

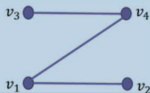


Ορισμός: Ορίζουμε τη γλώσσα των μη κατευθυνόμενων γραφημάτων να συμπεριλαμβάνει ερμηνείες που περιλαμβάνουν τα εξής στοιχεία:

- Το σύμπαν είναι το σύνολο κορυφών $|A|=\{1,2,...,n\}$ (Γράφημα με n κορυφές)
- Το κατηγορηματικό σύμβολο $P(x,y)$ είναι αληθές αν υπάρχει η μη κατευθυνόμενη ακμή που συνδέει τις κορυφές x και y .

Παράδειγμα: Ερμηνείας - Γραφήματος

$|A| = \{v_1, v_2, v_3, v_4\}$,
 $P^A = \{(v_1, v_2), (v_2, v_1), (v_1, v_4), (v_4, v_1), (v_3, v_4), (v_4, v_3)\}$



Συντομογραφίες στα μη κατευθυνόμενα γραφήματα:

- $K(x)$ αληθεύει αν η x είναι απομονωμένη:
 $K(x) \equiv \forall y [\neg P(x, y)]$
- $\deg_0(x)$ αληθεύει αν η κορυφή x έχει βαθμό 0
 $\deg_0(x) \equiv \forall y [\neg P(x, y)]$
- $\deg_{\geq 1}(x)$ αληθεύει αν η κορυφή x έχει βαθμό ≥ 1
 $\deg_{\geq 1}(x) \equiv \exists y [P(x, y)]$
- $\deg_1(x)$ αληθεύει αν η κορυφή x έχει βαθμό 1
 $\deg_1(x) \equiv \exists y [P(x, y) \wedge \forall z (P(x, z) \rightarrow z \approx y)]$
- $\deg_{\leq 1}(x)$ αληθεύει αν η κορυφή x έχει βαθμό ≤ 1
 $\deg_{\leq 1}(x) \equiv out_0(x) \vee \deg_1(x)$
- $\deg_{\geq 2}(x)$ αληθεύει αν η κορυφή x έχει βαθμό ≥ 2
 $\deg_{\geq 2}(x) \equiv \exists y \exists z [P(x, y) \wedge P(x, z) \wedge y \neq z]$
- $\deg_2(x)$ αληθεύει αν η κορυφή x έχει βαθμό 2
 $\deg_2(x) \equiv \exists y \exists z [P(x, y) \wedge P(x, z) \wedge y \neq z \wedge \forall w (P(x, w) \rightarrow w \approx y \vee w \approx z)]$
- $\deg_{\leq 2}(x)$ αληθεύει αν η κορυφή x έχει βαθμό ≤ 2
 $\deg_{\leq 2}(x) \equiv \deg_0(x) \vee \deg_1(x) \vee \deg_2(x)$

Παράδειγματα:

Υπάρχει μονοπάτι μήκους 2

$$\exists x \exists y \exists z [P(x, y) \wedge P(y, z)]$$

Υπάρχει απλό μονοπάτι μήκους 2

$$\exists x \exists y \exists z [P(x, y) \wedge P(y, z) \wedge x \neq y \wedge x \neq z \wedge y \neq z]$$

Υπάρχει κύκλος μήκους 3

$$\exists x \exists y \exists z [P(x, y) \wedge P(y, z) \wedge P(z, x)]$$

Υπάρχει απλός κύκλος μήκους 3

$$\exists x \exists y \exists z [P(x, y) \wedge P(y, z) \wedge P(z, x) \wedge x \neq y \wedge x \neq z \wedge y \neq z]$$

Το γράφημα είναι πλήρες

$$\forall x \forall y [x \neq y \rightarrow P(x, y)]$$

Υπάρχει μοναδική απομονωμένη κορυφή

$$\exists x [K(x) \wedge \forall y (K(y) \rightarrow x \approx y)]$$

Ορισμοί σε Μη Κατευθυνόμενα Γραφήματα:

- Απλό Γράφημα: Γράφημα χωρίς ανακυκλώσεις και παράλληλες ακμές
- Πλήρες Γράφημα (ή Κλίκα): Απλό Γράφημα που περιέχει όλες τις δυνατές ακμές.
- Μονοπάτι: είναι ακολουθία διαδοχικών μη κατευθυνόμενων ακμών
Απλό Μονοπάτι: Χωρίς επανάληψη κορυφών
- Κύκλος: είναι κλειστό μονοπάτι
Απλός Κύκλος: Χωρίς επανάληψη κορυφών
- Βαθμός Μιας Κορυφής: Πλήθος ακμών που προσπίπτουν στην κορυφή.
- Απομονωμένη Κορυφή: Κορυφή η οποία δεν συνδέεται με άλλες κορυφές