е поне двубуквена азбука и a е буква от Σ . Универсумът на структурата \mathcal{A} е множеството Σ^* на всички думи над Σ и е за езика с формално равенство \mathcal{L} , в който има двуместен функционален символ f и едноместен функционален символ g , които са интерпретирани така:

$f^{\mathcal{A}}(u, v)$ е конкатенацията на думите u и v ;

$g^{\mathcal{A}}(u)$ е думата, съдържаща само букви a , с дължина като на u .

а) Да се докаже, че следните множества са определими в \mathcal{M} :

- (1) $\{\varepsilon\}$;
- (2) $\{u \mid \text{дължината на } u \text{ се дели на } 3\}$;
- (3) $\{u \mid u \text{ е еднбуквена}\}$;
- (4) $\{u \mid u \text{ започва и завършва с различни букви}\}$;
- (5) $\{\langle u, v \rangle \mid \text{никое непразно собствено начало на } u \text{ не е край на } v\}$.

б) Да се напише такава затворена формула φ от \mathcal{L} , че:
(\$) $\mathcal{A} \models \varphi \iff \Sigma$ има повече от две букви.

За написаната формула φ да се докаже, че (\$) е вярно.

Зад. 2. Да означим с Γ множеството от следните формули:

$\forall x \forall y \forall z ((f(x, f(y, z)) \dot{=} f(f(x, y), z)) \& (f(x, c) \dot{=} f(c, x)))$,

$\exists x \exists y \neg(f(x, y) \dot{=} f(y, x))$ и

$\forall x \forall y ((f(x, y) \dot{=} c) \Rightarrow ((x \dot{=} c) \& (y \dot{=} c)))$.

Нека Γ_1 е получено от Γ с добавянето на формулите

$\exists x \exists y (\neg(x \dot{=} y) \& \neg(h(x) \dot{=} h(y)))$,

$\forall x \forall y (h(f(x, y)) \dot{=} h(f(h(x), h(y))))$ и $\forall x (h(h(x)) \dot{=} h(x))$.

Да се докаже, че Γ и Γ_1 са изпълними. (Тук c е индивидуална константа, а f и h са функционални символи.)

Пожелаваме ви приятна и успешна работа!