

בחינה

פקולטה: מדעי הטבע

מחלקה: מדעי המחשב

שם הקורס: תכנות מתקדם קוד הקורס: 7031010

תאריך הבחינה: 7/2/2022 סמסטר: א, מועד: 2

משך הבחינה: שעתיים

שם המרצה: דייר פנחס ויסברג

לפניכם 10 שאלות, משקל כל שאלה 10 נקודות יש לענות על כל השאלות ללא חומר עזר, אפשר להשתמש במחשבון

בהצלחה

fopen (10) .1

הסבירו בפרוט מדוע קריאה וכתיבה של קובץ שנפתח עם fopen יהיו בדרך כלל מהירות יותר מקריאה וכתיבה של קובץ שנפתח עם open ?

תשובה (מתוך השקפים):

פונקציות הקריאה והכתיבה של הספרייה הסטנדרטית משתמשות ב- 4K) buffer) כדי להפחית את מספר הקריאות למערכת.

בקריאה מדיסק, בפעם הראשונה ובכל פעם שה- buffer ריק, מתבצעת קריאה בגודל ה- buffer, האפליקציה בקריאה מדיסק, בפעם הראשונה ובכל פעם שה- buffer רווים עד שמתרוקן.

. בֹכתיבה לדיסק, האפליקציה כותבת ל $\stackrel{''}{}$ buffer עד שמתמלא, ורק אז הספרייה כותבת לדיסק.

copy on write (10) .2

- א. מה הבעיה ש- copy on write פותרת.
 - ב. הסבירו בפרוט איך פועל הפתרון?

תשובה (מתוך השקפים):

- א. fork יוצר תהליך ילד שבו קטעי הזיכרון הם העתק של קטעי הזיכרון של ההורה.בדרך כלל הילד מבצע exec מיד אחרי ה- fork ומחליף את קטעי הזיכרון, אם כן ביצוע ההעתקה היה מיותר.
 - ב. במקום להעתיק את קטעי הזיכרון אפשר לשתף אותם בין ההורה לילד, לסמן אותם copy-on-write בטבלאות הדפים של ההורה והילד ולזכור שהם read-only אם ההורה או הילד יסו לכתוב לדף תתבצע העתקה.

lseek (10) .3

מה יכיל הקובץ "file.txt" לאחר כל אחת מארבע פקודות (mrite שבתכנית.

```
int main(void) {
        char
                buf1[] = "123456789012";
        char
                buf2[] = "AA";
        int
                fd;
        fd = open("file.txt", O WRONLY | O TRUNC | O CREAT
                  , S IRUSR | S IWUSR);
        write(fd, buf1, 12);
        lseek(fd, -3, SEEK END);
        write(fd, buf2, 2);
        lseek(fd, -5, SEEK_CUR);
        write(fd, buf2, 2);
        lseek(fd, 2, SEEK SET);
        write(fd, buf2, 2);
}
```

:תשובה

123456789012 123456789AA2 123456AA9AA2 12AA56AA9AA2

.4 (10) דיסק

לדיסק יש את הנתונים הבאים:

זמן חיפוש (seek) אמן חיפוש (ams: (seek) מהירות הסיבוב: 3000RPM מספר הסקטורים במסילה: 250

כמה זמן ייקח לקרוא סקטור אחד ?

: תשובה

```
T_full_rotation = 1/3,000 * 60 * 1000 = 20 ms
T_rotation = T_full_rotation * 0.5 = 10 ms
T_transfer = T_full_rotation / 250 sectors = 0.08 ms

T_seek + T_rotation + T_transfer = 8 + 10 + 0.08 = 18.08
```

5. (10) ניהול קבצים פתוחים

קבצים פתוחים מנוהלים על ידי הטבלאות:

יש טבלה כזו, הטבלה את הקבצים שהתהליך פתח. Descriptor table - לכל תהליך יש טבלה כזו, הטבלה מכילה את הקבצים שהתהליך פתח. כל קובץ פתוח מצביע לאובייקט של הטבלה הבאה:
Open file table - אובייקט בטבלה זו מכיל פרטים אודות הקובץ הפתוח.

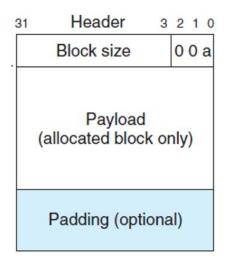
מהם שתי האפשרויות ששתי שורות שונות ב- Descriptor table יצביעו על אותה שורה ב- Open file table.

: תשובה

dup() .% fork() .⊐

malloc (10) .6

בניהול זיכרון דינמי בשיטת Implicit Free List (ללא מצביעים מפורשים) מבנה הבלוק הוא:



עבור שתי הפעולות שלהלן הסבירו האם הן מתבצעות

- בזמן קבוע •
- או בזמן לינארי לפי מספר הבלוקים בערימה
- או בזמן לינארי לפי מספר הבלוקים הפנויים בערימה
 - א. (5) הקצאת בלוק.
- ב. (5) מיזוג בלוק עם הבלוק שנמצא בזיכרון בכתובת נמוכה ממנו.

:תשובה

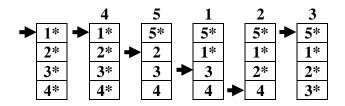
- א. בזמן לינארי לפי מספר הבלוקים בערימה
- ב. בזמן לינארי לפי מספר הבלוקים בערימה

7. (10) אלגוריתם השעון

נניח שישנם 4 דפים פיסיים שמכילים את ארבעת הדפים הלוגיים 1,2,3,4. כוכבית מימין למספר הדף מסמנת שהייתה גישה לדף (הביט used דלוק). חץ משמאל למספר הדף מסמן שהמחוג מצביע עליו. (המחוג נע כלפי מטה, כשמגיע למטה חוזר בקפיצה למעלה)

> התכנית המשיכה לגשת לסדרת הדפים (משמאל לימין): 4,5,1,2,3

ציירו והשלימו איך תראה כל עמודה לאחר הבאת הדף החסר:



FAT (10) .8

מהם שני יתרונות בהקצאה משורשרת בשיטת FAT לעומת הקצאה משורשרת רגילה.

: תשובה

המצביעים לא נמצאים בתוך הבלוקים אלא בטבלה נפרדת שנשמרת בתחילת הדיסק, הטבלה מועתקת לזיכרון. לכו :

- א. גישה אקראית תהיה יותר מהירה כי השרשרת נמצאת בזיכרון ולא בבלוקים של הדיסק.
 - ב. הבלוקים יהיו בגודל 512 (מתאים לגדלים אחרים במערכת ההפעלה)

inode (10) .9

נניח שגודל הבלוקים במערכת קבצים הוא 8KB וגודל מצביע לבלוק הוא 4 בתים. inode מכיל 12 מצביעים ישירים (לבלוקים של data), ומכיל מצביע אחד עקיף (לבלוק של מצביעים). מה הגודל המקסימלי (בבתים) של קובץ במערכת קבצים זו ?

: תשובה

מספר המצביעים בבלוק הוא: 8192 / 4 = 2048

: אם כן גודל הקובץ הוא (12 + 2048) * 8KB = 16,480KB

10. (10) טבלת דפים היררכית

טבלת דפים מכילה מצביעים (כתובות) של דפים פיסיים. טבלת דפים היררכית (שתי רמות) מכילה בלוק של מצביעי

טבלת דפים היררכית (שתי רמות) מכילה בלוק של מצביעים לבלוקים של מצביעים לדפים פיסיים. מספר המצביעים (השורות) בבלוק של הרמה העליונה שווה למספר המצביעים (השורות) בכל אחד מהבלוקים שברמה מתחתיה.

- א. מה היתרון של טבלת דפים היררכית?
- 2K ב. אם גודל הכתובת 21 ביטים וגודל הדף 2K, כמה מצביעם (שורות) יש בכל בלוק

: תשובה

- א. תופסת פחות מקום.
- ב. כדי לבנות את טבלת הדפים בשתי רמות, נחלק את הכתובת לשלושה חלקים:

page number		page offset	
	p_1	p_2	d

מאחר שגודל הדף הוא p2 - ו- p1 הוא 11 ביטים כל אם 2 ביטים כל אחד. מאחר שגודל הדף הוא p2 - ביטים כל אם p2 הוא p2 - ביטים כל אחד.