: 1 שאלה

הם נשמרים בצורה זו בשביל שהפרמטר הראשון יהיה בראש של המחסנית ובדרך זו מתאפשר ל variadic פונקציות לעבוד בצורה טובה (printf במשתנה הראשון יש את מספר של הפרמטרים כאשר הוא בראש של המחסנית קל יותר לגשת אליו ולהפעיל printf בצורה טובה).

שאלה 2)

במחשב יש שתי מחסניות,הראשונה נמצאת במצב משתמש(user mode) השניה נמצאת במרעין (kernel mode) אז כשאנחנו קוראים לקריאת מערכת כלשהי אנחנו נעבור מ (kernel mode) אז המחסנית מתחלפת למחסנית הגרעין (כותבים למחסנית גרעין במקום מחסנית משתמש).

שאלה 3)

Output: 8 or 813 or 183 or 138 or (nothing)

מקרה fork() () (מקרה fork() () מקרה fork() () מקרה fork() () מקרה fork() () מקרה מפנט הצליחה וגם execv מקרה fork() () מקרה fork() () מקרה מקרה fork() () מקרה מהליך השני ,תהליך השני ,תהליך השני ,תהליך השני ,תהליך הבן(שנכנס ל (else if (pid > 0)) הבן(שנכנס ל (else braze))

אבל לא משנה הפלט בכל המקרים יהיה זהה כי תהליך הבן לא מדפיס שום דבר והפלט id יהיה 8 (ה id של האב)

מקרה fork() (3) באותו execv מקרה fork() (3) מקרה fork() (3) מקרה זמן התהליך הראשון , תהליך האב(שנכנס ל else if (pid > 0))

אז פו הפלט יהיה קצת בעייתי כי בכל רגע לא (else התהליך השני ,תהליך הבן(שנכנס ל else) אז פו הפלט יהיה 183 או 183 או 813.

: 4 שאלה

יש לנו כמה מקרים :

1) אם fork הצליח תהליך האב נכנס ל wait ומחקה עד שהבן שלו יסיים תהליך הבן walue לא נכנס ל if כי ערך המוחזר מהפורק הוא 0 הוא מדפיס את ערך שחד מתהליכי exit מוסיפים 4 לו ו שולחים exit עם exit מסיימים הwaita מוסיפים 4 לו ו שולחים הבן הסתיימו חוזרת ותהליך האב ממשיך מעדכנים ש value תהיה שווה ל wexitstatus מוסיפים 3 שהוא הערך שהוחזר לתוך הstatus ונקח אותו באמצעות value מוסיפים 3 ataus מוסיפים :



אבל אין wait נכשלה מחזירה -1 נכנסים ל if בתהליח הנוכחי עושים fork אבל אין fork אם ה fork אם ה value=0 כי לא שינינו אותה לכן value=0 עחזיר גם value=3, 3 נוסיף value=3, 3 נוסיף sit נוסיף value=3, 3

