Εξόρυξη Δεδομένων Πρώτη Σειρά Ασκήσεων

Ταφλαμπάς Νικόλαος 4500

Άσκηση 1

Ερώτημα Α)

1)

Ο αλγόριθμος, αρχικοποιεί μιας λίστα Κ θέσεων για την συλλογή τυχαίων δειγμάτων (δεξαμενή ή reservoir). Έπειτα, αρχίζει να διαβάζει την σειρά δεδομένων μας, τελικού και αγνώστου μεγέθους Ν.

Τα πρώτα Κ δεδομένα της σειράς καταγράφονται στην δεξαμενή. Τα υπόλοιπα δεδομένα, έχουν πιθανότητα Κ/i, να αντικαταστήσουν κάποιο στοιχείο της δεξαμενής, με i= τον αριθμό των στοιχείων που έχουμε προσπέραση.

2)

Θεωρώ:

N = "αριθμος στοιχειων για δειγματοληψια" R = "Δεξαμενη/Reservoir" K = "μεγεθος δεξαμενής" I = "Μετρητης περασμένων στοιχειων" X = "Δειγμα"

Αρχικά, θα υπολογίσουμε μερικές πιθανότητες:

P("να επιλεγεί ένα στοιχείο") = K/I = P(X ∈ R)

P("να αντικαταστήσει ένα συγκεκριμένο στοιχείο της δεξαμενής) = 1/K=P(X->R[x])

Αρχικά, ας δούμε για Ι > Κ. Αρκεί να δείξουμε ότι η πιθανότητα για ένα στοιχείο να είναι στο τέλος του αλγορίθμου μέσα στην δεξαμενή, πρέπει να είναι Κ/Ν

Ρ("να ανήκει στο τέλος στην δεξαμενή") =

 $P(\text{"να επιλεχθεί"}) * P(\text{"να μην αλλάξει σε κάποιο μελλοντικό γύρο"}) = P(X \in T) * [P(\text{"να μην επιλεχθεί το στοιχείο i"}) Ή <math>P(\text{"να επιλεχθει αλλα να μην αλλάξει το στοιχείο μας"})$

$$P(X \in R') = P(X \in R) * \prod_{i=x+1}^{N} [(1 - P(X \in R) + (P(X \in R) * P(X - R[x]))]$$

$$P(X \in R') = \frac{k}{i} * \left[\left(1 - \frac{k}{i+1} \right) + \left(\frac{k}{i+1} * \frac{k-1}{k} \right) \right] * \dots$$

$$= \frac{k}{i} * \left[\frac{i}{i+1} * \frac{i+1}{i+2} * \dots * \frac{N-1}{N} \right]$$

$$= \frac{k}{N}$$

Αρά όντως ισχύει. Τώρα για τα πρώτα Κ στοιχεία, θεωρούμε:

$$\frac{K}{i} = 1 <=> K = i$$

Έπειτα, κάνοντας την από πάνω διαδικασία για K/i = 1, καταλήγουμε με:

$$P(X \in R') = \frac{i}{N} <=> \frac{K}{N}$$

Πράγμα που ισχύει για κάθε ένα από τα πρώτα Κ στοιχεία. Έτσι καταλήγουμε ότι ΟΛΑ τα στοιχεία έχουν πιθανότητα Κ/Ν να επιλεχθούν.

Ερώτημα Β)

Σαφώς, θα βασιστούμε στον κλασικό Reservoir Sampling για K=1.

Ο αλγόριθμος μας, αρχικά, ορίζει έναν μετρητή περασμένου βάρους, που θα κρατάει το άθροισμα όλων των βαρών των στοιχείων που διαβάζουμε.

Με το πέρασμα ενός στοιχείου, αυξάνουμε τον μετρητή κατά w_i και ελέγχουμε την πιθανότητα w_i /W οπού w_i το βάρος του στοιχείου και W η τιμή του μετρητή μας. Άμα πέτυχει, τότε αλλάζουμε το στοιχείο του Reservoir στο στοιχείο που ελέγχουμε.

Το ερώτημα, φυσικά, είναι αν δουλεύει. Αν όντως λειτουργεί ορθά, τότε η πιθανότητα ΚΑΘΕ στοιχείου, πρέπει να είναι w_i/W' , όπου W' είναι το σύνολο όλων των βαρών μας

Αρχικά, ας υποθέσουμε τυχαίο στοιχείο i, με ακόλουθες πιθανότητες:

$$P("να επιλεχθει το στοιχειο i") = \frac{w_i}{w_i + \sum_{k < i} w_k} = \frac{w_i}{\sum_{k \le i} w_k}$$

Τώρα έστω στοιχείο j που έρχεται μετά το i. Ξέροντας βάση το από πάνω την πιθανότητα να επιλεχθεί, θα βρούμε την πιθανότητα να ΜΗΝ επιλεχθεί:

$$P(να \text{ MHN } επιλεχθεί το στοιχείο j) = 1 - \frac{w_j}{\sum_{k \leq j} w_k}$$

$$= \frac{\sum_{k \le j} w_k - w_j}{\sum_{k \le j} w_k} = \frac{\sum_{k \le i} w_k}{\sum_{k \le j} w_k}$$

Αυτό μπορεί να γραφτεί για κάθε στοιχείο μετά το j. Άρα η πιθανότητα του i να μείνει στην δεξαμενή είναι:

 $P(i \in R') = P(\text{``να επιλεχθει το στοιχειο }i\text{''}) * \prod_{k=i+1}^{N} P(\text{να MHN επιλεχθεί το στοιχείο k})$

$$= \frac{w_i}{\sum_{k \le i} w_k} * \frac{\sum_{k \le i} w_k}{\sum_{k \le j} w_k} * \dots * \frac{\sum_{k \le N-1} w_k}{W'} = \frac{w_i}{W'}$$

Αυτό μπορεί να αποδειχθεί για κάθε στοιχείο i, συνεπώς ο αλγόριθμος μας δουλεύει σωστα!