# 4 # תרגיל

# חלק ראשון

#### שאלה NFS 1

### א. הגדירו מהו ה- file system (מערכת קבצים)?

מערכת קבצים (File System) היא השיטה המשמשת למחשבים ולמערכות הפעלה לארגן ולאחסן נתונים על תקליטים קשיחים, דיסקים קשיחים, או כל תקליט אחסון אחר. מערכת הקבצים מספקת דרך מאורגנת לאחסון, לאחזור ולניהול של קבצים ותיקיות במערכת.

## : disk layout המערכת קבצים מחליטה ומספקת איך נראה

- 1. איך התוכן שרוצים לשמור נשמר על הדיסק ובאיזה היררכיה.
- 2. איזה סוג גישה יש (open, read, write, seek, close), ומאפשרת גישה למי שמותר לו
  - 3. ממפה בין <file,offset> ל<sector,offset
  - 4. עוקבת אחרי ענפים "תפוסים" לענפים ריקים בזכרון
  - 5. פיצ'רים נוספים מתודות לשיפור אמינות, דחיסה, הצפנה, ניהול, שמירת מצב snapshotz

## הסבירו בקיצור מהם תפקידי מערכת ההפעלה (operating system) בכל הקשור לטיפול בקבצים:

מערכת ההפעלה מספקת תצוגה אחידה ולוגית של אחסון מידע:

- יצירה ומחיקה של קבצים וספריות (directories) נותנת לתוכנות גישה לקבצים באמצעות ממשק תוכנה (API) המספק פונקציות כמו פתיחת קובץ, קריאה ממנו וכתיבה אליו.
  - מתפעלת קבצים וספריות
  - מיפוי קבצים לאחסון משני
  - גיבוי קבצים על מדיית אחסון יציבה (לא נדיפה)
  - משנה בקרות גישה כולל הגדרת מי יכול לקרוא, לכתוב או למחוק קבצים ותיקיות מסוימות.
- ניהול מטה-נתונים (Metadata): מערכת הקבצים מאחסנת מידע נוסף על כל קובץ או תיקייה, כגון תאריכי יצירה ושינוי, גודל, מיקום פיזי על הדיסק והרשאות גישה.
- ניהול משאבים פיזיים: מערכת ההפעלה נותנת לכל תוכנה גישה למשאבים הפיזיים במחשב, וכולל גישה לתקליטים קשיחים או אחסון אחר עליו נשמרים הקבצים
  - NTFS, וכיהול התמיכה בפורמטים שונים: מערכת הקבצים צריכה לתמוך בפורמטים שונים כגון
    ext4 או EXT32 וכו' ומאפשרת קריאה וכתיבה לקבצים בהתאם לפורמט המתאים.

בקיצור, מערכת הקבצים היא התשתית הבסיסית שבה מסודרים וניהולים קבצים במחשב, ומערכת ההפעלה משמשת כגורם מנהיג שמקבע כיצד יתבצעו הפעולות השונות על הקבצים והתיקיות במערכת.

- ב. הניחו בקשת I/O הקוראת מקובץ "users/galaxy/venus/haizar". הסבירו את פעולות ה LOOKUP הנעשות כדי להגיע ולקרא מקובץ ה haizar . כל הקבצים של התיקיות בהיררכיה זו שמורות באותה מערכת קבצים ext3FS
- ע"י הmount הראשון נדע את הinode של הסלש הראשון.
  יוחזר לנו רשימה של כל התיקיות עם הinodes שלהם. וביניהם את users יחד עם הinodes שלו.
  נבקש את הinode של users ויוחזר לנו רשימה של כל הקבצים שנמצאים שמה יחד עם הgalaxy שלהם, ביניהם יהיה את הinodes.
- 2. נבקש את הinode של galaxy. יוחזר תשובה עם רשימה של כל הקבצים הנמצאים בgalaxy יחד עם הinode שלהם. ביניהם יהיה את הinode של venus
- 3. נבקש את הinode של venus. יוחזר תשובה עם רשימה של כל הקבצים הנמצאים בvenus יחד עם הinode של inode של inode
  - 4. נחפש את הinode של haizer, וזה מה שיוחזר לנו. הקריאה מהקובץ באמצעות הממשק המתאים 4 למערכת הקבצים ext3FS.

בסיום תהליך הLOOKUP והגעה למיקום הנכון של הקובץ "haizar", מערכת ההפעלה תקבע למיקום בסיום תהליך האורכת הקבצים ותקרא את הנתונים מהקובץ כפי שנדרש בבקשת הI/O.

הערה: מבנה ה-i-node מאוחסן בדיסק ומכיל את הכתובות של בלוקי נתונים שהוקצו לקובץ.

## ג. הסבירו מה תפקיד פונקציית ה mount בהגדרה וגישה לקבצים?

ספריית השורש (root directory) של הקבצים מורכבת מחלקים יותר קטנים הנקראים filesystem. כל file tree. מפריית משניות וקבצים - והיא מסודרת בfile tree. מפריה), ספריות משניות וקבצים - והיא מסודרת בfile tree. הפקודה ממפה ספרייה בתוך file tree הקיים, הנקראת נקודת ההרכבה - mount point, לשורש מערכת הקבצים החדשה שצורפה. התוכן הקודם של נקודת הטעינה הופך לבלתי נגיש לאחר שמערכת קבצים חדשה נטענת שם.

בעצם, פונקציית ה"mount" במערכת ההפעלה נועדה להתחבר ולהפעיל מכשיר אחסון חיצוני כחלק מהמערכת הקיימת של הקבצים. תפקידה העיקרי של הפונקציה הוא להקצות מקום בשיטת הקבצים למכשיר החיצוני, כך שהמערכת תוכל לגשת אליו כמו לכל מכשיר אחסון פנימי.

## פונקציית הmount פועלת באופן הבא:

- 1. מגדירה קשר בין מערכת ההפעלה לבין מכשיר חיצוני (דיסק קשיח/כרטיס זכרון וכו') לבין היררכיה של הקבצים במערכת הפעלה.
  - 2. מפעילה את המכשיר החיצוני ומאפשרת למערכת ההפעלה לקרוא ולכתוב אליו נתונים כאילו הם חלק מהמערכת הפעלה
- 3. אפשר גם להריץ תוכניות וקבצים שמאוחסנים על המכשיר החיצוני, כאילו הם מותקנים על המחשב באופן רגיל.
- users/galaxy ". הניחו בקשת I/O הקוראת מקובץ "users/galaxy/venus/haizar". התיקיות I/O ד. נמצאות במערכת קבצים ext3FS ואילו התיקייה venus שמורה ב LOOKUP הנעשות כדי להגיע ולקרא מקובץ ה

## תהליך הlookup מתבצע ככה:

- ע"י הmount הראשון נדע את הinode של הסלש הראשון.
  יוחזר לנו רשימה של כל התיקיות עם הinodes שלהם. וביניהם את users יחד עם הinodes שלו.
  נבקש את הinodes של users ויוחזר לנו רשימה של כל הקבצים שנמצאים שמה יחד עם הgalaxy שלהם, ביניהם יהיה את הinodes.
- יחד galaxy של inode. יוחזר תשובה עם רשימה של כל הקבצים הנמצאים בgalaxy יחד (נבקש את הinode). עם הinode שלהם.
- ,"venus" את galaxy את venus מערכת ההפעלה מגיעה לתיקייה galaxy". זיהתה שהתיקייה נמצאת ב-NFS.
- 4. עושים mount לשרת NFS ואומרים לשרת איזה נתיב אני רוצה בתוך השרת NFS. הפעולת filesystem לקבצים לקח את הניתוב ומחזיר filesystem אם ללקוח יש הרשאות גישה לשרב filesystem לקבצים שהוא רוצה. במקרה שיש לו הרשאות גישה נמשיך לשלב הבא.
  - 5. עכשיו הfilehandles של שרת NFS ממופים לתוך הfilehandles
- 6. תהליך הLOOKUP ב-NFS מבוצע דרך רשת, ע"י שימוש בRPC. תהליך הNFS ב-EOKUP יבקש מהשרת של NFS למצוא את התקייה venus. נקבל את הרשימה של כל הקבצים שנמצאים שמה וביניהם יהיה את venus. נעשה חיפש על הinode שלה.
  - .haizar יהיה את הקובץ venus דרשימה של הקבצים של
- 8. מערכת ההפעלה תבצע בקשה לקריאת הנתונים (מהקובץ haizar) מהשרת דרך NFS. הנתונים יועברו מהשרת אל הלקוח דרך הרשת, ע"י הfile handlerz
- 9. השרת NFS עושה export (הלקוח מקבל את haizar מהפעולת export) אומר לנו איזה פגולת אומר לנו איזה השרת פגל הלקוח

מוגדרת וזמינה ושהמשתמש או NFS בכל השלבים הללו, הפעולות מתבצעות תחת הנחות שהגישה לשרת התהליכים שמנסים לגשת לקובץ יש להם הרשאות גישה מתאימות.

#### ה. הסבירו בעזרת הפקודות read באיזה מובן פרוטוקול ה NFS הינו

השרת NFS הוא stateless כיון שהוא לא שומר מידע מה עושה כל לקוח. לכל בקשה נצתרך לשלוח לשרת את כל המידע הדרוש. והפעולות לא קשורות אחת לשניה, נצתרך לשלוח את כל המידע מחדש. למשל בפקודת READ נעביר גם את הffset וכמה בתים לקרוא. ואז השרת יוכל לעשות את הקריאה ולהחזיר את המידע ללקוח (או שגיאה) השרת לא שומר את המישע שהעברנו לו.

#### ו. איך העובדה שה-NFS- statelessעוזרת בזמן נפילת השרת? ובזמן נפילת הלקוח?

במקרה של נפילה של שרת - כיון שהשרת לא צריך לשמור שום מידע על מה שעושה כל לקוח אז זה עוזר לנו במקרים של נפילה.

התכונה ה- Stateless מבטיחה שאין נתונים חשובים מאוד מאוחסנים על השרת עצמו. מכיוון שהשרת אינו שומר מצב או נתונים על הלקוחות, אין תלות בשמירת מידע על מצב השרת. ואז הלקוח שולח את שומר מצב או נתונים על הלקוחות, אין תלות בשמירת מידע על מצב השרת. (של הלקוח שוב ושוב עד שמקבל מענה. (ואז בכלל אין crash recovery לשרת)

במקרה של נפילת לקוח - מכיוון שהלקוח לא שומר מידע על מצב השרת או על הבקשות הקודמות שלו, השרת יכול לפספס את התקלה ולהמשיך לתפקד בצורה תקינה. כאשר לקוח חוזר לתפקוד, הוא יכול לשלוח מחדש את הבקשות אל השרת, והשרת יספק לו את התגובה המתאימה (ובעצם לא צריך שום crash recovery).

בגלל זה, התכונה ה- Stateless של NFS מקנה יכולת גבוהה לשחזור ולהתמודד עם נפילות שרת או לקוח בגלל זה, ברשת בצורה שמשפיעה על התפקוד הכולל של המערכת באופן מינימלי.

#### DNS & CDN 2 שאלה

שימוש במנגנון ה Cache בתוך המחשב ובגישה לשרתים ב WEB נועד לשפר ביצועים , זמינות למשאבים וזמני תגובה ללקוח. ה Cache יכול להיות שיתופי למספר לקוחות או פרטי ללקוח.

- א. פרוטוקול ומסד ה DNS (Domain Name Services) מחזיר את כתובת ה IP א. פרוטוקול ומסד ה DNS מיציאת מהדפדפן ועד קבלת כתובת ה-IP של נתון. תארו את המסלול של שאילתת bns מיציאת מהדפדפן ועד קבלת כתובת ה-IP של הדומיין https://engineering.tau.ac.il (הפקולטה להנדסה באוניברסיטת תל אביב).
  - 1. הדומיין נשלח את השרת local DNS. השרת מפנה אותנו לשרת 1.
  - אומר IL אומר את הדומיין הזה ולכן אומר לנו לחפש בשרת ROOT DNS לא מכיר את הדומיין הזה ולכן אומר לנו לחפש בשרת 'IL (ה-UL ישראל)
    - 3. שרת הIL מפנה אותנו לשרתים של AC, שרתי האקדמיה.
    - 4. שרתים האקדמיה מפנים אותנו לשרת של אוניברסיטת תל אביב
    - 5. בתוך השרת של האוניברסיטה מפנים לאתר הסופי הנדרש, של הפקולטה להנדסה בתוך אוניברסיטת תל אביב.
      - משם נקבל את הPו הדרוש והמתשמש יוכל לגשת את האתר.
  - ב. תארו כיצד שימוש ב caching יכול לשפר את תהליך קבלת המידע בשאילתת ב- מארו כיצד שימוש ב יכול לשפר את התהליך כך -
    - 1. המשתמש מזין את כתובת https://engineering.tau.ac.il בדפדפן שלו.
      - 2. הדפדפן מפעילה http ויודעת לגשת לגוגל
- 3. אם הroot נמצא בזכרון מטמון אז הרמות שמתחת גם שמה ואפשר לחסוך בפניות כי לא לעשות את כל החיפוש. וכן העומס על שרתי ה-DNS יכול להיות פחות כבד. זה מקטין את זמן התגובה ומפחית את המאמץ הנדרש מהשרתים לעיבוד שאילתות חוזרות. הפחתת העומס על השרתים עשויה להפוך את תהליך השירות למהיר יותר ולהפחית את הסיכון לעומס גדול בשרתים, שעשוי לגרום לפסקות בשירות. ואז גם יש ללקוח זמן תגובה מהיר מאוד.

#### איזו בעיה עלולה להיווצר משימוש בDNS?

- DNS משתנה בתדירות (למשל, במקרה של חידוש רשומות IP. במקרים בהם מידע על כתובות ה-IP משתנה בתדירות (למשל, במקרה של חידוש רשומות IP), המידע במטמון יכול להיות מיושן ולא עדכני. זה יכול לגרום למשתמשים להתקשות להגיע לאתרים חדשים או לקבל את התגובה הנכונה במקרים שבהם כתובת ה-IP השתנתה.
- תקלות בזמן עדכון: אם תהליך העדכון או ניהול המטמון אינו מתבצע בצורה תקינה או תקופות קצרות מדי, זה עשוי להביא לכך שמידע מיושן יישאר במטמון לזמן רב יותר מדי. זה עשוי לגרום לתקלות בזמן עדכון ולעומס על המערכת.

בכל זאת, ברוב המקרים שימוש ב- caching ב-DNS מביא לשיפור ביצועים ולשיפור בחווית המשתמש ברשת.

ג. מאגרי תוכן גדולים משפרים את חווית המשתמש ע"י הוספת Web cache הקרויות המשרמש ע"י הוספת (Content) . (Delivery Network

מנגנון ה – DNS משתלב בתהליך ה streaming מה CDN. תארו את הגישה לסרט ארב.:https://www.netflix.com/watch/81031849

- 1. כאשר המשתמש מזין את הקישור בדפדפן שלו, ה-DNS Resolver מה- local DNS של המכשיר שלו מתרגם את שם הדומיין (www.netflix.com) לכתובת ה-IP המתאימה של השרת של Netflix.
  - 2. השרת של netflix מחזיר את הURL של החברש את הסרט הדרוש
  - 3. הCDN DNS מחזיר את כתובת IP של CDN של CDN "טוב" (קרוב ללקוח ועם התעכבות מינימליות/ או שהלקוח (GDN DNS טוב לו) יחד עם הסרט (ועכשיו בCDN יש העתק של הסרט) לCDN בוחר איזה
- 4. מבקשים את הסרט מהCDN והגישה לסרט היא באמצעות streaming מעל HTTP, הstreaming הוא של DASH. הבקשים את הסרט לחלקים (chunks), וכל חלק יש לו רמת איכות משלו (יש טובות יותר ויש טובות DASH. השרת מחלק את הסרט לחלקים (chunks), וכל חלק יש URL משלו. הלקוח בודק כל פרק זמן איזה איכות מקסימלית הוא יכול לקבל וכך הוא יקבל את החלק הזה של הסרט.

## ? CDN באים לידי ביטוי ב caching-הסבירו איך עקרונות ה

עקרונות ה-Caching מושגים ב-CDN עוזרים לשפר את חווית המשתמש ב-Streaming של תוכן מסוים, כגון CDN מספקת. על ידי השמירה על עותקים של התוכן בשרתים מקומיים בקרב המשתמשים, ה-CDN מספקת גישה מהירה ויעילה לתוכן על מנת לספק חוויה חלקה וברמה גבוהה למשתמשים ברחבי העולם.