



**Σχεδιασμός Βάσεων Δεδομένων**  
**Διδάσκων: Ιωάννης Κωτίδης**

Εαρινό εξάμηνο 2020-2021

**Πρώτη Σειρά Ασκήσεων**

Ανάθεση: 04-04-2021

Παράδοση: **13-04-2021 Ώρα (23:55)**

**ΑΡΙΣΤΕΙΔΗΣ ΧΡΟΝΟΠΟΥΛΟΣ 3160194**

**ΑΣΚΗΣΗ 1)**

## ΑΣΚΗΣΗ 1

a) Έχουμε Χωρητικότητα Δίσκου = Ενισχύσεις • Τροχιές/Ενισχ. • Τοπείες/τροχιά • Bytes/Τοπία

$$= 16 \cdot 65.536 \cdot 256 \cdot 4096 = \underline{1.099.511.628 \cdot 10^{12} \text{ B}}$$

Χωρητικότητα 1 κυλίου =  $256 \cdot 4096 = \underline{1.048.576 \text{ B}}$

Χωρητικότητα Ενισχύσεως =

b) κύλινδροι = 1 κυλ. = 65.536

c) Μέση  $\rightarrow \frac{60}{2} \cdot \frac{7200}{0.5} \Rightarrow \frac{30}{7200} = \underline{4.17 \text{ msec}}$

ΜΕΡΙΣΤΗ  $\rightarrow \frac{60}{2} \cdot \frac{7200}{1} \Rightarrow \frac{60}{7200} = \underline{8.33 \text{ msec}}$

d) Transfer Rate = Track size / time =  $1.048.576 / 8.33$   
 $= \underline{125.879,472 \text{ B/sec}}$

## ΑΣΚΗΣΗ 2)

## ΑΣΚΗΣΗ 2

Σύνολο εγγραφών = 128 B.,  $\text{Ευρετήριο} = 10 + 6 = 16$

Έχουμε:

DENSE  $\rightarrow \frac{1024}{128} = 8$ , ΑΡΑ  $\frac{N}{8}$  blocks έχει η R

και  $\frac{1024}{16} = 64 \Rightarrow$  ΑΡΑ  $\frac{N}{64}$  blocks για το index

SPARSE  $\rightarrow \frac{N}{8}$  blocks έχει η σχέση

και  $\frac{N}{64} \cdot \frac{1}{8} = \frac{N}{512}$  blocks για το index αφού στο

~~dense~~ sparse παίρνεις 1 and τις 8 εγγραφές που βρίσκεις.

## ΑΣΚΗΣΗ 3)



### ΑΣΚΗΣΗ 3

1) Φάχουμε το κλειδί 41. Ξεκινάμε από τη ΑΓΑ

όπου  $41 > 13$  οπότε ηφέ δεξιά. Εκεί θα συναντήσουμε εν τέλει το 43 > 41 και έτσι θα κατέβουμε στο επόμενο φύλλο από τη διαφορά αφάμενα από το 38 και 43. Εκεί θα βρούμε και το 41 και η αναζήτηση τελειώνει.

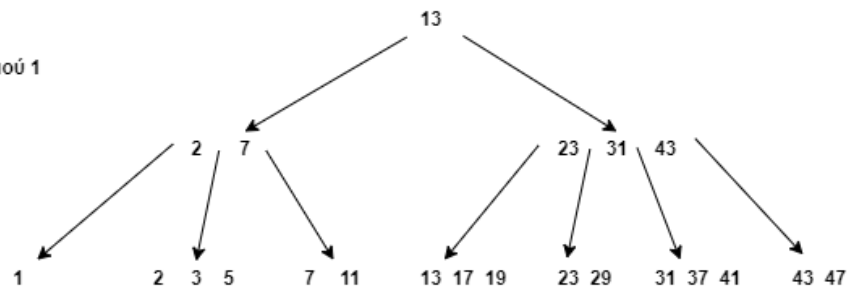
2) Φάχουμε το κλειδί 40 > 13. Πάμε δεξιά όπου και φτάνουμε στο 43 > 40 > 31, οπότε λαμβάνουμε τη διαφορά από το 31 όπου θα ψάξουμε στο επόμενο όπου ~~40 > 31~~ 37 < 41 και καταλήγουμε στο ότι δεν υπάρχει κλειδί με τιμή 40.

3) Φάχουμε κλειδί  $< 30$ . ~~+3 < 30~~, Αρα πάμε δεξιά. Απο εκεί ~~επηρεάζουμε από τη διαφορά 23-31~~. Πάμε αριστερά στο 7 και από εκεί πάλι αριστερά. Απο εκεί ξεκινάμε και καταγράφουμε τα κλειδιά με τη σειρά μέχρι να βρούμε κάποιο  $7 > 30$ . Αρα έχουμε με τη σειρά 2, 3, 5, 7, 11, 13, 17, 19, 23, 29 και εδώ σταματάμε.

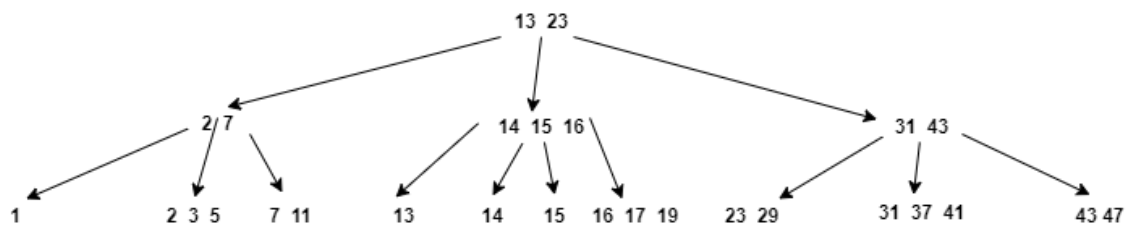
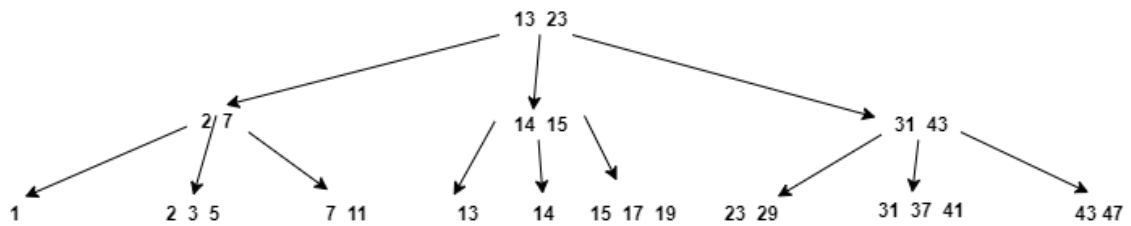
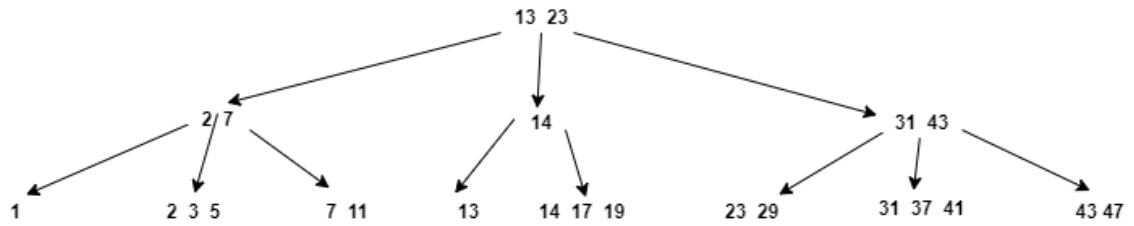
4) Φάχουμε κλειδί στο διάστημα  $[20, 35]$   $20 > 13$  οπότε πάμε δεξιά. Εκεί συναντάμε το 23 οπότε πάμε αριστερά όπου συναντάμε 13, 17, 19. Δεν μας κάνει κανένα οπότε πάμε δεξιά στο 23, 29 και από εκεί πάλι δεξιά στο 31 και εκεί σταματάμε αφού  $37 > 35$ . Αρα έχουμε 23, 29, 31.

### ΑΣΚΗΣΗ 3

Εισαγωγή κλειδιού 1



Διαδοχικές εισαγωγές κλειδιών 14,15,16



#### ΑΣΚΗΣΗ 4)

#### ΑΣΚΗΣΗ 4

$$\begin{aligned} \text{ΕΧΟΥΜΕ} \rightarrow n \cdot 12 + (n-1) \cdot 8 &\leq 2048 \Rightarrow \\ \Rightarrow 12n + 8n - 8 &\leq 2048 \\ 20n &\leq 2056 \\ \underline{n = 102} \end{aligned}$$

ΑΡΑ  $\rightarrow$  Root: node = 1, key = 101, child = 102

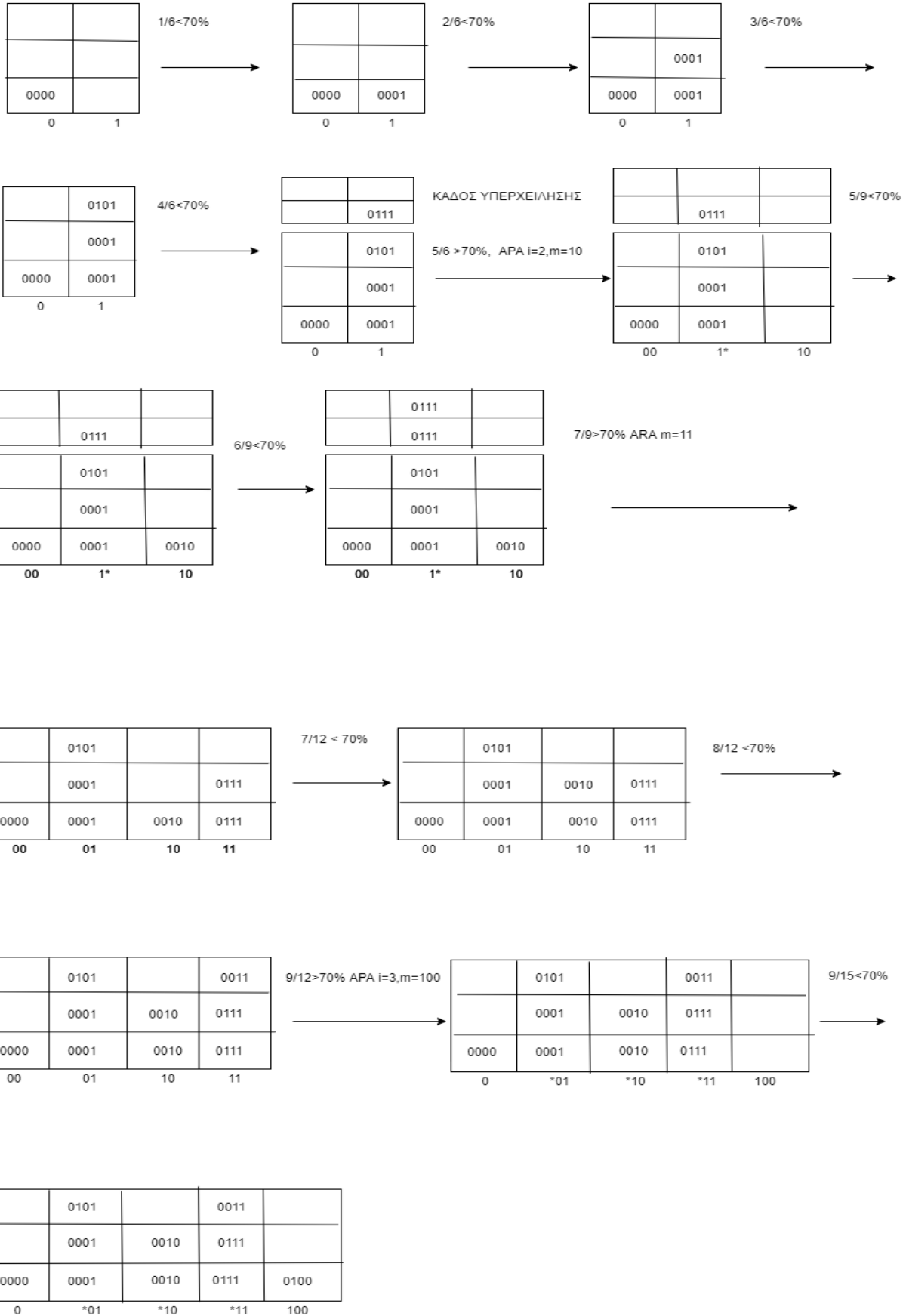
Level 1  $\rightarrow$  node = 102, key = 102 · 101, child = 102 · 102

Level 2  $\rightarrow$  node = 102 · 102, key = 102 · 102 · 103, child = 102 · 102 · 102

ΑΡΑ ΕΧΟΥΜΕ  $102 \cdot 102 \cdot 101 = \underline{1050804}$

## **ΑΣΚΗΣΗ 5)**

# ΑΣΚΗΣΗ 5



ΠΑΡΑΠΑΝΩ ΣΤΟΥΣ ΚΑΔΟΥΣ ΥΠΕΡΧΕΙΛΗΣΗΣ ΚΑΝΟΝΙΚΑ ΘΑ ΕΠΡΕΠΕ ΝΑ ΕΧΟΥΝ 3 ΘΕΣΗΣ ΑΛΛΑ ΓΙΑ ΛΟΓΟΥΣ ΕΥΚΟΛΙΑΣ ΤΟΥΣ ΑΦΗΣΑ ΣΤΙΣ 2 ΜΙΑΣ ΚΑΙ ΔΕΝ ΧΡΕΙΑΣΤΗΚΕ ΠΑΡΑΠΑΝΩ



## ΑΣΚΗΣΗ 6,7)

### ΑΣΚΗΣΗ 6

a) Έξ. 2<sup>ο</sup> εσχαρής, 1024

b) Έξ. 2<sup>ο</sup> · 4 B, 4096

c)  $\frac{1024 \cdot 2400}{400} = \underline{6144}$

### ΑΣΚΗΣΗ 7

Διαφωνώ με το σκεπτικό του σχεδιαστή με τη λογική ότι παρ'όλο που πρέπει να φαίνεται καθαρά η κατανομή στην ουσία δεν είναι και από παλιή συντηρητική ιδιοκτησία των ελληνικών εργαζομένων έχουν κινδύνους να εμφανιστούν σπινίς 1-2. Από τον κώδο 3 [3000..4000] και μετά θα υπάρχουν πολύ λιγότερες εσχαρές. Με τη λογική αυτή έχω 0-1 σχεδόν διαφορετικά τις εσχαρές