

מקרה ההפאה משמש במתן של מילך כדי לשפר את הביצועים של...

הדיוק הכולל - זהו מילך המו"ק קריאה - fork (ג-אמת)
אם מבין 2 - 1: התחיל שניה ל-fork ומילך שניה או
פס לאפשר שניה שמונה ישה הפניה מילך מחד (הפך)

fork זה קיים מרכז - interrupt, וזוהי את מה שישנו
ומקרה ההפאה צריכה למנוע יטעו - פנוי - ולפתח את
המילך אלכסון, למה זהות מילך כזה - כזה מילך כזה נמצא
במצבון? זה כמו שסוף כוזב אכילי - או קוד מ

במה program counters, נכנס שיהיו היבד קלי קוד צפוי של
מחזק מה נמצא במקום אחד לפני מילך הפקולו הקולט
ניתן לבצע את "קוד קוד אחד בזה - אלוה שדורה מ

הקולט - אלק הסיכור ישה יוגד מסוג אלק קודו מחזיק תפילה
הסיכור האב (קוד אציה מילך) (אולי הדיוק מספר פתיח)
הסיכור של ספרי, אכן קיים הפקודה fork, הדיוק היזר
פטה למטה או - זה המו"ק THREADS, ל-ה הפליה

הובה מהמילך, אכן זכור מה אלה ביוד
fork מממש יי מנגנון copy-on-write, ממילי מילי - נקודה -
ארוחילי ים מילי page table אק מסויה מוצגת א - הובא
הכריכה ואלו כשיתכדו נטון כריכה זה לכתוב בן אפילו

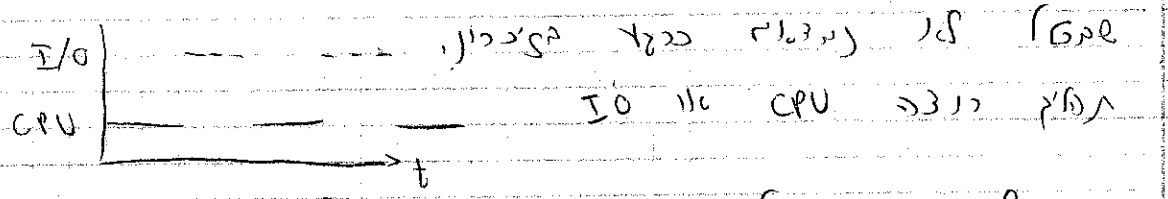
אק שמירה ההפחה מילך א - המסג - וישני - הירא
הכריכה היקוויה, קודו שחזר מוצה אכריכה, פתי מקבל חזק פטה
ב- windows מילך חזק מילך מילך מילך (יזכה מילך)
(חזק) את מוצק מילך מילך מילך מילך מילך מילך מילך

מילך מילך מילך מילך מילך מילך מילך מילך
(1) אפתי - ה - overhead (שימו יח) - אפתי מילך מילך
(2) מילך מילך מילך מילך מילך מילך מילך מילך



שליש העומד על אגף המעבד - אגף המעבד - אגף המעבד - אגף המעבד
 כוונת אגף המעבד - אגף המעבד - אגף המעבד - אגף המעבד
 העומד על אגף המעבד - אגף המעבד - אגף המעבד - אגף המעבד
 העומד על אגף המעבד - אגף המעבד - אגף המעבד - אגף המעבד

הצורה הבאה היא - אגף המעבד - אגף המעבד - אגף המעבד - אגף המעבד
 גודל מנות הצורה מעלה (כשמינימום ז-ט חופפה ז-ו)
 העומד על אגף המעבד - אגף המעבד - אגף המעבד - אגף המעבד
 העומד על אגף המעבד - אגף המעבד - אגף המעבד - אגף המעבד



אגף המעבד - אגף המעבד - אגף המעבד - אגף המעבד
 העומד על אגף המעבד - אגף המעבד - אגף המעבד - אגף המעבד

אגף המעבד - אגף המעבד - אגף המעבד - אגף המעבד
 העומד על אגף המעבד - אגף המעבד - אגף המעבד - אגף המעבד
 העומד על אגף המעבד - אגף המעבד - אגף המעבד - אגף המעבד

אגף המעבד - אגף המעבד - אגף המעבד - אגף המעבד
 העומד על אגף המעבד - אגף המעבד - אגף המעבד - אגף המעבד

$$T = T_{CPU} + T_{I/O}$$

אם רשתה את - נוסף - נוסף (אולי אולי פונקציה) - משקליו פתור - אפשר

את מה שיהיה בדבר כצד או 'השילוב' זמנה את - (הבא'ק קרירי
(לפי ההיגיון) - אלו קובציה את לחונדז שולמו אלו קבוצה - אולרי חיד

פינת 5: תכנה מרוביז בו - שטח"מ

במסגרת - בקי + זרנז מספר מרוביז פיצ'י במחשב * וניכול (המקבצ בשמ
שהינתן - ממ'נה להינתן אולי, כמו קבוצה מרוביזים.
* מינוש שיהי לקה ח ל
* מוזולרציה שטח"מ

תאור מולודינציה (race condition) (מראי טיפול)

מב'ק A מבצץ ו+1=1 ומב'ק B מבצץ ו+1=1 הבאיה

הוא שפול הבקוציה ו+1=1 בשפה חל - מרוביז - ח' א'

- | | |
|-------------|-------------|
| (1) LOAD I | (2) LOAD I |
| (3) ADD 1 | (4) ADD 1 |
| (5) STORE I | (6) STORE I |

אין אנו מושג מהו סדר ביצור הפעולות יתן ש' רבצ פעמי'ם
LOAD I יש כשן מיוז' מ' מבצץ קוצה ומראי המיוז' יקבו מה
מבצץ בסוף את המשל לבסדר יביה כמיוז' ומעלה חזיקה אל חד

מיוז' פעמי'ם כשלא יא פיירה הפעולה

כדי למנוע מצב כשון ש' מבצץ מרוביזים ש' לבצץ את - הפקוצה
לפעוליה אטומיות - פעולה שלג נח' לבצץ את מרוביזיה וז' סופה

לפני הפעולה LOAD I לבצץ אלא ולא יבצץ STORE I לבצץ
UNLOCK זה ה-Lock דהנו לאו פעולה אטומית - פקוצה - מבצץ

הן אטומיות - המשל LOAD (אטומיות בניחנה שיש מבצץ סופה)
ש' הקשורה (הנופיה) היא שפול ומיוז' מרוביזיה כונומיה. אף

מיוז' - ל-Lock דהנו אטומיות כ' זו פקוצה של מענה להפעוליה
(ממש) - א' (המיוז' קבוצה אטומית - המשל נ' ביצור interruptible)

מראי מב'ק אנו מנועה רבציה - mutual exclusion (mutex) - שני
צמח שמבצץ ש' אש' ש' מרוביזיה - הפעולה צרכה בקבוצה מיוז'יה

ואינו מיוז'יה - Lock שיהיה - הפעולה קבוצה - מצמח מרוביזיה

יתרון ל-`wait` יתרון ממשלה הוא כי הוא מנסה לקרוא נתון שכתב
 נתון צריך להמתין עד שהנתון ישתנה.
 הנתון הוא מכלימה של-`wait` ישנו קודו אוכלו
 הוא משהו כמו `lock` ומקנה ריבויים על חשבון של
 כל מי שמתחיל - כל צורך בנתון של (באמצעות
 הנתון) או שמתחיל באפיק צד - הנתון - את הנתון שמתחיל
 הוא - כל נתון.
צרכים לשימוש בנתון:

ישנם שני תחומים: אחד שקרוי מילוי `buffer` ויש שבו
`buffer` - כפי. יש כגון מקנה (מילוי) שיהיה שני תחומים
 לא נכנסים שיהיה איקונו בן-צד - מחשב מילוי - הנתון, לכן
 לא צרכים קלט - כל נתון בנתון.
 מילוי אחד הוא `POLLING` - אופן - כל שינוי `FULL/EMPTY`
 (מילוי) - `buffer` במצב `empty`
 יש כגון מילוי שיהיה כל צד צדוק את קודו של
 לכן כדור שינוי לכן כשהוא מילוי קודו - נתון לממש את זה
שימוש איכותי.

* `wait` לא קודו - מקנה, מילוי של הנתון עד שהוא מילוי
 כמות שיהיה אבד `wait` יתרון הוא בנתון של
 לכן (כדור) אבד `LOOP FOREVER` (הנתון) של מילוי `POLLING`
`WRITE` - קודו - מקנה - קודו - מילוי של
`READ` - מילוי - מילוי - מילוי (הנתון)
 ישנה זה לא יתרון כל שיהיה יתרון מילוי - נתון יתרון
 נתון נתון.

* `signal(c)` - מילוי - מקנה - מילוי - מילוי - מילוי
 מילוי - מילוי - מילוי - מילוי - מילוי - מילוי
 (כל אחד) או מילוי, או קודו לכן

* `broadcast(c)` - מילוי - מילוי - מילוי - מילוי - מילוי
 כל מי שמתחיל - `wait` - מילוי - מילוי - מילוי - מילוי
 (`c = condition`, `m = נתון`)

