#### ΠΑΝΕΠΙΣΤΗΜΙΟ ΠΑΤΡΩΝ - ΤΜΗΜΑ ΜΗΧΑΝΙΚΩΝ Η/Υ ΚΑΙ ΠΛΗΡΟΦΟΡΙΚΗΣ

# ΑΝΑΚΤΗΣΗ ΠΛΗΡΟΦΟΡΙΑΣ

ΕΡΓΑΣΤΗΡΙΑΚΗ ΑΣΚΗΣΗ · 2023 - 2024

# ПЕРІЕХОМЕНА

1	ΕΙΣΑΓΩΓΗ		
	1.1	ΕΠΙΛΟΓΗ ΣΥΣΤΗΜΑΤΩΝ ΣΤΑΘΜΙΣΗΣ TF-IDF	2
		1.1.1 ΠΡΩΤΟ ΣΥΣΤΗΜΑ ΣΤΑΘΜΙΣΗΣ	2
		1.1.2 ΔΕΥΤΕΡΟ ΣΥΣΤΗΜΑ ΣΤΑΘΜΙΣΗΣ	2
2	ΥΛΟΠ	ΙΟΙΗΣΗ ΜΟΝΤΕΛΩΝ	3
	2.1	ΠΡΟΕΠΕΞΕΡΓΑΣΙΑ ΕΓΓΡΑΦΩΝ & ΒΟΗΘΗΤΙΚΕΣ ΣΥΝΑΡΤΗΣΕΙΣ	3
	2.2	ΑΝΕΣΤΡΑΜΜΕΝΟ ΕΥΡΕΤΗΡΙΟ	4
	2.3	ΥΛΟΠΟΙΗΣΗ VECTOR SPACE MONTΕΛΟΥ	4
	2.4	ΥΛΟΠΟΙΗΣΗ colbert	5
_	14575		_
3	MEIF	ΡΙΚΕΣ ΑΞΙΟΛΟΓΗΣΗΣ	5
	2.1	ΛΠΟΤΕΛΕΣΜΑΤΑ	۵

# 1 ΕΙΣΑΓΩΓΗ

# 1.1 ΕΠΙΛΟΓΗ ΣΥΣΤΗΜΑΤΩΝ ΣΤΑΘΜΙΣΗΣ ΤF-IDF

Καταρχάς πρέπει να επιθέξουμε δύο συστήματα στάθμισης των βαρών για τους όρους των εγγράφων και των ερωτημάτων.

#### 1.1.1 ΠΡΩΤΟ ΣΥΣΤΗΜΑ ΣΤΑΘΜΙΣΗΣ

Το πρώτο σύστημα στάθμισης είναι μια παραθθαγή<sup>1</sup> του προτεινόμενου ως καθύτερου πθήρως σταθμισμένου συστήματος σύμφωνα με τους Salton-Buckley<sup>2</sup> (best fully weighted system). Θα χρησιμοποιήσουμε την **απθή συχνότητα εμφάνισης** (raw term frequency) για το TF βάρος των εγγράφων,

Σύστημα #1: 
$$\mathsf{TF}_{\mathsf{εγγράφων}} = f_{i,j}$$

όπου  $f_{ij}$  οι φορές που ο όρος εμφανίζεται σε ένα έγγραφο, τη διπλή 0,5 κανονικοποίηση για το TF βάρος των ερωτημάτων (augmented normalized TF),

Σύστημα #1: 
$$ext{ TF}_{\epsilon \rho \omega \tau \eta \mu \acute{a} \tau \omega v} = 0.5 + 0.5 \frac{f_{i,j}}{max_i \ f_{i,j}}$$

και τέλος την **απλή ανάστροφη συχνότητα εμφάνισης** για το IDF βάρος και των εγγράφων και των ερωτημάτων:

Σύστημα #1: 
$$\operatorname{IDF}_{\substack{\epsilon \gamma \gamma \rho \acute{a} \phi \omega \mathsf{v} \\ \epsilon \rho \omega \mathsf{\tau} \eta \mu \acute{a} \mathsf{\tau} \omega \mathsf{v}}} = \log \frac{N}{n_i}$$

όπου N το πλήθος των εγγράφων και  $n_i$  ο αριθμός των εγγράφων στα οποία εμπεριέχεται ο όρος.

# 1.1.2 ΔΕΥΤΈΡΟ ΣΥΣΤΗΜΑ ΣΤΑΘΜΙΣΗΣ

 $\Omega$ ς δεύτερο σύστημα στάθμισης θα χρησιμοποιήσουμε το καθύτερα σταθμισμένο πιθανοθογικό σύστημα σύμφωνα με τους Salton-Buckley<sup>1</sup> (best weighted probabilistic weight) με

Σύστημα #2: βάρος όρου
$$_{\rm εγγράφων}=~0.5+0.5rac{f_{i,j}}{max_i~f_{i,j}}$$

**Σύστημα #2**: βάρος όρου
$$_{\rm ερωτημάτων}=~\log rac{N-n_i}{n_i}$$

Και τα δύο αυτά συστήματα στάθμισης έχουν επιφέρει τα ακριβέστερα αποτελέσματα στο σύνολο των συλλογών στα οποία έχουν εξεταστεί αλλά και ειδικότερα για ιατρικές (MED) συλλογές. Επομένως, συνολικά έχουμε:

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>Το σύστημα αναφέρεται ως παραλλαγή των Salton-Buckley για το λόγο ότι δεν έχει συμπεριληφθεί κάποιος παράγοντας κανονικοποίσης, μιας και τα έγγραφα είναι *περίπου* ισομεγέθη (μέσος όρος 350 λέξεις).

<sup>&</sup>lt;sup>2</sup>Gerard Salton, Christopher Buckley, Term-weighting approaches in automatic text retrieval, Information Processing & Management, Volume 24, Issue 5, 1988, Pages 513-523, ISSN 0306-4573

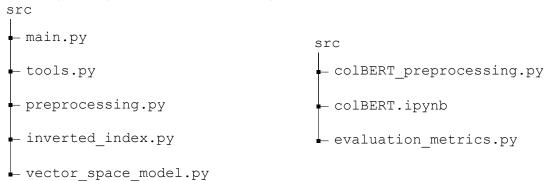
Σύστημα στάθμισης	Βάρος όρου εγγράφου	Βάρος όρου ερωτήματος
1	$f_{i,j} \times \log \frac{N}{n_i}$	$(0.5 + 0.5 \frac{f_{i,j}}{max_i \ f_{i,j}}) \times \log \frac{N}{n_i}$
2	$0.5 + 0.5 \frac{f_{i,j}}{max_i \ f_{i,j}}$	$\log \frac{N-n_i}{n_i}$

#### 2 ΥΛΟΠΟΙΗΣΗ ΜΟΝΤΕΛΩΝ

Η εργασία υλοποιήθηκε σε Python χρησιμοποιώντας τις βιβλιοθήκες:

Βιβλιοθήκη	Περιγραφή
0S	σύνδεση με λειτουργικό σύστημα
nltk	αφαίρεση stopwords, stemming
numpy	υποθογισμός ομοιότητας συνημιτόνου
math	υπολογισμός λογαρίθμων
matplotlib	γραφικές παραστάσεις
json	αποθήκευση-ανάγνωση JSON αρχείων
pickle	αποθήκευση αντικειμένων Python

Αυτή είναι η δομή των αρχείων κώδικα όπου έχει χωριστεί η υθοποίηση:



Η υλοποίηση του colBERT μοντέλου έχει πραγματοποιηθεί στο Google Colab ως Juputer Notebook.

# 2.1 ΠΡΟΕΠΕΞΕΡΓΑΣΙΑ ΕΓΓΡΑΦΩΝ & ΒΟΗΘΗΤΙΚΕΣ ΣΥΝΑΡΤΗΣΕΙΣ

Το apxείο tools.py περιθαμβάνει βοηθητικές συναρτήσεις για κάποιες επαναθαμβανόμενες διαδικασίες της υθοποίησης. Περιθαμβάνονται οι συναρτήσεις getdocs() και getqueries().

Η συνάρτηση  $\texttt{get\_docs}()$ , χρησιμοποιώντας την os βιβλιοθήκη διαβάζει το πλήθος των αρχείων της βιβλιοθήκης. Η συνάρτηση, αφού αφαιρέσει το escape character '\n', ο οποίος προκύπτει από την μορφολογία των εγγράφων (η κάθε λέξη είναι τοποθετημένη σε διαφορετική γραμμή), δημιουργεί

<sup>&</sup>lt;sup>3</sup>Να σημειωθεί ότι το πλήθος των εγγράφων διαφέρει από την αύξουσα αρίθμησή τους. Συγκεκριμένα έχουμε 1209 έγγραφα αριθμημένα από το 000001 ως 01239. Με άλλα λόγια υπάρχουν αριθμοί στη συλλογή που δεν αντιστοιχούν σε έγγραφα. Συνεπώς δεν θα μπορούσαμε να χρησιμοποιήσουμε κάποια αριθμητική επανάληψη, για παράδειγμα, για την εισαγωγή των εγγράφων.

και επιστρέφει μια λίστα από tuples, με κάθε tuple να αντιστοιχεί σε κάθε αρχείο-έγγραφο. Τα tuples έχουν την δομή:

```
doc_tuple = ('docID', ['λήμμα_1', 'λήμμα_2' ...])
```

όπου docID η αρίθμηση του κάθε εγγράφου και  $doc\_term\_n$  η κάθε  $dec_term\_n$  η κάθε  $dec_term$  η κάθε d

Στις συναρτήσεις **preprocess\_collection** () και **preprocess\_queries** () πραγματοποιείται η προεπεξεργασία των εγγράφων, συγκεκριμένα η αφαίρεση των stopwords και το stemming.

Χρησιμοποιούμε τη nltk βιβλιοθήκη. Τα doc\_tuples της get\_docs() αφού περάσουν από τον PorterStemmer της nltk αποθηκεύονται σε μια λίστα, η οποία στη συνέχεια επιστρέφεται. Αντίστοιχη διαδικασία πραγματοποιείται και για την προεπεξεργασία των ερωτημάτων, στην preprocess\_queries().

# 2.2 ΑΝΕΣΤΡΑΜΜΕΝΟ ΕΥΡΕΤΗΡΙΟ

Το ανεστραμμένο ευρετήριο δημιουργείται στη συνάρτηση **create\_inverted\_index** () του αρχείου inverted\_index.py. Στη συνάρτηση εισάγονται οι λίστες που δημιουργήθηκαν στις προηγούμενες συναρτήσεις. Τα tuples από τα οποία αποτελούνται, αποθηκεύονται σε ένα dictionary που θα αποτελέσει το ανεστραμμένο ευρετήριο με την εξής δομή:

```
inverted_index['λήμμα'] = { ('docID στο οποίο εμφανίζεται' = <φορές εμφάνισης>), (…), ... }
```

Κάθε value του dictionary είναι ένα set<sup>4</sup> το οποίο περιθαμβάνει ένα ή περισσότερα tuples με το docID και τη συχνότητα εμφάνισης του θήμματος στο συγκεκριμένο έγγραφο. Η συχνότητα υποθογίζεται μέσω της count () σε όθο το έγγραφο ανά θήμμα.

Αυτό είναι ένα παράδειγμα του τελικού ανεστραμμένου ευρετηρίου<sup>5</sup>:

# 2.3 ΥΛΟΠΟΙΗΣΗ VECTOR SPACE MONTEΛΟΥ

H υλοποίηση του vector space μοντέλου γίνεται στο αρχείο vector\_space\_model.py. Η συνάρτηση  $\mathbf{run}_{\mathbf{vsm}}$  (doc\_collection, queries, inverted\_index), μέσω μιας επανάληψης ώστε να καλυφθούν όλα τα queries, καλεί την συνάρτηση  $\mathbf{vsm1}$  (doc\_collection, query, inverted\_index) ή  $\mathbf{vsm2}$  (), ανάλογα με το σύστημα στάθμισης που θέλουμε να χρησιμοποιήσουμε.

Πριν προχωρήσουμε στις συναρτήσεις vsmX(), από το τρόπο που έχει δομηθεί το ανεστραμμένο ευρετήριο, είναι σαφές πως μπορούμε να υπολογίσουμε αμέσως το πλήθος των εγγράφων όπου υπάρχει ένα συγκεκρίμενο λήμμα ως  $len(inverted\_index[term])$ , με άλλα λόγια δηλαδή το  $n_i$ . Είναι επίσης προφανές ότι N = len(inverted index).

Στην συνάρτηση vsm1 ( ) αρχικά υπολογίζονται στο λεξικό  $query\_tfs$  οι συχνότητες  $f_{i,j}$  κάθε όρου του εκάστοτε ερωτήματος:

 $<sup>^4</sup>$ Εχει επιθεχθεί set για εξοικονόμιση μνήμης, μας και δεν μας ενδιαφέρει η σειρά των tuples.

```
query_tfs len(query) = { ... 'calcium': 1, 'effect': 2 ... }
```

Στα Λεξικά query\_tfidfs και doc\_tfidfs θα αποθηκευτούν οι τελικές τιμές-βάρη που θα αποτελέσουν τα διανύσματα ερωτήματος και εγγράφων. Το λεξικό doc\_tfidfs αρχικοποιείται με άδειες λίστες για κάθε έγγραφο.

Διατρέχουμε κάθε όρο του ερωτήματος query και αν ο όρος υπάρχει στο ανεστραμμένο ευρετήριο υπολογίζουμε την IDF τιμή του στην συνάρτηση idfX(), και στη συνέχεια το TF-IDF βάρος του ερωτήματος στο query tfidfs.

```
query_ifidf<sub>len(query)</sub> = { ... 'calcium': 3.6318, 'effect': 1.76483 ... }
```

Στη συνέχεια διατρέχουμε όθα τα έγγραφα της συθθογής. Αν το έγγραφο περιθαμβάνει τον όρο του ερωτήματος που εξετάζουμε (κάτι που εθέγχουμε από τη θίστα docs\_containing\_term), τότε μέσω του ανεστραμμένου ευρετηρίου, αποθηκεύεται η ΤΕ τιμή του, υποθογίζεται το TF-IDF βάρος του εγγράφου και αποθηκεύεται στο doc tfidfs[docID]. Αν το έγγραφο δεν περιθαμβάνει τον όρο, αποθηκεύουμε 0.

```
doc_ifidf<sub>len(doc_collection)</sub> = {'000001': [0, 0, 0.0, 1.76, 1.5]<sub>len(query)</sub>...}
```

Εν τέλει έχουμε δημιουργήσει το διάνυσμα ερωτήματος και 1209 διανύσματα εγγράφων, τα οποία έχουν μήκος όσο και το διάνυσμα ερωτήματος. Στην λίστα similarity υπολογίζουμε την ομοιότητα συνημιτόνου μεταξύ του διανύσματος ερωτήματος και κάθε διανύσματος εγγράφου. Τέλος, ταξινομούμε την λίστα και επιστρέφουμε τα 100 κείμενα με την μεγαλύτερη ομοιότητα.

Η ίδια διαδικασία ακολουθείται και στην συνάρτηση vsm2 (), με τις απαραίτητες αλλαγές για το διαφορετικό σύστημα στάθμισης.

# 2.4 ΥΛΟΠΟΙΗΣΗ colBERT

Στο apxείο colbert\_preprocessing.py γίνεται η προεπεξεργασία των εγγράφων και ερωτημάτων ώστε να δωθούν ως inputs στο colbert μοντέλο. Συγκεκριμένα έγινε μετατροπή των ερωτημάτων σε κεφαλαία και αποθηκεύτηκαν σε JSON apxεία τα έγγραφα και ερωτήματα σε λεξικά ως εξής:

```
colBERTdocs = {"docID<sub>i</sub>": "<doc<sub>i</sub>>", ... }
colBERTqueries = {"queryID<sub>i</sub>": "<query<sub>i</sub>>", ... }
```

Η εκτέθεση του colBERT μοντέθου πραγματοποιείται μέσω του αρχείου colBERT.ipynb στο Google Colab. Τα θεξικά των JSON αρχείων μετατρέπονται σε 2 ξεχωριστές θίστες (id και περιεχόμενο). Μετά τη δημιουργία του Indexer και του Searcher, επιστρέφονται τα 100 κείμενα με την μεγαθύτερη ομοιότητα.

# 3 ΜΕΤΡΙΚΕΣ ΑΞΙΟΛΟΓΗΣΗΣ

Για την σύγκριση των μοντέθων χρησιμοποιήθηκαν:

• Διάγραμμα ανάκλησης-ακρίβειας (Precision-Recall curve). Το διάγραμμα παρουσιάζει ενδιαφέρον γιατί -συνδυάζοντας τις μετρικές ανάκλησης και ακρίβειας- παρουσιάζει με ακρίβεια τα σημεία που το μοντέλο παρουσιάζει μεγαλύτερη ακρίβεια και λιγότερη ανάκληση και αντίστροφα.

```
Ακρίβεια = \frac{\text{αριθμός σχετικών ανακτηθέντων κειμένων}}{\text{αριθμός εγγράφων που ανακτήθηκαν}} Ανάκληση = \frac{\text{αριθμός σχετικών ανακτηθέντων κειμένων}}{\text{αριθμός σχετικών εγγράφων στη συλλογή}}
```

• ??????? (Mean Average Precision – mAP). Χρησιμοποιούμε την συγκεκριμένη μετρική θόγω των ποθθαπθών ερωτημάτων όπου εφαρμόζουμε τα μοντέθο σε αυτά, για την αξιοθόγηση των αποτεθεσμάτων.

$$\sum_{i=1}^{i=k}$$
 (ανάκληση $[i]$  — ανάκληση $[i-1]$ )  $imes$  ακρίβεια $[i]$ 

3.1 ΑΠΟΤΕΛΕΣΜΑΤΑ