

# Logică pentru Informatică

## Logica de ordinul I

### Examen - 25 Ianuarie 2022

Subiect pentru studentul: VARIANTA SUPLIMENTARA 18

Reguli:

- Citiți cu atenție subiectele.
- Subiectul este individual.
- Este permisă consultarea bibliografiei.
- Nu este permisă comunicarea cu alte persoane pentru rezolvarea subiectelor. Nu este permisă partajarea ciornelor sau rezolvărilor.
- Acolo unde se cere, scanați rezolvarea în format A4 într-un singur document PDF de maxim 2MB.

Înainte de a încărca soluția, verificați cu atenție calitatea scanării.

În cazul în care calitatea scanării este slabă, rezultatul va reflecta doar ce se observă în scanare fără efort.

- Soluția trebuie încărcată în documentul Google Forms de la adresa:

<https://forms.gle/CvU6BrA9f1egLy5d8>.

- Soluțiile transmise prin orice alt canal de comunicare (e.g., Discord, email) nu sunt acceptate.
- Formularul nu permite încărcarea soluțiilor care nu sunt în format PDF sau au mai mult de 2MB.

0. Introduceți următorul cod în formularul Google:

F570

Introduceți numele dumneavoastră în formularul Google:

### VARIANTA SUPLIMENTARA 18

1. Alegeți în formularul Google litera corespunzătoare răspunsului corect.

Considerăm următoarea frază:

*Toate numerele complexe nu sunt pare sau sunt mai mici decât 0.*

Care dintre formulele de mai jos poate fi o traducere fidelă a frazei de mai sus în LP1:

- (a)  $(\forall z_1. (I'(z_1) \rightarrow (\neg P_1(z_1) \vee S_2(z_1))))$
- (b)  $(\forall x'. (I'(x') \rightarrow (\neg P_2(x') \vee \neg\neg\neg S_3(x'))))$
- (c)  $\neg(\forall x_3. (Q(x_3) \rightarrow (\neg P_1(x_3) \vee S_3(x_3))))$
- (d)  $(\forall y'. \neg(I'(y') \rightarrow (\neg P_2(y') \wedge S'(y'))))$

2. Alegeți în formularul Google litera corespunzătoare răspunsului corect.

Care formulă dintre cele de mai jos este consecință semantică din mulțimea

$$\{(\forall x. (P(x) \rightarrow Q(x)))\}?$$

- (a)  $(\forall x. (P(x) \rightarrow (\forall y. Q(y))))$
- (b)  $(\forall x. (P(x) \rightarrow (\exists y. Q(y))))$
- (c)  $(\forall x. (\forall y. (P(x) \rightarrow Q(y))))$
- (d)  $(\forall y. (\forall x. (P(x) \rightarrow Q(y))))$

3. Alegeți în formularul Google litera corespunzătoare răspunsului corect.

Care formulă dintre cele de mai jos este echivalentă cu

$$((\forall x. Q(y)) \wedge \neg(\exists x. \neg P(x)))?$$

- (a)  $(\neg(\forall x. \neg Q(x)) \wedge (\exists y. \neg Q(x)))$
- (b)  $((\forall y. Q(x)) \wedge \neg(\exists y. \neg P(x)))$
- (c)  $((\forall y. \neg Q(y)) \wedge \neg(\exists y. \neg P(x)))$
- (d)  $((\forall x. Q(y)) \wedge (\forall x. P(x)))$

4. Alegeți în formularul Google litera corespunzătoare răspunsului corect.

Care formulă dintre cele de mai jos este nesatisfiabilă?

- (a)  $((\exists x. Q(a)) \rightarrow (\forall y. P(y)))$
- (b)  $(\forall x. \neg(Q(a) \rightarrow \neg P(y)))$
- (c)  $(\neg(\forall x. \neg P(b)) \wedge (\forall x. \neg P(b)))$
- (d)  $((\forall y. P(a)) \vee \neg(\forall y. P(a)))$

5. Alegeți în formularul Google litera corespunzătoare răspunsului corect.

Care formulă dintre cele de mai jos este validă?

- (a)  $(\neg(\forall x.Q(x)) \rightarrow (\exists x.\neg Q(a)))$
- (b)  $(\neg(\exists y.\neg Q(y)) \rightarrow \neg(\forall x.Q(x)))$
- (c)  $((\forall y.P(x)) \wedge (\forall x.\neg P(b)))$
- (d)  $(\neg(\forall y.P(y)) \vee \neg(\forall y.\neg P(a)))$

6. Alegeți în formularul Google litera corespunzătoare răspunsului corect.

Considerăm următoarea formulă:

$$((\exists z_3.(P_2(z_3, x') \wedge N'(z_3))) \rightarrow P_2(z_3, a)).$$

Care dintre formulele de mai jos este o formă normală prenex a acesteia?

- (a)  $(\forall z_3.((N'(z_3) \wedge P_2(z_3, x')) \rightarrow P_2(z_3, a)))$
- (b)  $(\exists z_3.((N'(z_3) \wedge P_2(z_3, x')) \rightarrow P_2(z_3, a)))$
- (c)  $(\forall x.((N'(x) \wedge P_2(x, x')) \rightarrow P_2(x, a)))$
- (d)  $(\forall x.(P_2(z_3, a) \vee \neg(N'(x) \wedge P_2(x, x'))))$

7. Alegeți în formularul Google litera corespunzătoare răspunsului corect.

Considerăm următoarea formulă:

$$(\forall x.(\exists y'.(P(j(x), a) \rightarrow (\neg C'(y') \vee \neg P(y, y))))).$$

Care dintre formulele de mai jos este o închidere existențială a acesteia?

- (a)  $(\forall x.(\exists y'.(\exists y.(\exists a.(P(j(x), a) \rightarrow (\neg C'(y') \vee \neg P(y, y)))))))$
- (b)  $(\exists y.(\exists a.(\forall x.(\exists y'.(P(j(x), a) \rightarrow (\neg C'(y') \vee \neg P(y, y)))))))$
- (c)  $(\exists y.(\forall x.(\exists y'.(P(j(x), a) \rightarrow (\neg C'(y') \vee \neg P(y, y))))))$
- (d)  $(\forall y.(\forall a.(\forall x.(\exists y'.(P(j(x), a) \rightarrow (\neg C'(y') \vee \neg P(y, y)))))))$

8. Alegeți în formularul Google litera corespunzătoare răspunsului corect.

Considerăm următoarea formulă:

$$(\forall y_1.(\exists y_3.(\exists z.((\neg P(j_1(c), g(j_1(y_1), y_3)) \wedge N(g(c, y_3))) \wedge P(g(y_1, z), c))))).$$

Care dintre formulele de mai jos este o formă normală Skolem corespunzătoare acesteia?

- (a)  $(\forall y_3.((\neg P(j_1(c), g(j_1(y_1), y_1)) \wedge N(g(c, y_1))) \rightarrow P(g(y_1, k(y_3)), c)))$
- (b)  $(\exists y_3.(\exists z.((\neg P(j_1(c), g(j_1(c), y_3)) \wedge N(g(c, y_3))) \wedge P(g(y_1, z), c))))$
- (c)  $(\forall y_1.((\neg P(j_1(c), g(j_1(y_1), k(y_1))) \wedge N(g(c, k(y_1)))) \wedge P(g(y_1, i_1(y_1)), c)))$
- (d)  $(\forall y_3.(\exists z.((\neg P(j_1(c), g(j_1(y_1), c)) \wedge N(g(c, c))) \rightarrow P(g(y_1, z), c))))$

9. Alegeți în formularul Google litera corespunzătoare răspunsului corect.

Care problemă de unificare dintre cele de mai jos are cel puțin o soluție?

- (a)  $\{y \doteq f(h(a), i(x)), g(i(b), x) \doteq x\}$
- (b)  $\{y \doteq g(x, h(b)), f(h(y), i(z)) \doteq x\}$
- (c)  $\{z \doteq f(a, a), h(y) \doteq x\}$
- (d)  $\{x \doteq g(x, h(x)), f(i(y), h(z)) \doteq x\}$

10. Alegeți în formularul Google litera corespunzătoare răspunsului corect.

Considerăm următorul set de clauze:

$$\{\neg Q'(b), \neg P_4(b, f(z, b)) \vee \neg Q'(f(b, b)), P_4(i_1(x_2), x_2) \vee P_4(i_1(z'), i_1(b)) \vee Q'(i_1(i_1(z')))\}.$$

Care dintre clauzele de mai jos poate fi obținut prin aplicarea unui singur pas de rezoluție?

- (a)  $P_4(i_1(x_2), x_2) \vee P_4(i_1(z'), i_1(i_1(b)))$
- (b)  $P_4(i_1(i_1(b)), i_1(b)) \vee Q'(i_1(i_1(i_1(b))))$
- (c)  $Q'(i_1(b)) \vee P_4(i_1(b), b)$
- (d)  $Q'(i_1(i_1(b))) \vee P_4(i_1(b), i_1(b))$

11. Redactați pe o foaie A4 rezolvarea pentru exercițiul de mai jos.

Găsiți o demonstrație formală pentru următoarea secvență:

$$\{(\forall x_3. P'(x_3)), (\forall z_3. (P'(z_3) \rightarrow Q(z_3)))\} \vdash \\ \neg\neg(\forall x_3. Q(x_3))$$

12. Redactați pe aceeași foaie A4 rezolvarea pentru exercițiul de mai jos și încărcați scanarea foi ca un fișier PDF.

Acest exercițiu este doar pentru acei studenți care nu au îndeplinit criteriile: C1, C3 sau C5.

Arătați că următoarea formulă propozițională este satisfiabilă folosind un raționament la nivel semantic:

$$((q \vee q) \rightarrow (q \leftrightarrow q)).$$