

# Περιγραφή Αλγορίθμου Ανάκτησης Εικόνων μέσω Κατάταξης Πολλαπλότητας Βασισμένη σε Υπεργράφους

Κρόιτορ Καταρτζίου Ιωάν, Π21077  
Βασιλείου Αλέξιος, Π21009  
Ρούτσης Αλέξιος, Π21145

Φεβρουάριος 2025

## 1 Εξαγωγή Χαρακτηριστικών και Υπολογισμός Ομοιότητας

### 1.1 Διαδικασία Εξαγωγής Χαρακτηριστικών

Το περιεχόμενο της εικόνας κωδικοποιείται μέσω ενός μηχανισμού εξαγωγής χαρακτηριστικών, ο οποίος αναπαριστά κάθε εικόνα  $O_i$  ως διάνυσμα χαρακτηριστικών  $\vec{v}_i$ . Αυτή η διαδικασία μετασχηματίζει εικόνες σε αριθμητικές αναπαραστάσεις που μπορούν να χρησιμοποιηθούν για μετρήσεις ομοιότητας.

### 1.2 Ορισμός Περιγραφέα Εικόνας

Έστω  $\Delta$  ένας περιγραφέας εικόνας που ορίζεται ως πλειάδα  $(\epsilon, \delta)$ , όπου:

- $\epsilon : O_i \rightarrow \mathbb{R}^d$  είναι μια συνάρτηση που εξάγει ένα  $d$ -διάστατο διάνυσμα χαρακτηριστικών  $\vec{v}_i$  από μια εικόνα  $O_i$ .
- $\delta : \mathbb{R}^d \times \mathbb{R}^d \rightarrow \mathbb{R}^+$  είναι μια συνάρτηση που υπολογίζει την απόσταση μεταξύ δύο διανυσμάτων χαρακτηριστικών  $\vec{v}_i$  και  $\vec{v}_j$ . Αυτό θα μπορούσε να είναι η Ευκλείδεια απόσταση ή οποιαδήποτε άλλη μετρική απόστασης:

$$\delta(\vec{v}_i, \vec{v}_j) = \|\vec{v}_i - \vec{v}_j\| \quad (1)$$

$$\delta(\epsilon(O_i), \epsilon(O_j)) = \delta(\vec{v}_i, \vec{v}_j) = \|\vec{v}_i - \vec{v}_j\| \quad (2)$$

### 1.3 Μέτρο Ομοιότητας

Το μέτρο ομοιότητας  $p(O_i, O_j)$  προσδιορίζει την ομοιότητα μεταξύ των εικόνων  $O_i$  και  $O_j$ . Μια κοινή μορφή του μέτρου ομοιότητας μπορεί να προκύψει ως:

$$p(O_i, O_j) = \frac{1}{1 + \|\vec{v}_i - \vec{v}_j\|} \quad (3)$$

Αυτό διασφαλίζει ότι μικρότερες αποστάσεις αντιστοιχούν σε υψηλότερες τιμές ομοιότητας.

## 2 Ανάκτηση Εικόνων και Μοντέλο Κατάταξης

### 2.1 Συλλογή Εικόνων

Έστω  $C = \{O_1, O_2, \dots, O_n\}$  μια συλλογή εικόνων.

### 2.2 Στόχος Ανάκτησης Εικόνων

Ο στόχος της ανάκτησης εικόνων είναι να προσδιοριστούν οι πιο σχετικές εικόνες από τη συλλογή  $C$  με βάση το περιεχόμενό τους και την ομοιότητά τους με μια δεδομένη εικόνα αναζήτησης.

### 2.3 Διαδικασία Κατάταξης

Δοθέντος ενός αντικειμένου ερωτήματος  $O_q \in C$ , η διαδικασία περιλαμβάνει την απόκτηση μιας διατεταγμένης λίστας  $z_q = \{O_1, O_2, \dots, O_n\}$  με βάση το μέτρο ομοιότητας  $p(O_q, O_i)$ . Η διατεταγμένη λίστα ταξινομείται έτσι ώστε οι εικόνες που είναι περισσότερο όμοιες με το ερώτημα να εμφανίζονται πρώτες.

## 2.4 Διατεταγμένη Λίστα $z_q$

Δοθέντος ενός αντικειμένου ερωτήματος  $O_q \in \mathcal{C}$ , ο στόχος της διαδικασίας ανάκτησης εικόνων είναι να κατατάξει τις εικόνες στο  $\mathcal{C}$  με βάση την ομοιότητά τους με το  $O_q$ . Αυτό επιτυγχάνεται ορίζοντας μια **διατεταγμένη λίστα**  $z_q$ , η οποία είναι μια αναδιάταξη του συνόλου εικόνων  $\mathcal{C}$ . Η διατεταγμένη λίστα απεικονίζει κάθε εικόνα σε μια κατάταξη:

$$z_q : \mathcal{C} \rightarrow [n] \quad (4)$$

Εδώ, το  $z_q(i)$  αναπαριστά το δείκτη της  $i$ -οστής περισσότερο όμοιας εικόνας στο  $O_q$ . Η κατάταξη ικανοποιεί:

$$z_q(i) < z_q(j) \implies p(O_q, O_i) \geq p(O_q, O_j) \quad (5)$$

Αυτό υποδεικνύει ότι το  $O_i$  είναι περισσότερο όμοιο με το αντικείμενο ερωτήματος  $O_q$  από το  $O_j$  με βάση το μέτρο ομοιότητας  $p(O_q, O_i)$ .

## 2.5 Επιλογή Υποσυνόλου για Αποδοτικό Υπολογισμό

Όταν το μέγεθος του συνόλου εικόνων  $n$  είναι μεγάλο, ο υπολογισμός της πλήρους διατεταγμένης λίστας για όλες τις εικόνες μπορεί να είναι υπολογιστικά δαπανηρός. Για να βελτιστοποιηθεί αυτό, ο αλγόριθμος εστιάζει σε ένα υποσύνολο  $z_q^L$ , όπου  $L \ll n$ , που αναπαριστά τις  $L$  περισσότερο όμοιες εικόνες:

$$z_q^L : \mathcal{C}_L \rightarrow [L] \quad (6)$$

Αυτό το υποσύνολο μειώνει την υπολογιστική πολυπλοκότητα διατηρώντας την ακρίβεια, εξετάζοντας μόνο τις πιο σχετικές εικόνες.

## 2.6 Διατεταγμένες Λίστες για Όλα τα Αντικείμενα

Κάθε αντικείμενο  $O_i \in \mathcal{C}$  μπορεί να λειτουργήσει ως αντικείμενο ερωτήματος, παράγοντας τη δική του αντίστοιχη κατειλεγμένη λίστα. Η συλλογή όλων των διατεταγμένων λιστών συμβολίζεται ως:

$$\mathcal{T} = \{z_1, z_2, \dots, z_n\} \quad (7)$$

Αυτές οι διατεταγμένες λίστες αποτελούν τη βάση για περαιτέρω ανάλυση στη διαδικασία ανάκτησης, όπως τον ορισμό των πλησιέστερων γειτόνων και την κατασκευή του υπεργράφου.

## 2.7 Ορισμός $k$ -Πλησιέστερων Γειτόνων

Για κάθε αντικείμενο ερωτήματος  $O_q$ , οι  $k$ -πλησιέστεροι γείτονες προσδιορίζονται με βάση την διατεταγμένη λίστα  $z_q$ . Οι γείτονες επιλέγονται από τις  $k$  περισσότερο όμοιες εικόνες:

$$N_k(q) = \{z_q(1), z_q(2), \dots, z_q(k)\} \quad (8)$$

Το σύνολο των  $k$ -πλησιέστερων γειτόνων χρησιμοποιείται για τον ορισμό των υπερακμών στον υπεργράφο και αποτελεί ένα ουσιώδες συστατικό για τη σύλληψη της δομής πολλαπλότητας του χώρου των εικόνων.

Αυτό ολοκληρώνει τη φάση του **μοντέλου ανάκτησης και κατάταξης εικόνων**, η οποία οδηγεί απευθείας στην κατασκευή του υπεργράφου στο επόμενο στάδιο.

## 3 Κατάταξη Πολλαπλότητας

Ο στόχος της φάσης Κατάταξης Πολλαπλότητας είναι να εκμεταλλευτεί τη δομή ομοιότητας που είναι κωδικοποιημένη στο σύνολο των ταξινομημένων λιστών  $\mathcal{T}$  για να συλλάβει τη δομή πολλαπλότητας του συνόλου δεδομένων. Αξιοποιώντας τις γεωμετρικές σχέσεις μεταξύ των σημείων των δεδομένων, αυτή η μέθοδος βελτιώνει τις ταξινομημένες λίστες για να ενισχύσει την ακρίβεια ανάκτησης εικόνων.

### 3.1 Στόχος της Κατάταξης Πολλαπλότητας

Ο κύριο στόχος είναι να μετασχηματίσει τις αρχικές ταξινομημένες λίστες  $\mathcal{T}$  σε ένα πιο αποτελεσματικό σύνολο ταξινομημένων λιστών  $\mathcal{T}_r$  χρησιμοποιώντας μια μη επιβλεπόμενη προσέγγιση μάθησης. Αυτός ο μετασχηματισμός ορίζεται ως:

$$\mathcal{T}_r = f(\mathcal{T}) \quad (9)$$

όπου  $f(\cdot)$  είναι η συνάρτηση μετασχηματισμού που προσαρμόζει την κατάταξη ενσωματώνοντας πληροφορίες πολλαπλότητας.

### 3.2 Περιβάλλον Μη Επιβλεπόμενης Μάθησης

Σε αντίθεση με τα επιβλεπόμενα μοντέλα που βασίζονται σε επισημασμένα δεδομένα, η προσέγγιση κατάταξης πολλαπλότητας λειτουργεί χωρίς σαφείς ετικέτες, βελτιώνοντας την κατάταξη βασιζόμενη στις τοπικές δομές (γειτονίες) των δεδομένων.

## 4 Κατάταξη Πολλαπλότητας Βάση Υπεργράφηματος

### 4.1 Κανονικοποίηση Κατάταξης

Κανονικοποίηση των κατατάξεων που λαμβάνονται από το αρχικό στάδιο ανάκτησης για να εξασφαλιστεί μια ομοιόμορφη αναπαράσταση ομοιότητας μεταξύ των εικόνων.

### 4.2 Κατασκευή Υπεργράφου

Κατασκευή ενός υπεργράφου  $G = (V, E, w)$ , όπου οι κορυφές  $V$  αναπαριστούν αντικείμενα εικόνων, και οι υπεραχμές  $E$  συνδέουν ομάδες  $k$ -πλησιέστερων γειτόνων. Το βάρος  $w$  κάθε υπεραχμής προσδιορίζει τον βαθμό συσχέτισης μεταξύ των συνδεδεμένων κορυφών.

### 4.3 Ομοιότητες Υπεραχμών

Υπολογισμός ομοιοτήτων μεταξύ υπεραχμών λαμβάνοντας υπόψη τις κοινές τους κορυφές. Αυτό το μέτρο ομοιότητας είναι ουσιώδες για τη διάδοση πληροφοριών σχετικότητας σε όλο το σύνολο δεδομένων.

### 4.4 Καρτεσιανό Γινόμενο Στοιχείων Υπεραχμών

Ορισμός ενός μέτρου ομοιότητας μεταξύ ζευγών υπεραχμών μέσω του καρτεσιανού γινομένου των αντίστοιχων στοιχείων τους, επιτρέποντας μια λεπτομερή αξιολόγηση ομοιότητας.

## 4.5 Ομοιότητα με Βάση το Υπεργράφημα

Χρήση της δομής του υπεργράφου για τον υπολογισμό μιας τελικής βαθμολογίας ομοιότητας μεταξύ ζευγών εικόνων. Αυτή η βαθμολογία συλλαμβάνει τόσο άμεσες όσο και μεταβατικές σχέσεις εντός του συνόλου δεδομένων, παρέχοντας μια βελτιωμένη βάση για τις τελικές διατεταγμένες λίστες.

## 5 Κανονικοποίηση Κατάταξης

Η κανονικοποίηση κατάταξης είναι ουσιώδης για τον μετασχηματισμό των αρχικών κατατάξεων σε ένα πιο συμμετρικό μέτρο ομοιότητας, διασφαλίζοντας συνέπεια στις συγκρίσεις. Για οποιοδήποτε ζεύγος αντικειμένων εικόνας  $O_i$  και  $O_j$ , το κανονικοποιημένο μέτρο ομοιότητας  $P\rho_n(O_i, O_j)$  ορίζεται ως:

$$\rho_n(O_i, O_j) = 2L - (z_i(j) + z_j(i)) \quad (10)$$

όπου:

- $z_i(j)$  δηλώνει την κατάταξη της εικόνας  $O_j$  στην αρχική λίστα κατάταξης αντικειμένων για την εικόνα  $O_i$ ,
- $L$  είναι το προκαθορισμένο όριο, διασφαλίζοντας ότι περιλαμβάνονται μόνο οι πιο σχετικοί γείτονες.

Αυτή η κανονικοποίηση εξασφαλίζει συμμετρία στη διαδικασία κατάταξης:

$$\rho_n(O_i, O_j) = \rho_n(O_j, O_i) \quad (11)$$

## 6 Κατασκευή Υπεργράφου

Η κατασκευή του υπεργράφου ξεκινά αναπαριστώντας κάθε αντικείμενο (εικόνα)  $O_i$  ως κορυφή  $v_i \in V$ . Οι υπερακμές  $e_i \in E$  συνδέουν ομάδες σχετικών κορυφών με βάση την ομοιότητά τους, δημιουργώντας μια δομή που συλλαμβάνει σύνθετες σχέσεις πέραν των διμερών συνδέσεων.

### 6.1 Κορυφές και Υπερακμές

Κάθε κορυφή  $v_i$  αντιστοιχεί σε ένα αντικείμενο (εικόνα)  $O_i$ . Οι υπερακμές  $e_i$  ομαδοποιούν κορυφές με υψηλή ομοιότητα, που συνήθως προσδιορίζεται από την κατάταξη  $k$ -πλησιέστερων γειτόνων.

## 6.2 Αναπαράσταση Συμπτωτικού Πίνακα

Ένας υπεργράφος μπορεί να αναπαρασταθεί χρησιμοποιώντας έναν πίνακα συνάφειας  $H$  διαστάσεων  $|E| \times |V|$ , όπου:

$$h(e_i, v_j) = \begin{cases} 1 & \text{αν } v_j \in e_i \\ 0 & \text{διαφορετικά} \end{cases} \quad (12)$$

Αυτός ο δυαδικός πίνακας κωδικοποιεί την συμμετοχή κορυφών σε υπερακμές.

## 6.3 Ορισμός της Υπερακμής

Κάθε υπερακμή  $e_i$  μπορεί να οριστεί ως:

$$e_i = \{v_j \in V : O_j \in N_k(O_i)\} \quad (13)$$

όπου  $N_k(\cdot)_i$  είναι το σύνολο των  $k$ -πλησιέστερων γειτόνων της εικόνας  $O_i$ . Αυτό διασφαλίζει ότι μόνο στενά σχετικές κορυφές ομαδοποιούνται στην ίδια υπερακμή.

## 6.4 Πίνακας Συνάφειας $W$

Για να συλληφθεί η ισχύς της ομοιότητας μεταξύ κορυφών, εισάγεται ένα πιθανοτικό υπεργραφικό μοντέλο μέσω ενός πίνακα συσχέτισης  $W \in \mathbb{R}^{|V| \times |V|}$ , όπου:

$$W(i, j) \in [0, 1] \quad (14)$$

Αυτός ο πίνακας ποσοτικοποιεί τη σχέση μεταξύ ζευγών κορυφών με βάση τις κοινές τους υπερακμές.

## 6.5 Ανάθεση Βάρους σε Υπερακμές

Το βάρος μιας ακμής προκύπτει από τον τύπο:

$$w(i, j) = 1 - \log_{k+1}[z_i(j)] \quad (15)$$

όπου  $Z_i(j)$  δηλώνει την κανονικοποιημένη κατάταξη. Αυτή η ανάθεση βάρους επιτρέπει τον ορισμό μιας μη-δυαδικής έκδοσης του πίνακα συνάφειας  $h_c(e_i, v_j)$ , ως:

$$h_c(e_i, v_j) = \begin{cases} w(e_i, v_j) & \text{αν } v_j \in e_i \\ 0 & \text{διαφορετικά} \end{cases} \quad (16)$$

## 6.6 Σχηματισμός Υπερακμών $e_i$

Κάθε υπερακμή  $e_i$  σχηματίζεται συμπεριλαμβάνοντας τους  $k$ -πλησιέστερους γείτονες ενός αντικειμένου  $O_i$ , μαζί με το  $O_i$  το ίδιο. Έτσι, κάθε υπερακμή περιέχει ακριβώς  $k$  κορυφές:

$$|e_i| = k \quad (17)$$

Δεδομένου ότι κάθε υπερακμή  $e_i$  ορίζεται σε σχέση με την αντίστοιχη κορυφή της, μπορούμε να συμπεράνουμε ότι:

$$|E| = |V| \quad (18)$$

Το βάρος  $w(e_i)$  που αποδίδεται σε μια υπερακμή  $e_i$  μπορεί να υπολογιστεί χρησιμοποιώντας το άθροισμα των επιμέρους βαρών  $w(e_i, v_j)$  για όλες τις κορυφές  $v_j$  που ανήκουν στην υπερακμή:

$$w(e_i) = \sum_{v_j \in e_i} w(e_i, v_j) \quad (19)$$

## 7 Ομοιότητες Υπερακμών

Σε αυτό το βήμα, υπολογίζονται οι ομοιότητες μεταξύ υπερακμών και κορυφών για να μοντελοποιηθούν αποτελεσματικά οι δομικές σχέσεις εντός του υπεργράφου.

### 7.1 Ομοιότητα μεταξύ Υπερακμών

Η ομοιότητα  $S_h$  μεταξύ οποιουδήποτε ζεύγους υπερακμών  $e_i$  και  $e_j$  υπολογίζεται χρησιμοποιώντας τα αντίστοιχα διανύσματα (από τον πίνακα συνάφειας  $H$ ):

$$S_h = HH^T \quad (20)$$

όπου:



- $H$  είναι ο πίνακας συνάφειας μεγέθους  $|E| \times |V|$ , που περιγράφει ποιες κορυφές ανήκουν σε ποιες υπερακμές.
- $S_h$  έχει διαστάσεις  $|E| \times |E|$  και καταγράφει την ομοιότητα μεταξύ υπερακμών μετρώντας τις κοινές κορυφές.

## 7.2 Ομοιότητα μεταξύ Κορυφών

Η ομοιότητα  $S_v$  μεταξύ οποιουδήποτε ζεύγους κορυφών  $v_i$  και  $v_j$  υπολογίζεται ως:

$$S_v = H^T H \quad (21)$$

όπου:

- $S_v$  έχει μέγεθος  $|V| \times |V|$  και μετρά το βαθμό συσχέτισης μεταξύ δύο κορυφών με κριτήριο τις κοινές υπερακμές που περιέχουν.

## 7.3 Συνδυασμένη Ομοιότητα Υπερακμών και Κορυφών

Η συνδυασμένη ομοιότητα  $S$  μεταξύ κορυφών και υπερακμών λαμβάνεται μέσω του γινομένου Χάνταμαρντ (στοιχειακού πολλαπλασιασμού) των  $S_h$  και  $S_v$ :

$$S = S_h \odot S_v \quad (22)$$

Το γινόμενο Χάνταμαρντ διασφαλίζει ότι τόσο η δομή του υπεργράφου (μέσω υπερακμών) όσο και οι σχέσεις κορυφών συνεισφέρουν στην τελική μέτρα ομοιότητας.

# 8 Καρτεσιανό Γινόμενο Στοιχείων Υπερακμών

## 8.1 Ορισμός του Καρτεσιανού Γινομένου

Το καρτεσιανό γινόμενο μεταξύ δύο υπερακμών  $e_q$  και  $e_p$  ορίζεται ως:

$$e_q \times e_p = \{(v_x, v_y) : v_x \in e_q \wedge v_y \in e_p\} \quad (23)$$

Αυτό το γινόμενο ουσιαστικά συνδυάζει κάθε κορυφή  $v_x$  του  $e_q$  με κάθε κορυφή  $v_y$  του  $e_p$ , σχηματίζοντας όλους τους δυνατούς συνδυασμούς ζευγών κορυφών.

## 8.2 Μέτρο Ομοιότητας Μεταξύ Ζευγών Κορυφών

Για κάθε ζεύγος κορυφών  $(v_i, v_j) \in e_q \times e_p$ , υπολογίζεται μια σχέση πρωτογενούς ομοιότητας  $\rho$  ως:

$$\rho(e_q, v_i, v_j) = w(e_q) + w(e_q, v_i) \cdot w(e_p, v_j) \quad (24)$$

Τα βάρη  $w(e_q)$ ,  $w(e_q, v_i)$  και  $w(e_p, v_j)$  αποτυπώνουν τον βαθμό αλληλεπίδρασης των κορυφών στον υπέργραφο.

## 8.3 Συνδυασμένο Μέτρο Ομοιότητας

Το συνδυασμένο μέτρο ομοιότητας  $C(v_i, v_j)$  υπολογίζεται συγκεντρώνοντας τις επιμέρους σχέσεις για κάθε ζεύγος υπεραχμών:

$$C(v_i, v_j) = \sum_{e_q \in E(v_i, v_j)} \rho(e_q, v_i, v_j) \quad (25)$$

Αυτή η εξίσωση συναθροίζει αποτελεσματικά όλες τις επιρροές διαφορετικών υπεραχμών στην ομοιότητα μεταξύ των κορυφών  $v_i$  και  $v_j$  (έμμεσες και άμεσες).

## 8.4 Συνολικός Πίνακας Βαρών

Ο νέος συνολικός πίνακας βαρών  $\hat{W}$  μεταξύ ζευγών κορυφών  $(v_i, v_j)$  ορίζεται χρησιμοποιώντας τον συνδυασμό των πινάκων  $C$  και του υπάρχοντος πίνακα ομοιότητας  $S$  ως εξής:

$$\hat{W} = C \circ S \quad (26)$$

Εδώ, ο  $\circ$  συμβολίζει το γινόμενο Χάνταμαρντ (στοιχειακό πολλαπλασιασμό), διασφαλίζοντας ότι τόσο οι ομοιότητες υπεραχμών όσο και οι ομοιότητες κορυφών συνεισφέρουν στα τελικά βάρη.

## 9 Επαναληπτική Διαδικασία Κατάταξης

Η επαναληπτική διαδικασία κατάταξης αποτελεί θεμελιώδες στοιχείο για τη βελτίωση των σχέσεων ομοιότητας και την αύξηση της αποτελεσματικότητας ανάκτησης.

### 9.1 Δομή Επαναλήψεων

Η επαναληπτική διαδικασία ακολουθεί την ακολουθία:

$$\mathcal{T}^{(0)} \rightarrow \mathcal{T}^{(1)} \rightarrow \dots \rightarrow \mathcal{T}^{(t)} \rightarrow \mathcal{T}^{(T)} \quad (27)$$

με αντίστοιχους πίνακες βαρών:

$$W^{(0)} \rightarrow W^{(1)} \rightarrow \dots \rightarrow W^{(T)} \quad (28)$$

όπου:

- $\mathcal{T}^{(0)}$  είναι το αρχικό σύνολο λιστών κατάταξης
- $\mathcal{T}^{(t)}$  αναπαριστά τις λίστες κατάταξης στην επανάληψη  $t$
- $W^{(t)}$  είναι ο πίνακας βαρών στην επανάληψη  $t$
- $T$  είναι ο συνολικός αριθμός επαναλήψεων

### 9.2 Διαδικασία Βελτίωσης

Σε κάθε επανάληψη  $t$ :

1. Ενημέρωση δομής υπεργράφου:

$$G^{(t)} = (V, E^{(t)}, w^{(t)}) \quad (29)$$

2. Υπολογισμός νέων μέτρων ομοιότητας:

$$\hat{W}^{(t)} = C^{(t)} \circ S^{(t)} \quad (30)$$

3. Δημιουργία νέων κατατάξεων:

$$\mathcal{T}^{(t+1)} = f(\hat{W}^{(t)}) \quad (31)$$

### 9.3 Εξέλιξη Βαρών Υπερακμών

Κατά τη διάρκεια των επαναλήψεων, τα βάρη των υπερακμών εξελίσσονται:

$$w^{(t+1)}(e_i) = \sum_{j \in N_h(i,k)} h^{(t)}(i, j) \quad (32)$$

Η διαδικασία τερματίζεται όταν:

- Επιτευχθεί ο μέγιστος αριθμός επαναλήψεων  $T$
- Οι κατατάξεις σταθεροποιηθούν
- Η βελτίωση της αποτελεσματικότητας πέσει κάτω από ένα κατώφλι

## 10 Παράδειγμα Κατασκευής Υπεργραφών

Στο παρακάτω παράδειγμα, έχουμε ένα σύνολο διαθέσιμων εικόνων  $C = \{o_1, o_2, o_3, o_4, o_5, o_6\}$ . Κάθε εικόνα  $o_i$  συνδέεται με μια κορυφή  $v_i$  του υπεργραφήματος. Το υπεργράφημα ορίζεται ως  $G = (V, \mathcal{E}, w)$ , όπου:

- $V = \{v_1, v_2, \dots, v_6\}$  είναι το σύνολο των κορυφών.
- $\mathcal{E}$  είναι το σύνολο των υπερακμών.
- $w$  είναι το βάρος που συνδέεται με κάθε υπερακμή.

### 10.1 Αρχική Κατάσταση

Υποθέτουμε ότι οι αρχικές ταξινομημένες λίστες  $z_i$  για κάθε εικόνα σύμφωνα με τις αποστάσεις των χαρακτηριστικών τους δίνονται ως εξής:

$$\begin{aligned} z_1 &= \{o_1, o_2, o_3, o_4, o_5, o_6\} \\ z_2 &= \{o_2, o_3, o_1, o_5, o_6, o_4\} \\ z_3 &= \{o_3, o_1, o_4, o_2, o_5, o_6\} \\ z_4 &= \{o_4, o_1, o_3, o_5, o_2, o_6\} \\ z_5 &= \{o_5, o_6, o_4, o_1, o_2, o_3\} \\ z_6 &= \{o_6, o_5, o_4, o_1, o_2, o_3\} \end{aligned}$$

## 10.2 Ορισμός Πλησιέστερων Γειτόνων

Υποθέτουμε ότι ο αριθμός των πλησιέστερων γειτόνων  $k$  είναι 3, οπότε οι λίστες  $N_3(o_i)$  των πλησιέστερων γειτόνων διαμορφώνονται ως εξής:

$$N_3(o_1) = \{o_1, o_2, o_3\}$$

$$N_3(o_2) = \{o_2, o_3, o_1\}$$

$$N_3(o_3) = \{o_3, o_1, o_4\}$$

$$N_3(o_4) = \{o_4, o_3, o_5\}$$

$$N_3(o_5) = \{o_5, o_6, o_4\}$$

$$N_3(o_6) = \{o_6, o_5, o_4\}$$

Το βάρος της υπερακμής  $w(o_i, o_j)$  υπολογίζεται ως:

$$w(o_i, o_j) = 1 - \log_{k+1} z_i(o_j) \quad (33)$$

## 10.3 Σχηματισμός Δομής Υπεργραφήματος

Η γραφική απεικόνιση παρουσιάζει τις συνδέσεις των κορυφών μέσω υπερακμών που κατασκευάζονται από τις παραπάνω πληροφορίες. Στη δομή του γραφήματος, οι υπερακμές  $e_1, e_2, \dots, e_6$  συνδέουν τα διάφορα σύνολα κορυφών, αντικατοπτρίζοντας τη σχέση γειτνίασης και την ομοιότητα μεταξύ των εικόνων.