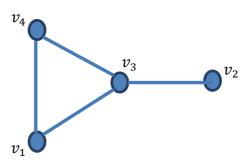
1

$\Pi \Lambda H 20 - T \Sigma T 20$

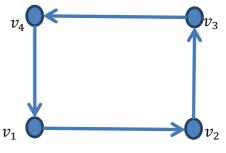
ΣΩΣΤΑ / ΛΑΘΟΣ

- (1) Δίδεται το σύνολο Α={1,2,3,4,5,6}
 - 1. Τα υποσύνολα του Α με 3 στοιχεία είναι $\binom{6}{3}$
 - 2. Όλα τα υποσύνολα του A είναι 2^6
 - 3. Τα υποσύνολα του Α με τουλάχιστον ένα στοιχείο είναι 2^6 -1
 - 4. Το υποσύνολα του Α με το πολύ ένα στοιχείο είναι 7
- (2) Δίδεται το σύνολο Α={1,2,3,4,5,6}
 - 1. Τα υποσύνολα του A με 4 στοιχεία είναι όσα ο συντελεστής του x^2 στην $(1+x)^6$.
 - 2. Τα υποσύνολα του Α με 6 στοιχεία είναι όσα τα υποσύνολα του Α με 1 στοιχείο.
 - 3. Τα υποσύνολα του Α με 3 στοιχεία είναι όσες οι ακέραιες λύσεις της εξίσωσης $x_1+x_2+x_3+x_4=3$ όπου $x_i\in\mathbb{N}, x_i\geq 0$ για i=1,2,3,4
 - 4. Τα υποσύνολα του Α με τουλάχιστον δύο στοιχεία είναι όσα τα υποσύνολα του Α με το πολύ 4 στοιχεία.
- (3) Έστω f ικανοποιήσιμος τύπος και g ταυτολογία. Τότε πάντα ισχύει ότι:
 - 1. $f \lor g$ είναι ταυτολογία
 - 2. $f \land g$ είναι ταυτολογία
 - 3. $g \rightarrow f$ είναι ταυτολογία
 - 4. $\neg g \mid -f$

- (4) Στους παρακάτω τύπους p, q, r είναι προτασιακές μεταβλητές.
 - 1. Ο τύπος $p \lor \neg q \to p$ είναι ταυτολογία.
 - 2. Ο τύπος $q \lor r \to (q \to q \lor r)$ είναι ταυτολογία.
 - 3. Ο τύπος $p \land \neg q \rightarrow \neg p$ είναι ικανοποίησιμος.
 - 4. Ο τύπος $\neg(p \rightarrow (\neg q \rightarrow p))$ είναι αντίφαση.
- (5) Θεωρούμε μια πρωτοβάθμια γλώσσα με ένα διμελές κατηγορηματικό σύμβολο P. Ερμηνεύουμε τη γλώσσα αυτή σε απλά μη κατευθυνόμενα γραφήματα όπου το σύμπαν είναι οι κορυφές του γραφήματος και το διμελές κατηγορηματικό σύμβολο P(x, y) ερμηνεύεται με τη σχέση όλων των ζευγών κορυφών που συνδέονται με ακμή. Οι παρακάτω προτάσεις αληθεύουν στο γράφημα του σχήματος:
 - 1. $\exists x \exists y \exists z [P(x,y) \land P(y,z) \land x \neq y \land x \neq z \land y \neq z]$
 - 2. $\exists x P(x, x) \rightarrow \neg \forall x P(x, x)$
 - 3. $\forall x \exists y P(x, y)$
 - 4. $\forall x \forall y [x \neq y \land \neg P(x, y) \rightarrow \exists z (P(x, z) \land P(z, y))]$



- (6) Θεωρούμε μια πρωτοβάθμια γλώσσα με ένα διμελές κατηγορηματικό σύμβολο P. Ερμηνεύουμε τη γλώσσα αυτή στο κατευθυνόμενο γράφημα του σχήματος ώστε οι μεταβλητές να ερμηνεύονται ως κορυφές του γραφήματος και το σύμβολο P με τη σχέση που αποτελείται από όλα τα ζευγάρια κορυφών (a,b) για τα οποία υπάρχει ακμή από την a στη b. Ποιες από τις παρακάτω προτάσεις αληθεύουν σε αυτή την ερμηνεία;
 - 1. $\neg \forall x \forall y P(x, y)$
 - 2. $\forall x \neg \forall y P(x, y)$
 - 3. $\forall x \forall y \neg P(x, y)$
 - 4. $\neg \forall x \forall y \neg P(x, y)$



Β'ΜΕΡΟΣ

Άσκηση 1: ΣΥΝΔΥΑΣΤΙΚΗ

(Ερώτημα 1) Ένας κινηματογράφος έχει 4 διακεκριμένες αίθουσες, χωρητικότητας 50 ατόμων η κάθε μία. 50 πελάτες αγοράζουν εισιτήριο για μια αίθουσα ο κάθε ένας. Πόσοι οι τρόποι αγοράς των εισιτηρίων:

- ί) Αν θεωρήσουμε τους πελάτες μη διακεκριμένους
- ii) Αν θεωρήσουμε τους πελάτες διακεκριμένους.

(Ερώτημα 2) Με πόσους τρόπους μπορούμε να μοιράσουμε 5 μη διακεκριμένα σορτσάκια, 7 μη διακεκριμένες μπλούζες και 4 μη διακεκριμένα μπουφάν σε 2 παιδιά ώστε κάθε παιδί να πάρει τουλάχιστον ένα ρούχο από κάθε είδος;

(Ερώτημα 3)

Δώστε την γεννήτρια συνάρτηση και υποδείξτε τον όρο του οποίου ο συντελεστής δίνει τα διαφορετικά αποτελέσματα που μπορούν να υπάρξουν για μια ομάδα ποδοσφαίρου σε ένα πρωτάθλημα 36 αγωνιστικών αν έχει σημασία η σειρά των αποτελεσμάτων των 36 αγώνων; Για παράδειγμα νίκη στην πρώτη αγωνιστική, ισοπαλία στη δεύτερη ... κ.λ.π. θεωρείται διαφορετικό αποτέλεσμα από ισοπαλία στην πρώτη αγωνιστική, νίκη στη δεύτερη ... κ.λ.π..

Άσκηση 2: ΛΟΓΙΚΗ

(Ερώτημα 1)

Συμπληρώστε τις επεξηγήσεις των βημάτων στην παρακάτω τυπική απόδειξη του $\{ \varphi \to \chi , \chi \to \neg \psi \} \models \varphi \to \neg \psi :$

- 1. $\varphi \rightarrow \chi$
- 2. $\chi \rightarrow \neg \psi$
- 3. $(\chi \to \neg \psi) \to (\varphi \to (\chi \to \neg \psi))$
- **4.** $\varphi \rightarrow (\chi \rightarrow \neg \psi)$
- 5. $(\varphi \to (\chi \to \neg \psi)) \to ((\varphi \to \chi) \to (\varphi \to \neg \psi))$
- **6.** $(\varphi \to \chi) \to (\varphi \to \neg \psi)$
- 7. $\varphi \rightarrow \neg \psi$

(Ερώτημα 2)

Δείξτε ότι ο τύπος $(\chi \to \neg \psi) \to ((\varphi \to \chi) \to (\varphi \to \neg \psi))$ είναι τυπικό θεώρημα, όταν επιτρέπεται η χρήση των θεωρημάτων του προτασιακού λογισμού, αλλά όχι των θεωρημάτων εγκυρότητας-πληρότητας

(Ερώτημα 3)

Θεωρούμε μια πρωτοβάθμια γλώσσα με ένα διμελές κατηγορηματικό σύμβολο P. Ερμηνεύουμε τη γλώσσα αυτή σε απλά μη κατευθυνόμενα γραφήματα όπου το σύμπαν είναι οι κορυφές του γραφήματος και το διμελές κατηγορηματικό σύμβολο P(x, y) ερμηνεύεται με τη σχέση όλων των ζευγών κορυφών που συνδέονται με ακμή.

- (Α) Ορίστε την συντομογραφία Κ(χ) να αληθεύει αν η κορυφή χ είναι απομονωμένη
- (B) Ορίστε την συντομογραφία Q(x,y) να αληθεύει αν οι κορυφές x,y συνδέονται με απλό μονοπάτι 2 ακμών
- (Γ) Ορίστε πρόταση που να εκφράζει ότι «το γράφημα έχει μοναδική απομονωμένη κορυφή και υπάρχει ζεύγος διαφορετικών κορυφών που συνδέονται με απλό μονοπάτι μήκους 2»
- (Δ) Κατασκευάστε γράφημα 4 κορυφών που αληθεύει η πρόταση (Γ)