

OS

7 באפריל 2025

תוכן העניינים

0.1 Introduction

0.2 יצירת תהליך וסיום

- תהליך אחד (ההורה) יכול ליצור אחר (הילד).
- יש יצירה של PCB חדש שמוקצה ומאותחל.
- שיעורי בית: הרץ את הפקודה 'ps' ב-auxwww ב-shell; PPID הוא PID של ההורה.

0.3 ב-POSIX, התהליך הילד מיירש את רוב מאפייני ההורה

- UID קבצים פתוחים (צריך לסגור אם אין צורך; למה?), cwd, וכו'.

0.4 בעת הביצוע, PCB מתנהל בין תורים שונים

- לפי גרף שינוי המצב.
- תורים: i event for sleep/wait runnable, $(i=1,2,3,\dots)$.

0.5 לאחר שתהליך מת (exit()/s), interrupted, הוא הופך לזומבי

- ההורה משתמש בקריאת מערכת wait* כדי לנקות את הזומבי מהמערכת (למה?).
- משפחת קריאות המערכת: wait, waitpid, waitid, wait3, wait4; לדוגמה:

0.6 ההורה יכול לישון/לחכות לילד שלו לסיים או לרוץ במקביל

- wait*() יחסום אלא אם כן ניתן WNOHANG ב-options.
- שיעורי בית: קרא את man 2 'wait'.

```

1
2
3
4
5
6
7
8
9
10
11
12
13
14
15
16
17
18
19
20
21
22
23
24
25
26
27
28
29
30
31
32
33
34
35
36
37
38
39
([[]argv* char ,argc int)main int
    }
    ;()fork = pid int
    } ( 0==pid )if
        //
        child //
        //
,n"\d%=son d%=parent)"printf
;(()getpid ,())getppid
    {
    } ( 0 < pid )if else
        //
        parent //
        //
,n"\d%=son d%=parent)"printf
; (pid ,())getpid
    {
associated string print // } else
    errno with //
; (failed" ()fork)"perror
    {
    ;0 return
        •{
-PCB new a initializes ()fork
    -value parents' on Based
    •queue runnable to added PCB
    -processes 2 are there Now
        •point execution same At
    -space address new Childs'
    parents' of copy Complete
    •difference... one with ,space
        -twice returns ()fork
    -0<pid with ,parent the At
        •0=pid with ,child the At
        •?order printing the Whats'
    -variable global a - errno'`
syscall last of num error Holds
signals & processes - (234123) OS

```