

## תוכניות דוגמא: xexec1, xexec12, xfork

התוכניות הללו נועדו להמחיש איך בرمאה העקרונית מוממשים קריאות המערכת `exec` והקיים בכל שימוש של שפת C ו-`fork` שיטת היצור המתוחכמת של Unix.

קריאה המערכת `exec1` ורמז לתהליך לנוטש את התוכנית שהוא מבצע ולבצע קוד אחר. כל תהליך מבצע בכל רגע תוכנית אחת בלבד וזה לא חייב להיות אותה תוכנית לארוך כל הריצה של התהליך.

עיקר הרעיון של לבצע החלפת מומחש ע"י התוכנית `xexec1` ו-`xexec12`. ההבדל בין שתי התוכניות הללו היא ש-`xexec1` תומך בפרמטר יחיד לתוכנית החדשה ואין ש-`xexec12` מאפשר העברת מספר לא קבוע מראש של פרמטרים.

הבנה איך `xexec` עובד הוא פשוט להבין את `create`. מה ש-`xexec` עושה הוא להקצות כניסה בטבלת התהליכים, להקצות זיכרון למחסנית לתחילך החדש, להעביר פרמטרים מהמחסנית של תהליך האב למחסנית של התהליך החדש, להזכיר את התהליך החדש לסיום ולמנגנון החלפת התהליכים על ידי מילוי עבר פיקטיבי במחסנית של התהליך החדש. וכך יש לנו משימה אפלו יותר פשוטה מ-`create`. אנחנו לא צריכים להקצות כניסה חדשה בתבלת התהליכים ולא צרכי זיכרון נוספת. מה ש-`xexec1` עושה הוא פשוט עושה את החלק האחרון של `create` לעצמו: הוא ממלא את תחתית המחסנית שלו בתוכן חדש המתאים לקוד החדש: הוא רושם שם את הפרמטר היחיד, את ה-`INITRET` הסטנדרטי ורושם מעליו את הפונקציה לקוד החדש מעליו. מעליו הוא כותב למחסנית את התוכן המיועד למנגנון החלפת התהליכים. למעשה זה היה מה ש-`create` היה רושם אילו הקוד החדש היה הקוד המקורי של התהליך. כאן כבר התהליך מוכן למנגנון החלפת התהליכים אלא שאפלו לא צריך להמתין למנגנון לשבץ את התהליך מחדש הוא פשוט קורא ל-`ctxsw` יישורות, תוך שהוא דואג שההשמה SMBצע `ctxsw` לא יעשה בעיות ע"י סיפוק כתובת של משתנה `dummy` שהוא יעד בלחתי מזיך לכתיבת. אפשר למש את אותו רעיון לצורה קצת שונה אבל העיקרונו יהיה בעיקרו של דבר שכותב המחסנית.

שימוש של `xexec12` לעומת `xexec1` הוא פשוט למש לולאה המעיתיקה מספר לא קבוע מראש של פרמטרים מהנקודה הפעילה של המחסנית תחתית המחסנית.

קריאה המערכת `fork` ב-Unix היא השיטה הסטנדרטית של יצירת תהליך חדש במערכת זו. הקריאה `fork` יוצרת כפיל של תהליך האב המבצע אותו קוד, עם עותק של שפה המשתנים של תהליך האב, מבצע אותו תוכנית וממשיך אותו נקודה בתוכנית של אחריו החזרה מ-`fork`. חלק מהמאפיינים (כמו המספר המזהה) של שני התהליכים. כמו כן הם נבדלים בתוצאה הפונקציה: 0 לתהליכי הבן וה-`pid` של תהליכי הבן עבור תהליכי האב.

השימוש של `xfork` הוא מורכב אבל בעיקרו של דבר השימוש שוב מבוסס על הבנת `create` ושיצירת עבר פיקטיבי לתהליכי הוא דבר שנitin בקהלות לעשות ע"י מילוי המחסנית. הרוטינה `xfork` מקצה את המשאבים החדש ומתאפשרת את מרבית הכניסות

בכינסה חדשה בטלת התהליכים תוך שהוא מעתיק מהכינסה של תהליך האב את מרבית המאפיינים. לאחר מכן הוא מעתיק מהמחסנית של תהליך האב את החלק הפעיל של המחסנית לתוך המחסנית של תהליך החדש/הבן. זה גורם, למשל, שהמשתנים הלוקליים של תהליך החדש יהיו והם בתוכנם לאלו של תהליך האב, וכל ביצוע של `ret` מהנקודה הנוכחית בקוד יחדש קוד שתהליכי האב בא ממו, דבר שיווצר אפקט של "כפיל" כביכול. תהליכי החדש מועבר ע"י `xfork` עם יצירתו למדבץ `PRREADY`.

הצעד העיקרי הבא הוא להכין את תהליכי החדש למנגנון החלפת התהליכים שיתחיל בעצם בנקודת קרובה לשימוש `fork` כאשר הוא רץ. הדבר אינו נחוץ לתהליכי האב (הוא כבר שם). שוב אנחנו ממלאים חוכן מתאים ל-`swctxs` כפי ש-`create` עושה (ללא `INITRET` ופרמטרים) במחסנית של תהליכי הבן וכותבים את הנקודה `sp` לתוך השדה `pregs` של תהליכי הבן. יש קושי טכני קטן של לגנות את ה-`kp` הרצוי עבור תהליכי הבן. הפתרון הוא طريق סטנדרטי למדי של שימוש ב-`call` להסתעף לרוטינה `retip` הקוראת מתוך המחסנית את כתובות החזורה שלה ומוחירה אותו כתוצאת פונקציה. הדבר נעשה באסמליה אבל אפשר להתחכם ולעשות את זה גם ב-C.

להבטיח שהמילוי הנוסף למחסנית יעשה רק ע"י תהליכי האב לתהליכי הבן הוא עניין פשוט לבדוק אם המספר המזהה של תהליכי החזר זהה למספר המזהה של תהליכי החדש. אותה השוואה משמשת להבטיח תוצאה פונקצייה שוניה.

עניין טכני שאפילו `fork` האמתי לא צריך להידרש (בשל המיעון הוירטואלי שקיים ב-Unix אבל לא ב-`XINU`) הוא שצורך בהתאם את ערכי ה-BP במחסנית שתהליכי הבן כהם מצביעים למחסנית של תהליכי האב ולא תהליכי הבן. את זה ניתן לעשות ע"י החלפתם בחישוב היחסט של הערכיהם הללו במחסנית של תהליכי האב וחישוב היחסט הזהה בתוך המחסנית של תהליכי הבן. זה פותר את הבעיה של המצביעים הללו אבל לא משתני מצביע באופן כללי: כל משתנה מצביע של תהליכי הבן אם הוא מצביע למשתנה לוקלי הוא יצביע למשתנה לוקלי של האב.

ב-`fork` האמתי יש צורך לשכפל גם את סגמנט המידע ויש צורך לבנות בטלת המרה לוקלית נפרדת לתהליכי הבן ועוד אמצעים נוספים. כמו כן `fork` בדרך כלל מעביר שליטה לתהליכי הבן דווקא, דבר שאפשר לעשות גם ב-`XINU`.

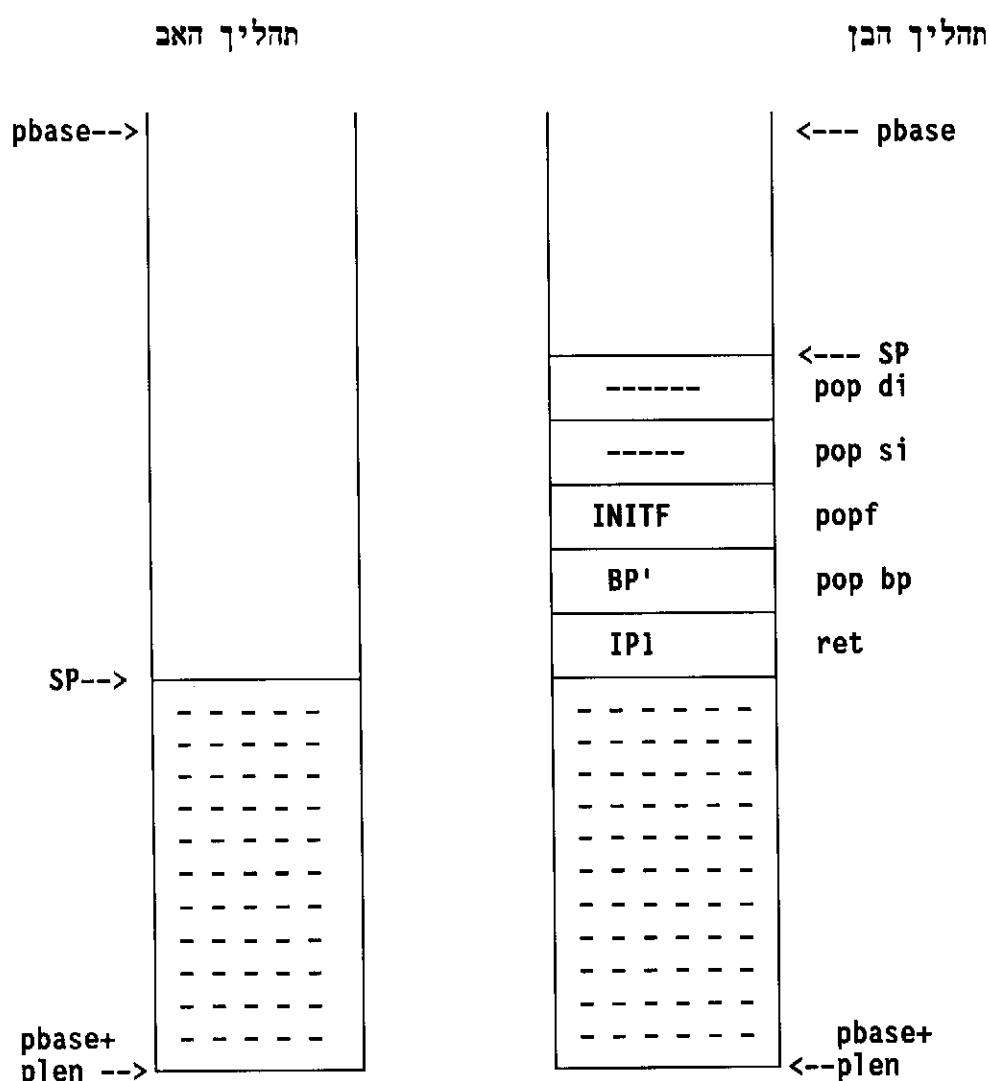
# xexecd A word

-	← SP
-	
INITF	
-	
PS	
userret	
Parm	

# xexecd2 A word

-
-
INITF
-
PS
userret
P <sub>1</sub>
⋮
P <sub>n</sub>

### המחסניות של fork



212

```

/* xexecl.c - xmain, prA, prB */

#include <conf.h>
#include <kernel.h>
#include <io.h>
#include <proc.h>
#include <sem.h>
#include <mem.h>
#include <q.h>
#include <bios.h>
#include <kbdio.h>

#define INITF 0x0200

extern int INITRET();

/*-----
 * xmain -- example of creating processes in PC-Xinu
 *-----
 */

void prA(), prB();

xmain()
{
    resume( create(prA, INITSTK, INITPRIO, "proc 1", 1, 'A') );
}

/* xexecl - emulate unix execl in xinu */

xexecl(void (*pf)(), int parm)
{
struct pentry *pptr;
char *saddr;
int *spl;
int ps;
int dummy;

disable(ps);
pptr = &proctab[currpid];
pptr->phasmgs = 0;
spl = (int *) (pptr->pbase + pptr->plen);
pptr->pargs = 1;
* (--spl) = parm;
* (--spl) = (int) INITRET;
* (--spl) = (int) pf;
--spl;
* (--spl) = INITF;
spl -= 2;
pptr->pregs = spl;
pptr->paddr = pf;

ctxsw(&dummy, &pptr->pregs);

} /* xexecl */

```

```
/*
 * prA -- repeatedly print 'A' without ever terminating
 */
void prA(int ch)
{
    int i;
    for(i=0; i< 12; i++)
    {
        putc(CONSOLE, ch);
        putc(CONSOLE, '\n');
    }
    sleep(5);
    xexec(prB, 'B');
}

/*
 * prB -- repeatedly print 'B' without ever terminating
 */
void prB(int ch)
{
    int i;
    for(i=0; i< 12*80; i++)
        putc(CONSOLE, ch);
}
```

A  
A  
A  
A  
A  
A  
A  
A  
A

BB  
BB  
^Q

-- system halt --

PC-Xinu terminated with 4 processes active  
Returning . . .

```

/* xexec12.c - xmain, prA, prB */

#include <conf.h>
#include <kernel.h>
#include <io.h>
#include <proc.h>
#include <sem.h>
#include <mem.h>
#include <q.h>
#include <bios.h>
#include <kbddio.h>

#define INITF 0x0200

extern int INITRET();

/*
 * xmain -- example of creating processes in PC-Xinu
 */
void prA(), prch123();

xmain()
{
    resume( create(prA, INITSTK, INITPRIO, "proc 1", 1, 'A') );
}

/* xexec12 - emulate unix exec in xinu */

xexec12(void (*pf)(), int n, ...)
{
    struct pentry *pptr;
    char *saddr;
    int *spl, *a;
    int ps, i;
    int dummy;

    disable(ps);
    pptr = &proctab[currpid];
    pptr->phasmmsg = 0;
    spl = (int *) (pptr->pbase + pptr->plen);

    pptr->pargs = n;
    a = n + 1 + &n;
    for(i=0; i < n; i++)
        *(--spl) = *(--a);

    *(--spl) = (int) INITRET;
    *(--spl) = (int) pf;
    --spl;
    *(--spl) = INITF;
    spl -= 2;
    pptr->pregs = spl;
    pptr->paddr = pf;

    ctxsw(&dummy, &pptr->pregs);
}

/* xexec12 */

```

215

```

/*
 * prA -- repeatedly print 'A' without ever terminating
 */
void prA(int ch)
{
    int i;
    for(i=0; i< 10; i++)
    {
        putc(CONSOLE, ch);
        putc(CONSOLE, '\n');
    }
    sleep(5);
    xexec12(prch123, 3, 'B', 'C', 'D');
}

/*
 * prch123 -- repeatedly print 'ch1ch2ch3' without ever terminating
 */
void prch123(int ch1, int ch2, int ch3)
{
    int i;
    for(i=0; i< 10; i++)
    {
        putc(CONSOLE, ch1);
        putc(CONSOLE, ch2);
        putc(CONSOLE, ch3);
        putc(CONSOLE, '\n');
    } /* for */
} /* prch123 */

```

---

A  
A  
A  
A  
A  
A  
A  
A  
BCD  
BCD

```

/* xfork.c - xmain, prA, prB */

#include <conf.h>
#include <kernél.h>
#include <io.h>
#include <proc.h>
#include <sem.h>
#include <mem.h>
#include <q.h>
#include <bios.h>
#include <kbio.h>

#define INITF 0x0200

extern int INITRET();

/* retip - compute ip of point of program */

int retip()
{
int ip1;

asm {
    push ax
    mov ax,[BP+2]
    mov ip1,ax
    pop ax
}
return ip1;
}

/* xfork - xinu emulation of unix fork, will work
only in the process main program, and pointers should not be used -
pointers in the child process will point into the parent variable
space */

int xfork()
{
char *saddr;
int *sp1, *sp2, *sp3, *sp4;
int ps, bpi;
int dummy;
int pid;
struct pentry *pptr, *pptr1;
int ip1;

disable(ps);
pptr = &proctab[currpid];
pid = create(pptr->paddr, pptr->plen, pptr->pprio, pptr->pname, 0);

if (pid == SYSERR)
{
    restore(ps);
    return SYSERR;
} /* if */

pptr1 = &proctab[pid];

asm mov sp1,sp
sp2 = pptr->pbase + pptr->plen;
sp3 = pptr1->pbase + pptr1->plen;

```

```

/* give child process a duplicate stack */

for(;sp2 >= sp1;)
{
    *sp3 = *sp2;
    sp2--;
    sp3--;
}

/* compute instruction pointer for child process */

ip1 = retip();

/* child process starts HERE */

if (currpid != pid) /* parent process only */
{
    *(int *)sp3 = ip1;           /* simulate a context switch      */
    sp3 -= 1;

    /* simulate call to ctxsw */

    /* bp adjusting - necessary because our xinu does not support
       virtual addressing, but rather uses real addressing */

    /* bp adjusting of ctxsw for child process - real mode */

    asm mov bp1,bp
    *(int *)sp3 = ((int)pptr1->pbase) + ((bp1 -((int)pptr->pbase)));
    sp3 -= 1;                      /* 1 word for bp                  */
    *(int *)sp3 = INITF;           /* FLAGS value                   */
    sp3 -= 1;
    sp3 -= 1;                      /* 2 words for si and di        */

    /* complete emulation of ctxsw */

    pptr1->pregs = sp3;

    /* bp adjusting of xfork for child process - real mode */
    asm mov bp1,bp
    sp4 =(int *) ( ((int)pptr1->pbase) + (( bp1 -((int)pptr->pbase)) ) );

    /* bp adjusting of xmain for child process - real mode */
    asm {
        push ax
        mov ax,[bp]
        mov bp1,ax
        pop ax
    }
    *sp4 = ( ((int)pptr1->pbase) + (( bp1 -((int)pptr->pbase)) ) );

    resume(pid);
    restore(ps);
    return pid;
}

} /* if */
else
    return 0; /* child process only */

} /* xfork */

```

```

/* tstxfrk.c - test xfork */

#include <conf.h>
#include <kernel.h>
#include <io.h>
#include <proc.h>
#include <sem.h>
#include <mem.h>
#include <q.h>
#include <bios.h>
#include <kbddio.h>

/*
 * xmain -- example of creating processes in PC-Xinu
 */
void process()
{
    int n = 100;

    int id, *nptr;

    nptr = &n;
    if ( ( id = xfork() ) == 0 )
    { /* select child process */
        printf("\n***** child process *****\n");

        *nptr = 999; /* Only this line is different */

        printf("PID is %d and ID is %d.\n", getpid(), id);
        printf("n is %d, *nptr is %d and nptr is %d.\n", n, *nptr, nptr);
        printf("\n***** child process *****\n");

        sleep(6);
        printf("\n Press enter to continue ... ");
        getchar();

        printf("\n***** child process *****\n");
        printf("PID is %d and ID is %d.\n", getpid(), id);
        printf("n is %d, *nptr is %d and nptr is %d.\n", n, *nptr, nptr);
        printf("\n***** child process *****\n");

        n = 707;

        printf("\n***** child process *****\n");
        printf("PID is %d and ID is %d.\n", getpid(), id);
        printf("n is %d, *nptr is %d and nptr is %d.\n", n, *nptr, nptr);
        printf("\n***** child process *****\n");

        return;
}

```

```
sleep(5);
printf("\n***** parent process *****\n");
printf("PID is %d and ID is %d.\n", getpid(), id);
printf("n is %d, *nptr is %d and nptr is %d.\n", n, *nptr, nptr);
printf("\n***** parent process *****\n");

n = 200;
*nptr = 300;
printf("\n***** parent process *****\n");
printf("PID is %d and ID is %d.\n", getpid(), id);
printf("n is %d, *nptr is %d and nptr is %d.\n", n, *nptr, nptr);
printf("\n***** parent process *****\n");
while(1)
;

} /* process */

xmain()
{
resume(create(process, INITSTK, INITPrio, "process", 0));
} /* xmain */
```

220

E:\USERS\EYTAN\XINU4WIN\NEWSRC\EXAMPLES>tstxfrk  
Initializing . . .

PC-Xinu Version 6pc (1-Dec-87)  
63864 real mem  
18312 base addr  
45552 avail mem

Hit any key to continue . . .

\*\*\*\*\* child process \*\*\*\*\*  
PID is 24 and ID is 0.  
n is 100, \*nptr is 999 and nptr is 26138.

\*\*\*\*\* child process \*\*\*\*\*

\*\*\*\*\* parent process \*\*\*\*\*  
PID is 25 and ID is 24.  
n is 999, \*nptr is 999 and nptr is 26138.

\*\*\*\*\* parent process \*\*\*\*\*

\*\*\*\*\* parent process \*\*\*\*\*  
PID is 25 and ID is 24.  
n is 300, \*nptr is 300 and nptr is 26138.

\*\*\*\*\* parent process \*\*\*\*\*

Press enter to continue ...

\*\*\*\*\* child process \*\*\*\*\*  
PID is 24 and ID is 0.  
n is 100, \*nptr is 300 and nptr is 26138.

\*\*\*\*\* child process \*\*\*\*\*

\*\*\*\*\* child process \*\*\*\*\*  
PID is 24 and ID is 0.  
n is 707, \*nptr is 300 and nptr is 26138.

\*\*\*\*\* child process \*\*\*\*\*