# Unitat 2 · Sistemes Operatius (SO)

Creació de processos

Jordi Mateo jordi.mateo@udl.cat

Escola Politècnica Superior (EPS) https://www.eps.udl.cat/ · Departament d'Enginyeria Informàtica i Disseny Digital https://deidd.udl.cat/

Unitat 2 · Sistemes Operatius (SO)

Unitat 2 - Sistemes Operatius (SO)

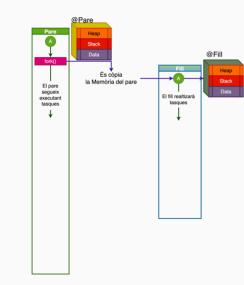


# fork()

La crida a sistema fork() crea un nou procés.

El procés **A(pare)** i **A(fill)** són una *còpia exacta* en el moment inicial (*fork*()).

· Tenen el mateix valor al registre *PC*.

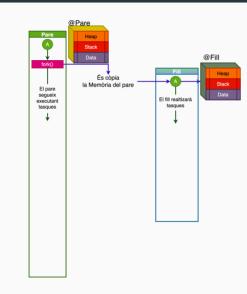


# fork()

La crida a sistema fork() crea un nou procés.

El procés **A(pare)** i **A(fill)** són una *còpia exacta* en el moment inicial (*fork*()).

- · Tenen el mateix valor al registre PC.
- · Comparteixen fitxers oberts.

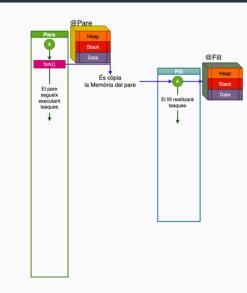


# fork()

La crida a sistema fork() crea un nou procés.

El procés **A(pare)** i **A(fill)** són una *còpia exacta* en el moment inicial (*fork*()).

- · Tenen el mateix valor al registre PC.
- · Comparteixen fitxers oberts.
- · Comparteixen registres de cpu.



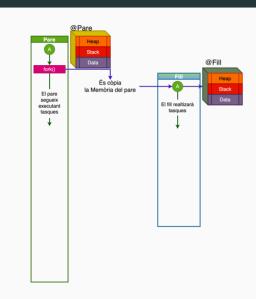
# fork()

La crida a sistema fork() crea un nou procés.

El procés **A(pare)** i **A(fill)** són una *còpia exacta* en el moment inicial (*fork*()).

- · Tenen el mateix valor al registre PC.
- Comparteixen fitxers oberts.
- · Comparteixen registres de cpu.
- Els valors inicials de les variables locals són els que tenien en el moment de la creació del fill 

  excepte el valor que retorna el fork.



Unitat 2 · Sistemes Operatius (SO)

Creació de processos

Lognet de processos

Com és creen els processos?

consció del fill - sucente el valor cue

```
#include <unistd.h>
pid_t fork(void);
```

 Si fork() té èxit, al procés pare, retorna un valor > 0 i aquest enter positiu equival a la identificació del procés fill.

```
pid t childPid;
switch (childPid = fork()) {
   case -1:
   /* fork() failed */
   /* Handle error */
   case 0:
   /* Child */
   /* Perform actions */
   default:
   /* Parent */
   /* Perform actions */
```

```
Unitat 2 · Sistemes Operatius (SO)

Creació de processos

Creació de processos

Creació de processos?

Creació de processos?
```

```
#include <unistd.h>
pid_t fork(void);
```

- Si fork() té èxit, al procés pare, retorna un valor > 0 i aquest enter positiu equival a la identificació del procés fill.
- Si *fork*() té èxit, al procés procés fill, retorna el valor **0**.

```
pid t childPid;
switch (childPid = fork()) {
   case -1:
   /* fork() failed */
   /* Handle error */
   case 0:
   /* Child */
   /* Perform actions */
   default:
   /* Parent */
   /* Perform actions */
```

# Unitat 2 · Sistemes Operatius (SO) Creació de processos Creació de processos Com és creen el processos?

```
#include <unistd.h>
pid_t fork(void);
```

- Si fork() té èxit, al procés pare, retorna un valor > 0 i aquest enter positiu equival a la identificació del procés fill.
- Si fork() té èxit, al procés procés fill, retorna el valor 0.
- Si fork() falla, al procés pare, retorna un valor < 0 i el codi d'error s'emmagatzema a errno.

```
pid t childPid;
switch (childPid = fork()) {
   case -1:
   /* fork() failed */
   /* Handle error */
   case 0:
   /* Child */
   /* Perform actions */
   default:
   /* Parent */
   /* Perform actions */
```

```
Unitat 2 · Sistemes Operatius (SO)

Creació de processos

Light minimal processos
```

paid, fund/easily:

Softed in its dut, proving pare, returns on

Softed in its dut, proving pare, returns on

Softed in its dut, proving pare, returns on

Softed in its dut proving pare in its

Softed in its dut proving proving its

Softed in its dut proving its dute in its

Softed in its dute in its d

Com és creen el processos?

```
#include <unistd.h>
pid_t fork(void);
```

- · Si fork() té èxit, al procés pare, retorna un valor > 0 i aquest enter positiu equival a la identificació del procés fill.
- · Si fork() té èxit, al procés procés fill, retorna el valor **0**.
- · Si fork() falla, al procés pare, retorna un valor < 0 i el codi d'error s'emmagatzema a errno.
- Tingueu en compte que si fork() falla, no hi ha cap procés fill.

```
pid t childPid;
switch (childPid = fork()) {
   case -1:
   /* fork() failed */
   /* Handle error */
   case 0:
   /* Child */
   /* Perform actions */
   default:
   /* Parent */
   /* Perform actions */
```

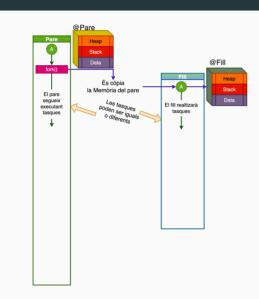
Unitat 2 · Sistemes Operatius (SO) nid + chi1d0id: -Creació de processos switch (childPid = fork())

old t fork(vold): Si fortiÓ té éxit, al procés pare, retorna un valor > fl i assest enter conitiv assistal a Si forh() falla, al propin pare, retorna un

Com és creen el processos?

 El procés A(pare) i A(fill) no comparteixen espai de Memòria (codi, dades, variables).

#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
//retorna el pid del procés actual.
pid\_t getpid(void);
//retorna el pid del procés pare
pid\_t getppid(void);



Unitat 2 · Sistemes Operatius (SO)

Creació de processos

Com és creen els processos?

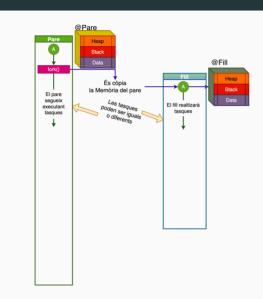
\*\*Indian captigat. As in come de processos?

\*\*Indian captigat. As indian captigat. As in come de processos?

\*\*Indian captigat. As indian captigat. As indian

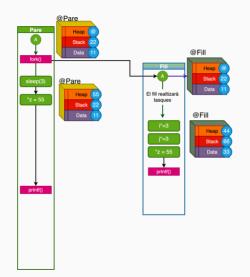
- El procés **A(pare)** i **A(fill)** no comparteixen espai de Memòria (codi, dades, variables).
- Després de l'execució de fork() no es pot assegurar a quin d'ambdós processos,
   pare o (fill), s'assignarà la CPU.

```
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
//retorna el pid del procés actual.
pid_t getpid(void);
//retorna el pid del procés pare
pid_t getppid(void);
```



# Exemple 1: Propietats dels processos (Data, Heap, Stack)

```
static int i = 11; //Allocated in data segment
    int main()
       int j= 22; // Allocated in stack
       int *z = malloc(sizeof(int)); // Allocated in heap
       pid_t pid;
       switch (pid=fork())
       case 0:
          i *= 3:
          i *= 3:
          * Z = 44;
          break:
       default:
          sleep(3);
          *z=55:
          break:
       /* Both parent and child come here */
       printf("PID=%ld %s data=%d stack=%d heap=%d\n".
          (long) getpid(), (pid == 0) ? "(child) " : "(parent)", i, j, *z);
       return EXIT_SUCCESS;
```



Unitat 2 · Sistemes Operatius (SO)

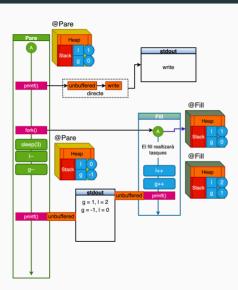
Creació de processos

Exemple 1: Propietats dels processos (Data,Heap,Stack)

# Exemple 2: Propietats dels processos (Buffers)

### ./forkbuf

```
int g = \theta;
main() {
   pid_t pid;
    int 1 = 1:
    printf("before fork\n");
    if ((pid = fork()) < 0) {
       err(EXIT FAILURE, "fork error");
       /* NOTREACHED */
    } else if (pid == 0) { /* child */
    } else {
       sleep(3):
    printf("pid = %d, ppid = %d, g = %d, l = %d\n".
           getpid(), getppid(), g, l);
    return EXIT_SUCCESS;
```



Unitat 2 · Sistemes Operatius (SO)

Creació de processos

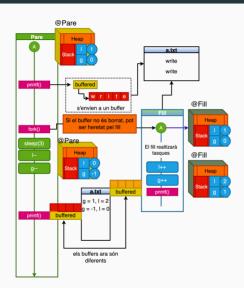
Exemple 2: Propietats dels processos (Buffers)

Exemple 2: Propietats dels processos (Buffers)

# Exemple 2: Propietats dels processos (Buffers)

### ./forkbuf > a.txt

```
int g = Θ;
main()
   pid t pid;
   int l = 1;
   printf("before fork\n");
   if ((pid = fork()) < 0) {
       err(EXIT_FAILURE, "fork error");
       /* NOTREACHED */
    } else if (pid == 0) { /* child */
    } else {
       sleep(3):
   printf("pid = %d, ppid = %d, g = %d, l = %d\n",
           getpid(), getppid(), g, l);
   return EXIT_SUCCESS;
```



Unitat 2 · Sistemes Operatius (SO)

Creació de processos

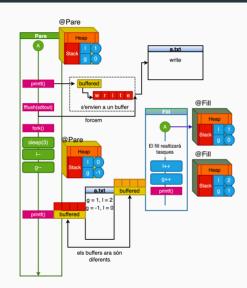
Creació de processos

Exemple 2: Propietats dels processos (Buffers)

# Exemple 2: Propietats dels processos (Buffers)

### ./forkbuf > a.txt

```
int g = Θ;
main() {
   pid t pid;
    int l = 1:
    printf("before fork\n");
    fflush(stdout); //forcem que el buffer es buidi
    if ((pid = fork()) < 0) {
       err(EXIT_FAILURE, "fork error");
       /* NOTREACHED */
    } else if (pid == 0) { /* child */
    } else {
       sleep(3):
    printf("pid = %d, ppid = %d, g = %d, l = %d\n",
           getpid(), getppid(), g, l);
    return EXIT_SUCCESS;
```



Exemple 2: Propietats dels processos (Buffers) Unitat 2 · Sistemes Operatius (SO) Creació de processos

Exemple 2: Propietats dels processos (Buffers)





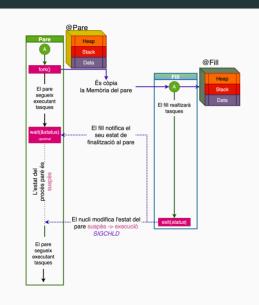
# Sincronització de processos wait()

La crida a sistema wait() bloqueja el procés fins que acaba un dels processos secundaris o es rep un senyal.

```
#include <svs/wait.h>
// Es retorna el pid del procés.
// o -1 en cas d'error.
pid t wait(int *status);
```

# Exemple

El procés **A (Pare)** suspèn la seva execució fins la finalització del procés A (fill).

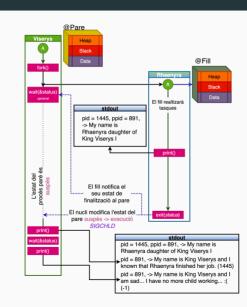


Unitat 2 · Sistemes Operatius (SO) -Creació de processos #include csys/wait.ho gid t wait(int -status): Exemple El procés A (Pare) suspèn la seva esecució firm Sincronització de processos wait()

# Exemple: Sincronització de processos

### Amb sincronització

```
int status;
pid t child pid:
int main() {
pid_t pid;
if ((pid = fork()) < 0) {
   err(EXIT_FAILURE, "fork error");
} else if (pid == 0) {
    printf("pid = %d, ppid = %d, -> %s\n",
     getpid(), getppid(),
      "My name is Rhaenyra daughter of King Viserys I");
      exit(0):
} else
    child_pid = wait(&status);
    printf("pid = %d, -> %s (%d)\n",
       getpid().
       "My name is King Viserys and I known
         that Rhaenvra finished her job.".
       child_pid);
pid_t child_pid = wait(&status);
printf("pid = %d, -> %s (%d)\n",
    getpid()
    "My name is King Viserys and I am sad...
     I have no more child working... :(",
    child_pid);
    return EXIT_SUCCESS;
```

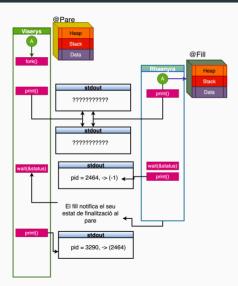


# Unitat 2 · Sistemes Operatius (SO) Creació de processos Exemple: Sincronització de processos

# Exemple: Sincronització de processos

### Sense sincronització

```
int status;
pid_t child_pid;
 int
main()
pid_t pid;
if ((pid = fork()) < 0) {
   err(EXIT_FAILURE, "fork error");
} else if (pid == 0) {
    printf("pid = %d, ppid = %d, -> %s\n",
     getpid(), getppid(),
      "My name is Rhaenyra daughter of King Viserys I"):
} else {
    printf("pid = %d, -> %s (%d)\n",
        getpid(),
        "My name is King Viserys and I do not known
         that Rhaenvra finished her job.".
        child_pid);
pid_t child_pid = wait(&status);
printf("pid = %d, wait-> %s (%d)\n",
    getpid(),
   child_pid);
return EXIT_SUCCESS;
```



Unitat 2 · Sistemes Operatius (SO)

Creació de processos

Exemple: Sincronització de processos

La crida a sistema *waitpid()* bloqueja el procés fins que acaba el procés identificat per *pid* o es rep un senyal.

# Argument pid

 < -1: Esperar qualsevol procés fill l'identificador del grup de processos del qual sigui igual al valor absolut de pid.

Exemple
La crida wait() és equivalent a waitpid(-1,
&status,0);

Unitat 2 · Sistemes Operatius (SO)

Creació de processos

Waitpid

Lacria e some subject (singue of print to the state of print control of the state of the

La crida a sistema *waitpid()* bloqueja el procés fins que acaba el procés identificat per *pid* o es rep un senyal.

# Argument pid

- < -1: Esperar qualsevol procés fill l'identificador del grup de processos del qual sigui igual al valor absolut de pid.
- —1: Significa esperar qualsevol procés secundari.

```
Exemple
La crida wait() és equivalent a waitpid(-1,
&status,0);
```

La crida a sistema *waitpid()* bloqueja el procés fins que acaba el procés identificat per *pid* o es rep un senval.

Exemple
La crida wait() és equivalent a waitpid(-1,
&status,0);

# Argument pid

- < -1: Esperar qualsevol procés fill l'identificador del grup de processos del qual sigui igual al valor absolut de pid.
- -1: Significa esperar qualsevol procés secundari.
- 0: Esperar qualsevol procés fill l'identificador del grup de processos del qual sigui igual al del procés.

Unitat 2 · Sistemes Operatius (SO)

Locació de processos

Locació de processos

Waitpid

Appenda de la composition de processos

Value de la composition de processos (Value de la composition della composition d

La crida a sistema *waitpid()* bloqueja el procés fins que acaba el procés identificat per *pid* o es rep un senval.

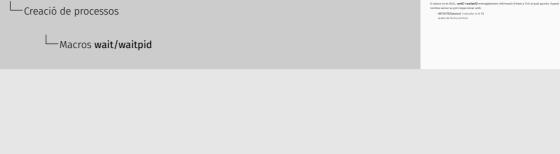
Exemple
La crida wait() és equivalent a waitpid(-1,
&status,0);

## Argument pid

- < -1: Esperar qualsevol procés fill l'identificador del grup de processos del qual sigui igual al valor absolut de pid.
- -1: Significa esperar qualsevol procés secundari.
- O: Esperar qualsevol procés fill l'identificador del grup de processos del qual sigui igual al del procés.
- > 0: Esperar pel procés identificat amb el pid (> 0).

Si *status* no és NULL, **wait() i waitpid()** emmagatzemen informació d'estat a l'int al qual apunta. Aquest nombre sencer es pot inspeccionar amb:

 WIFEXITED(status): Indicador si el fill acaba de forma normal.



Unitat 2 · Sistemes Operatius (SO)

Macros wait/waitoid

Si *status* no és NULL, **wait() i waitpid()** emmagatzemen informació d'estat a l'int al qual apunta. Aquest nombre sencer es pot inspeccionar amb:

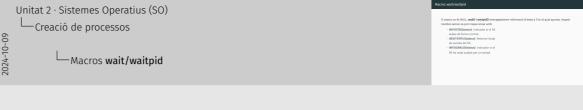
- WIFEXITED(status): Indicador si el fill acaba de forma normal.
- WEXITSTATUS(status): Retorna l'estat de sortida del fill.



Macros wait/waitoid

Si *status* no és NULL, **wait()** i **waitpid()** emmagatzemen informació d'estat a l'int al qual apunta. Aquest nombre sencer es pot inspeccionar amb:

- WIFEXITED(status): Indicador si el fill acaba de forma normal.
- WEXITSTATUS(status): Retorna l'estat de sortida del fill.
- WIFSIGNALED(status): Indicador si el fill ha estat acabat per un senyal.



Si *status* no és NULL, **wait()** i **waitpid()** emmagatzemen informació d'estat a l'int al qual apunta. Aquest nombre sencer es pot inspeccionar amb:

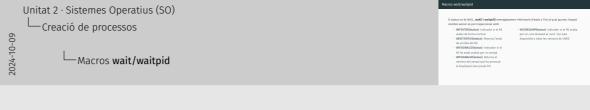
- WIFEXITED(status): Indicador si el fill acaba de forma normal.
- WEXITSTATUS(status): Retorna l'estat de sortida del fill.
- WIFSIGNALED(status): Indicador si el fill ha estat acabat per un senyal.
- WIFSIGNALED(status): Retorna el número del senyal que ha provocat la finalització del procés fill.



Si *status* no és NULL, **wait()** i **waitpid()** emmagatzemen informació d'estat a l'int al qual apunta. Aquest nombre sencer es pot inspeccionar amb:

- WIFEXITED(status): Indicador si el fill acaba de forma normal.
- **WEXITSTATUS(status)**: Retorna l'estat de sortida del fill.
- WIFSIGNALED(status): Indicador si el
- fill ha estat acabat per un senval.
- WIFSIGNALED(status): Retorna el número del senyal que ha provocat la finalització del procés fill.

 WCOREDUMP(status): Indicador si el fill acaba per un core dumped al nucli. (no esta disponible a totes les versions de UNIX)



Si status no és NULL, wait() i waitpid() emmagatzemen informació d'estat a l'int al qual apunta. Aquest nombre sencer es pot inspeccionar amb:

- WIFEXITED(status): Indicador si el fill acaba de forma normal.
- WEXITSTATUS(status): Retorna l'estat de sortida del fill.
- WIFSIGNALED(status): Indicador si el fill ha estat acabat per un senval.
- WIFSIGNALED(status): Retorna el número del senyal que ha provocat la finalització del procés fill.

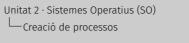
- WCOREDUMP(status): Indicador si el fill acaba per un core dumped al nucli. (no esta disponible a totes les versions de UNIX)
- WIFSTOPPED(status): Indicador de suspensió del fill requereix l'opció (WUNTRACED).



Si status no és NULL, wait() i waitpid() emmagatzemen informació d'estat a l'int al qual apunta. Aquest nombre sencer es pot inspeccionar amb:

- · WIFEXITED(status): Indicador si el fill acaba de forma normal.
- WEXITSTATUS(status): Retorna l'estat de sortida del fill.
- · WIFSIGNALED(status): Indicador si el fill ha estat acabat per un senval.
- · WIFSIGNALED(status): Retorna el número del senyal que ha provocat la finalització del procés fill.

- WCOREDUMP(status): Indicador si el fill acaba per un core dumped al nucli. (no esta disponible a totes les versions de UNIX)
- · WIFSTOPPED(status): Indicador de suspensió del fill requereix l'opció (WUNTRACED).
- · WSTOPSIG(status): Retorna el número de senyal que ha aturat el fill.





Si stotus no és NULL waitO i waitoidO emmanatzemen informació d'estat a l'int al qual apunta. Aques nombre server as not inspersional amb-WFEXITED/statusk Indicador si et fill. - WCOREDUMP(status): Indicador si el fill acaba WEXITSTATUS(status): Retorns Pestat

WIPSIGNAL PROJECTION | Determined número del sensal que ha provocat

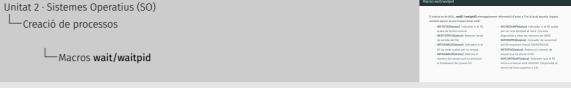
Si *status* no és NULL, **wait()** i **waitpid()** emmagatzemen informació d'estat a l'int al qual apunta. Aquest nombre sencer es pot inspeccionar amb:

- WIFEXITED(status): Indicador si el fill acaba de forma normal.
- **WEXITSTATUS(status)**: Retorna l'estat de sortida del fill.
- WIFSIGNALED(status): Indicador si el fill ha estat acabat per un senval.
- WIFSIGNALED(status): Retorna el número del senyal que ha provocat la finalització del procés fill.

 WCOREDUMP(status): Indicador si el fill acaba per un core dumped al nucli. (no esta disponible a totes les versions de UNIX)

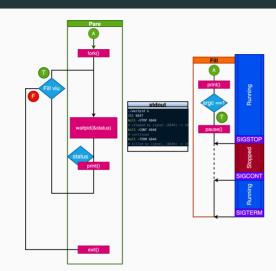
· WIFSTOPPED(status): Indicador de suspensió

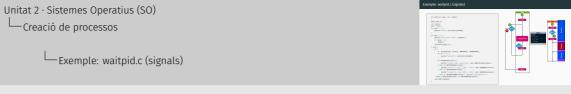
- del fill requereix l'opció (WUNTRACED).
- WSTOPSIG(status): Retorna el número de senyal que ha aturat el fill.
- WIFCONTINUAT(status): Indicador que el fill torna a arrancar amb SIGCONT. (disponible al kernel de linux superior a 2.6).



# Exemple: waitpid.c (signals)

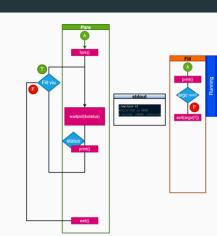
```
int main(int argc, char *argv[])
pid_t pid, w;
int status:
pid = fork():
if (pid == -1) {
   perror("fork"); exit(EXIT FAILURE);
if (pid == θ) {
   printf("Child PID is %d\n", getpid());
   if (argc == 1)
       pause();
   exit(atoi(argv[1]));
} else {
       w = waitpid(pid, &status, WUNTRACED | WCONTINUED);
       if (w == -1) {
           perror("waitpid"); exit(EXIT_FAILURE);
        if (WIFEXITED(status)) {
           printf("exited, [%d] status=%d\n", pid, WEXITSTATUS(status));
        } else if (WIFSIGNALED(status)) {
           printf("killed by signal, [%d] -> %d\n", pid, WTERMSIG(status));
        } else if (WIFSTOPPED(status)) {
           printf("stopped by signal [%d] -> %d\n", pid, WSTOPSIG(status));
        } else if (WIFCONTINUED(status)) { printf("continued\n"); }
    } while (!WIFEXITED(status) && !WIFSIGNALED(status));
   exit(EXIT_SUCCESS);
```

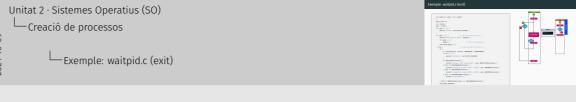




# Exemple: waitpid.c (exit)

```
int main(int argc, char *argv[])
pid_t pid, w;
int status:
pid = fork():
if (pid == -1) {
   perror("fork"); exit(EXIT FAILURE);
                         /* Code executed by child */
if (pid == 0) {
   printf("Child PID is %d\n", getpid());
   if (argc == 1)
       pause();
                                 /* Wait for signals */
   exit(atoi(argv[1]));
 } else {
       w = waitpid(pid, &status, WUNTRACED | WCONTINUED);
       if (w == -1) {
           perror("waitpid"); exit(EXIT_FAILURE);
        if (WIFEXITED(status)) {
           printf("exited, [%d] status=%d\n", pid, WEXITSTATUS(status));
        } else if (WIFSIGNALED(status)) {
           printf("killed by signal, [%d] -> %d\n", pid, WTERMSIG(status));
        } else if (WIFSTOPPED(status)) {
           printf("stopped by signal [%d] -> %d\n". pid. WSTOPSIG(status));
        } else if (WIFCONTINUED(status)) {
           printf("continued\n");
    } while (!WIFEXITED(status) && !WIFSIGNALED(status)):
   exit(EXIT SUCCESS):
```



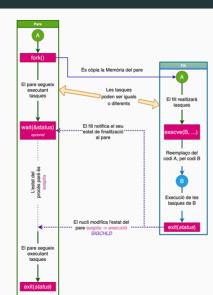


# Recobriment de processos

### **EXEC**

La família de funcions EXEC ens serveixen per substituir el procés actual en execució per un procés nou.

Exemple No es crea cap procés ⇒ Destrueix el procés actual A (fill). Primer fem servir fork() per crear un procés A (fill) i, a continuació, utilitzem exec() per executar un programa nou dins del B (fill).





# Recobriment de processos

```
#include <unistd.h>
int execl (const char * path, const char * arg, ...);
int execlp (const char * file, const char * arg, ...);
int execle (const char * path, const char * arg, ..., char * const envp []);
int execv (const char * path, char * const argv []);
int execvp (const char * file, char * const argv []);
int execve (const char * file, char * const argv [], char * const envp []);
```

· Només retornarà -1 en el cas d'error.

Unitat 2 · Sistemes Operatius (SO)

Creació de processos

Full a constitue da r - part, sent dat r - part, s

# Recobriment de processos

```
#include <unistd.h>
int execl (const char * path, const char * arg, ...);
int execlp (const char * file, const char * arg, ...);
int execle (const char * path, const char * arg, ..., char * const envp []);
int execv (const char * path, char * const argv []);
int execvp (const char * file, char * const argv []);
int execve (const char * file, char * const argv [], char * const envp []);
```

- · Només retornarà -1 en el cas d'error.
- · path : Ruta del programa a executar.

Unitat 2 · Sistemes Operatius (SO)

Creació de processos

Fechan constato

in sent (limit der path, sent dar vag. ...)

in sent (limit der path, sent dar vag. ...)

in sent (limit der path, sent dar vag. ...)

in sent (limit der path, sent dar vag. ...)

in sent (limit der path, sent dar vag. ...)

in sent (limit der path, sent dar vag. ...)

in sent (limit der path, sent dar vag. ...)

in sent (limit der path, sent dar vag. ...)

in sent (limit der path, sent dar vag. ...)

in sent (limit der path, sent dar vag. ...)

in sent (limit der path, sent dar vag. ...)

in sent (limit der path, sent dar vag. ...)

in sent (limit der path, sent dar vag. ...)

in sent (limit der path, sent dar vag. ...)

in sent (limit der path, sent dar vag. ...)

in sent (limit der path, sent dar vag. ...)

in sent (limit der path, sent dar vag. ...)

in sent (limit der path, sent dar vag. ...)

in sent (limit der path, sent dar vag. ...)

in sent (limit der path, sent dar vag. ...)

in sent (limit der path, sent dar vag. ...)

in sent (limit der path, sent dar vag. ...)

in sent (limit der path, sent dar vag. ...)

in sent (limit der path, sent dar vag. ...)

in sent (limit der path, sent dar vag. ...)

in sent (limit der path, sent dar vag. ...)

in sent (limit der path, sent dar vag. ...)

in sent (limit der path, sent dar vag. ...)

in sent (limit der path, sent dar vag. ...)

in sent (limit der path, sent dar vag. ...)

in sent (limit der path, sent dar vag. ...)

in sent (limit der path, sent dar vag. ...)

in sent (limit der path, sent dar vag. ...)

in sent (limit der path, sent dar vag. ...)

in sent (limit der path, sent dar vag. ...)

in sent (limit der path, sent dar vag. ...)

in sent (limit der path, sent dar vag. ...)

in sent (limit der path, sent dar vag. ...)

in sent (limit der path, sent dar vag. ...)

in sent (limit der path, sent dar vag. ...)

in sent (limit der path, sent dar vag. ...)

in sent (limit der path, sent dar vag. ...)

in sent (limit der path, sent dar vag. ...)

in sent (limit der path, sent dar va

```
#include <unistd.h>
int execl (const char * path, const char * arg, ...);
int execlp (const char * file, const char * arg, ...);
int execle (const char * path, const char * arg, ..., char * const envp []);
int execv (const char * path, char * const argv []);
int execvp (const char * file, char * const argv []);
int execve (const char * file, char * const argv [], char * const envp []);
```

- · Només retornarà -1 en el cas d'error.
- path : Ruta del programa a executar.
- arg: Arguments del programa a executar (el primer argument sempre és el programa a executar, i acaba la llista de paràmetres amb NULL).

Unitat 2 · Sistemes Operatius (SO)

Creació de processos

Final and formation of the contract to the contract

### Trucs

• Els tres primers accepten un nombre variable d'arguments. Per utilitzar aquesta característica, heu de carregar el fitxer de capçalera <stdarg.h>.

Creació de processos

-0-0-1-4-700

Recobriment de processos

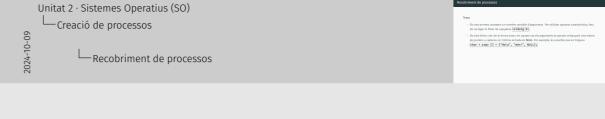
· Els tres primers accepten un nombre variable d'antuments. Per utilitzar aquesta característica, heu

de carregar el fitxer de capçalera Katdarg.hb.

Unitat 2 · Sistemes Operatius (SO)

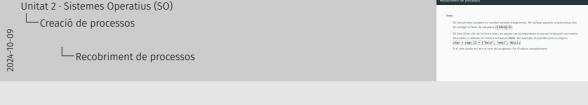
#### Trucs

- Els tres primers accepten un nombre variable d'arguments. Per utilitzar aquesta característica, heu de carregar el fitxer de capçalera <stdarg.h>.
- Els tres últims són de la forma *execv*, en aquest cas els arguments es passen mitjançant una matriu de punters a cadenes on l'última entrada és **NULL**. Per exemple, és possible que en tingueu **char** \* **argv** [] = {"Hola", "món!", NULL};



#### Trucs

- Els tres primers accepten un nombre variable d'arguments. Per utilitzar aquesta característica, heu de carregar el fitxer de capçalera <stdarg.h>.
- Els tres últims són de la forma execv, en aquest cas els arguments es passen mitjançant una matriu de punters a cadenes on l'última entrada és NULL. Per exemple, és possible que en tingueu
   char \* argv [] = {"Hola", "món!", NULL};
- · Si el nom acaba en **l o v**, el nom del programa s'ha d'indicar completament.



#### Trucs

- Els tres primers accepten un nombre variable d'arguments. Per utilitzar aquesta característica, heu de carregar el fitxer de capcalera <stdarg.h>.
- Els tres últims són de la forma execv, en aquest cas els arguments es passen mitjançant una matriu de punters a cadenes on l'última entrada és NULL. Per exemple, és possible que en tingueu char \* argv [] = {"Hola", "món!", NULL};
- · Si el nom acaba en **l o v**, el nom del programa s'ha d'indicar completament.
- · Si el nom conté una **p**, cercarà el fitxer utilitzant la variable d'entorn actual *PATH*.

Unitat 2 · Sistemes Operatius (SO)

Creació de processos

In the approximation of processor (SO)

Recobriment de processos

Recobriment de processos

Unitation (SO)

#### Trucs

- Els tres primers accepten un nombre variable d'arguments. Per utilitzar aquesta característica, heu de carregar el fitxer de capçalera <stdarg.h>.
- Els tres últims són de la forma *execv*, en aquest cas els arguments es passen mitjançant una matriu de punters a cadenes on l'última entrada és **NULL**. Per exemple, és possible que en tingueu **char** \* **argv** [] = {"Hola", "món!", NULL};
- · Si el nom acaba en **l o v**. el nom del programa s'ha d'indicar completament.
- · Si el nom conté una **p**, cercarà el fitxer utilitzant la variable d'entorn actual *PATH*.
- Finalment, si el nom s'afegeix amb una **e**, es pot incloure una matriu de cadenes que indiquen variables d'entorn, cadascuna de les formes *ENVVAR = valor*.

Unitat 2 · Sistemes Operatius (SO)

Creació de processos

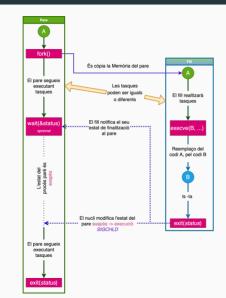
In the processos adaptive in tender available departed. Per deliber appare deservation for the control of the processor according to the processor accor

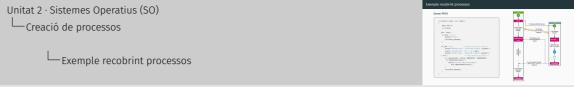
#### Exemple recobrint processos

#### Sense PATH

```
int main(int argc, char *argv[])
       pid_t pid, w
       int status;
      pid = fork();
       if (pid == -1) {
          perror("fork");
          exit(EXIT FAILURE)
      if (pid == 0) {
                            /* Code executed by child */
          printf("(Before exec) - Child PID is %d\n", getpid());
          execl( "/usr/bin/ls", "ls", "-la", NULL);
          printf("(After exec) - Child PID is %d\n", getpid());
      } else {
                           /* Code executed by parent */
          w = waitpid(pid. &status, WUNTRACED | WCONTINUED):
           if (WIFEXITED(status)) {
             printf("exited, [%d] status=%d\n",
                pid, WEXITSTATUS(status));
          exit(EXIT_SUCCESS);
```

3......

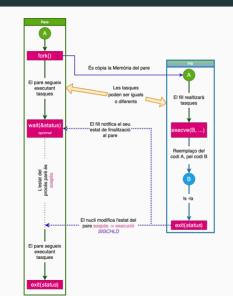


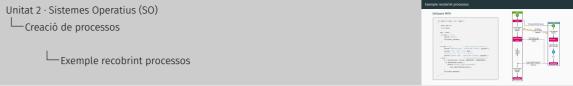


#### Exemple recobrint processos

#### Utilitzant PATH

```
int main(int argc, char *argv[])
       pid_t pid, w
       int status;
      pid = fork();
       if (pid == -1) {
          perror("fork"):
          exit(EXIT FAILURE)
      if (pid == 0) {
                            /* Code executed by child */
          printf("(Before exec) - Child PID is %d\n", getpid());
          execlp( "ls", "ls", "-la", NULL);
          //execl( "ls", "ls", "-la", NULL):
          printf("(After exec) - Child PID is %d\n", getpid());
      } else {
          w = waitpid(pid, &status, WUNTRACED | WCONTINUED);
           if (WIFEXITED(status)) {
              printf("exited, [%d] status=%d\n",
                pid. WEXITSTATUS(status)):
          exit(EXIT_SUCCESS);
```





Quan un procés mor, l'estat del procés s'estableix en EXIT\_ZOMBIE i es notifica al pare amb un senyal SIGCHLD que ha mort un dels seus fills. El procés zombi romandrà a la memòria fins que el pare reaccioni amb un wait()/waitpid(). Normalment, això passa immediatament, de manera que el kernel sap que tot està bé, que el pare ha obtingut tota la informació que necessita i el procés es pot netejar. Aquest procés es configura a EXIT\_DEAD i es neteja. Si no s'invoca un wait()/waitpid(). En aquest cas, el procés zombi quedarà en la memòria per sempre.

#### Exemple

Exemple

Podeu comprobar els processos zombies amb la següent ordre:

ps axo user,pid,ppid,command,s | grep -w Z

Unitat 2 · Sistemes Operatius (SO)

Creació de processos

Creació de processos

La Zombies (Walking dead... + o -)

(pa se operatius (SO)

Creació de processos

(pa se operativa (SO)

Creació de processos

(pa se operativa (SO)

fombies (Walking dead... + o -)

### Curiositats

· Els morts vivents son notòriament difícils de matar, la principal raó és perquè ells ja estan morts. Per matar un zombi, llavors, necessitaràs acabar amb la cosa que els manté vius.

Creació de processos Der mater un erenhi Haures marassitanis anahar amb la cosa cua als manté vius Zombies (Walking dead... + o -)

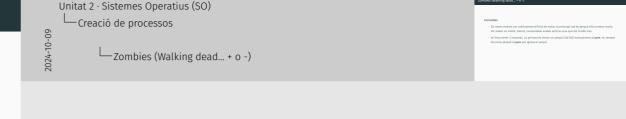
Unitat 2 · Sistemes Operatius (SO)

Zombies (Walking dead... + o -)

Curionitate

#### Curiositats

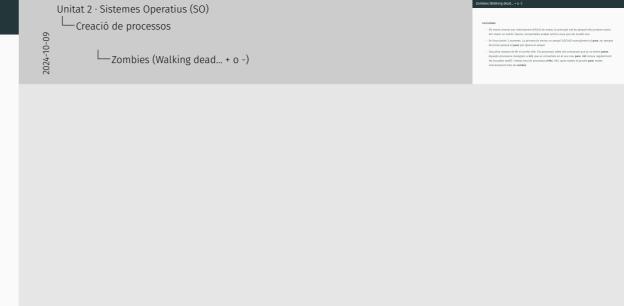
- Els morts vivents son notòriament difícils de matar, la principal raó és perquè ells ja estan morts. Per matar un *zombi*, llavors, necessitaràs acabar amb la cosa que els manté vius.
- En linux tenim 2 maneres. La primera és enviar un senyal *SIGCHLD* manualment al **pare**, no sempre funciona perquè el **pare** pot ignora el senyal.



Zombies (Walking dead... + o -)

#### Curiositats

- Els morts vivents son notòriament difícils de matar, la principal raó és perquè ells ja estan morts. Per matar un *zombi*, llavors, necessitaràs acabar amb la cosa que els manté vius.
- En linux tenim 2 maneres. La primera és enviar un senyal *SIGCHLD* manualment al **pare**, no sempre funciona perquè el **pare** pot ignora el senval.
- Una altra manera és fer el zombi orfe. Els processos orfes són processos que ja no tenen pares.
   Aquests processos s'assignen a init, que es converteix en el seu nou pare. init invoca regularment les trucades wait() i neteja tots els processos orfes. Així, quan mates el procés pare, mates indirectament tots els zombis.



# Exemple: Factoria de zombies

```
int main() {
pid_t pid; int i;
for (i = 0; ; i++) {
    pid = fork();
    if (pid > 0) {
        printf("Zombie #%d born:\n",
        i + 1); sleep(1);
     else {
        printf("*drool* Boooo!
           Arrgghh! *slobber*\n");
        exit(0);
return 0;
```

```
# Terminal 1
$ gcc zombie.c -o ./zombie
$ ./zombie
# Terminal 2
$ watch -n 1 "ps u -C zombie"
```

```
Unitat 2 · Sistemes Operatius (SO)

Creació de processos

Exemple: Factoria de zombies

Unitat 2 · Sistemes Operatius (SO)

Exemple: Factoria de zombies
```

#### Això és tot per avui

#### PREGUNTES?

#### Materials del curs

- · Organització OS-GEI-IGUALADA-2425
- Materials Materials del curs
- **Laboratoris** Laboratoris
- · Recursos Campus Virtual

TAKE HOME MESSAGE: Les funcions fork(), wait(), waitpid() i exec() són fonamentals per a la gestió de processos en Unix/Linux, permetent la creació, espera i execució de nous programes, així com la sincronització i gestió eficient dels processos existents.

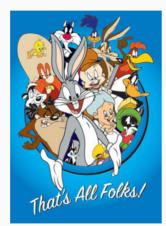


Figura 1: Això és tot per avui

Unitat 2 · Sistemes Operatius (SO) Creació de processos

└─Això és tot per avui

Organització - OS-GEI-IGUALADA-2421 - Materials - Materials del curs TAKE HOME MESSAGE: Les funcions fork(), wait()

Materials del curs

Laboratoris - Laboratoris Berumes - Common Victorial