Sistemas Operativos (75.08)

Segundo cuatrimestre 2022 - FIUBA

Temas administrativos (la parte aburrida)

Checklist

- ✓ Página de la materia: <u>fisop.github.io</u>
 - Completar el formulario de alta!
 - Adquirir el calendario de la materia
- ✓ 2 labs + 3 TPs + 1 parcial
- ✓ Calendario con fechas importantes en la página

- ✓ Lista de correo:
 - fisop-consultas@googlegroups.com
- ✓ Consultas administrativas a:
 - fisop-doc@googlegroups.com
- ✓ Discord de la materia!
 - https://discord.gg/8NVuAyfgxj
 - Al unirse, cambiar el nick para que los podamos reconocer y agregarlos.

Régimen de cursada

- ✓ 2 labs individuales
- ✓ 3 TPS grupales
 - Acompañado de un parcialito individual por TP
- ✓ 1 parcial individual
 - o En la semana 12 de la cursada

- ✓ Régimen regular
 - Aprobar todas las instancias
 - Rendir un coloquio
- ✓ Régimen promoción
 - Calificación de tp y lab >= 7
 - Promedio de la cursada >= 8
 - Nota de cursada como nota de la materia
- ✓ Final alternativo [a definir]
 - Reemplaza el coloquio con desafíos

Intro a entorno Unix Un muy breve recorrido por la terminal

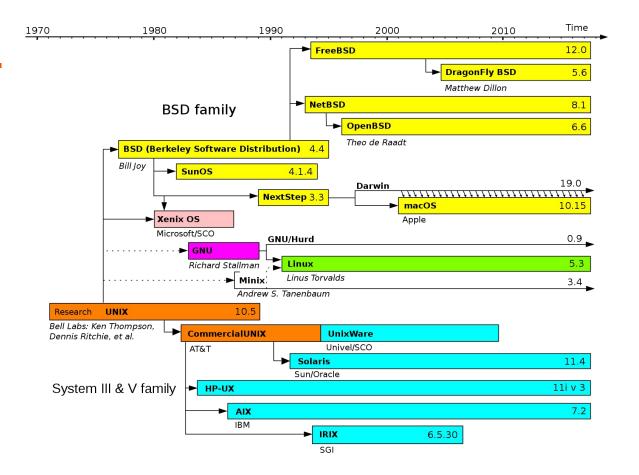
- Sistema Operativo
- Kernel
- UNIX
- Linux
- GNU
- BSD

- Ubuntu
- Debian
- Windows
- POSIX
- Línea de comandos/Shell
- Drivers

¿Qué quiere decir Unix?

- Es una familia de sistemas operativos
 - Descendientes de UNIX
 - De propósito general
- Varios componentes:
 - Un kernel
 - Una línea de comandos (shell)
 - Librerías y headers
 - o Utilidades del sistema: Is, ps, find, grep, sed
- Filosofía Unix

Usuario Entorno gráfico Dist. Pkgs. System Utilities [syscall] Sistema Operativo Kernel Drivers Hardware

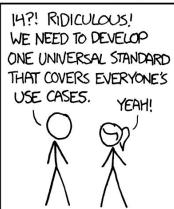


Estándares POSIX y SUSv4

- Portable Operating System Interface y
 Single Unix Specification v4
- Principios
 - Application-Oriented
 - o Interface, Not Implementation
 - Source, Not Object, Portability
 - Minimal Interface, Minimally Defined
- Unificados en el mismo estándar
 - SUSv4 es un superset de POSIX

HOW STANDARDS PROLIFERATE: (SEE: A/C CHARGERS, CHARACTER ENCODINGS, INSTANT MESSAGING, ETC.)

SITUATION: THERE ARE 14 COMPETING STANDARDS.

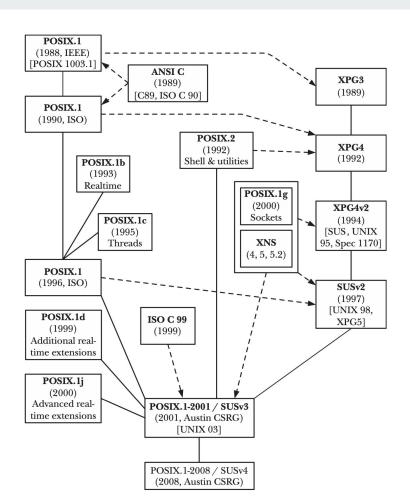


SON: SITUATION: THERE ARE 15 COMPETING STANDARDS.

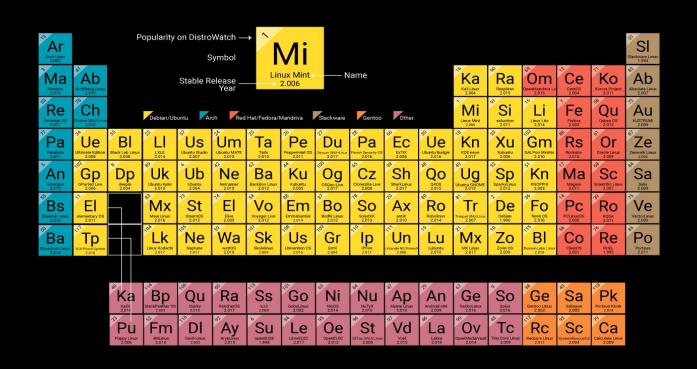
POSIX y SUSv4

- Evolución de los estándares
- Incorporan el estándar de C
- <u>The Open Group</u> es el dueño del "nombre UNIX"





Periodic Table of Linux Distros



Distribuciones basadas en Linux







- Basados en el kernel de Linux
 - o Incluyendo utilidades en común
 - o mayormente POSIX
- Diferentes aplicaciones
 - Manejadores de paquetes
 - Entornos gráficos
- Ej: Ubuntu, Debian, Fedora, RedHat,
 LinuxMint, y muchas más
- If Stallman then GNU/Linux

Usuario

Entorno gráfico

Dist. Pkgs.

System Utilities

[syscall]

Kernel (Linux)

Drivers

Hardware

¿Por qué línea de comandos?

Pros:

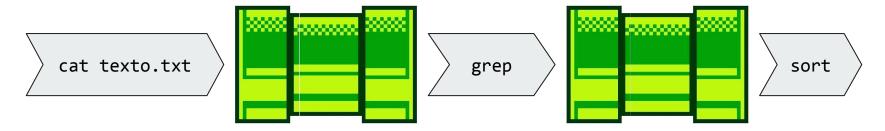
- Es estándar en cualquier sistema Unix-like (POSIX)
- Facilita scripting y automatización
- Muchas utilidades
 - "do one thing and do it well"
- Más **rápido** con menos recursos
- Extensible y configurable

Cons:

- Curva de aprendizaje
- No se puede hacer todo
 - Browsers, IDE

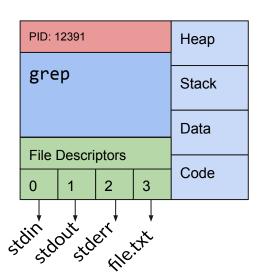
Filosofía Unix

- Utilidades **pequeñas** que realizan tareas **específicas**
- **Piping**: La **salida** de un programa es la **entrada** de otro
- Una línea de comandos que crea procesos



El proceso

- Una "instancia" de un programa
- Tiene su propia memoria
 - Heap, stack, code, etc
- Tiene un identificador único
 - o PID
- Tiene un conjunto de "archivos abiertos"
 - Descriptores de archivo



¿Dónde estoy? ¿Quién soy?

pwd	Muestra directorio actual de trabajo
whoami	Muestra el usuario actual
uname	Muestra información del sistema operativo
whereis	Encuentra dónde reside un programa
who	Muestra quién está logueado

Navegación y archivos

ls	Muestra contenidos del directorio actual
cd	Cambia el directorio actual
mkdir	Crea un directorio
touch	Crea un archivo
file	Determina el tipo de un archivo
mv	Mueve o renombra archivos (y directorios)

iAyuda!

man	Páginas de manual (referencia)
info	Páginas de info (más completas)
whatis	Breve descripción de lo que hace un comando
apropos	Búsqueda de páginas de manual por palabras clave
history	Muestra historial de comandos

Lab fork Primera parte

u r here User-mode







Lab fork

- Creación de utilidades Unix like
- Punto de vista de un usuario (user-mode)
- Utilizaremos funcionalidades provistas por el kernel

APP System Library

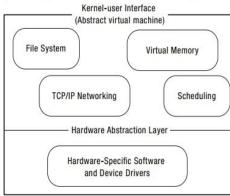
APP System Library

System Library

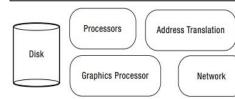
APP

Kernel-mode

Users

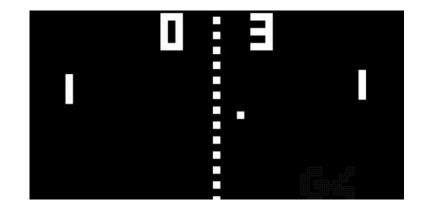


Hardware



Tarea: ping-pong

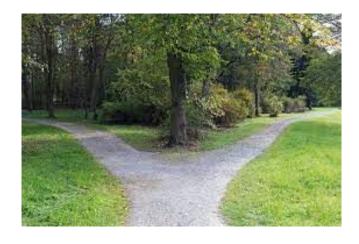
- Dos procesos: padre e hijo
- Proceso padre envía un mensaje al proceso hijo
- Proceso hijo recibe y contesta
- Ambos procesos terminan



- ¿Cómo se crea un nuevo proceso?
- ¿Cómo se comunican?

fork(2)

- Crea un nuevo proceso
- Idéntico en todo sentido al proceso que llama a fork
- Excepto por el valor que retorna fork
- Puede fallar!



- ¿Qué imprime este programa?
- ¿Qué includes son necesarios?

```
int main(int argc, char* argv[]) {
printf("Mi PID es: %d\n", getpid());
int i = fork();
if (i < 0) {
  printf("Error en fork! %d\n", i);
  exit(-1);
if (i == 0) {
  printf("Soy el proceso hijo y mi pid es: %d\n", getpid());
 } else {
  printf("Soy el proceso padre y mi pid es: %d\n", getpid());
printf("Terminando\n");
exit(0);
```

- ¿Qué imprime este programa?
- ¿Cuál es el valor de a "a" lo largo de la ejecución?
- ¿Y si imprimimos la dirección de la variable "a"?
- Ejercicio: hacer malloc y comparar punteros

```
int main(int argc, char* argv[]) {
 int a = 4;
 int i = fork();
 a = 5;
if (i < 0) {
   printf("Error en fork! %d\n", i);
   exit(-1);
if (i == 0) {
  printf("[hijo] mi pid es: %d\n", getpid());
   printf("[hijo] a=%d\n", a);
 } else {
   a = 6;
   printf("[padre] mi pid es: %d\n", getpid());
   printf("[padre] a=%d\n", a);
 printf("Terminando\n");
 exit(0);
```

- ¿Qué hace este programa?
- ¿Queda algún archivo abierto?
 - ¿Se "filtra" algún file descriptor?
- ¿Podría el proceso padre escribir luego de que el proceso hijo llame a *close*?

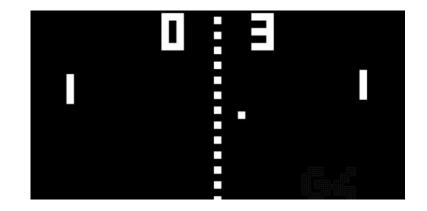
```
int main(int argc, char* argv[]) {
 char* msg = "fisop\n";
 // Abro un archivo y si no existe lo creo
int fd = open("hola.txt", O CREAT | O RDWR, 0644);
int i = fork();
if (i < 0) {
  printf("Error en fork! %d\n", i);
  exit(-1);
if (i == 0) {
  printf("[hijo] mi pid es: %d\n", getpid());
  write(fd, msg, 6);
  close(fd);
} else {
  printf("[padre] mi pid es: %d\n", getpid());
printf("Terminando\n");
exit(0);
```

- ¿Cuántos procesos en total genera este código?
- ¿Fallará **fork()** en algún momento?

```
int main(int argc, char* argv[]) {
 printf("Mi PID es: %d\n", getpid());
 for (int i = 0; i < 12; i++) {
   int r = fork();
   if (r < 0) {
     perror("Error en fork");
     exit(-1);
   printf("[%d] Hola!\n", getpid());
 printf("Terminando\n");
 exit(0);
```

Tarea: ping-pong

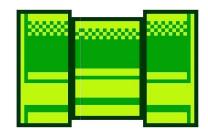
- ✓ Dos procesos: padre e hijo
- Proceso padre envía un mensaje al proceso hijo
- Proceso hijo recibe y contesta
- Ambos procesos terminan



- ¿Cómo se crea un nuevo proceso?
- ¿Cómo se comunican?

pipe(2)

- Crea un par de descriptores de archivos que están conectados
 - Archivo "virtual"
- El pipe es **unidireccional**
- La lectura bloquea hasta que haya algo que leer
- La **escritura bloquea** hasta que se pueda escribir (e.g. el pipe está lleno!)





pipe(2) - ejemplo 0

- ¿Qué hace este programa?
- ¿Qué ocurrirá si descomentamos el primer read?
- ¿Qué valores imprime el primer print?
 ¿Serán siempre los mismos?

```
int main(int argc, char* argv[]) {
int fds[2];
int msg = 42;
int r = pipe(fds);
if (r < 0) {
  perror("Error en pipe");
  exit(-1);
printf("Lectura: %d, Escritura: %d\n", fds[0], fds[1]);
// read(fds[0], %msq, sizeof(msq)); // ????
// Escribo en el pipe
write(fds[1], &msq, sizeof(msq));
int recibido = 0;
read(fds[0], &recibido, sizeof(recibido));
printf("Recibi: %d\n", recibido);
close(fds[0]);
close(fds[1]);
```

pipe(2) - ejemplo 1

- ¿Qué hace este programa?
- ¿Por qué se cierran algunos fds?
- ¿Qué ocurre si el proceso hijo llega a llamar a read antes que el padre llame a write?
- Y al revés?

```
int main(int argc, char* argv[]) {
int fds[2];
int msq = 42;
pipe(fds);
int i = fork();
if (i == 0) {
  printf("[hijo] mi pid es: %d\n", getpid());
  // El hijo no va a escribir
   close(fds[1]);
   int recv = 0;
   read(fds[0], &recv, sizeof(recv));
  printf("[hijo] lei: %d\n", recv);
   close(fds[0]);
 } else {
   printf("[padre] mi pid es: %d\n", getpid());
  // El padre no va a leer
   close(fds[0]);
   // Esperamos dos segundos, el hijo no deberia seguir
   sleep(2);
   write(fds[1], &msq, sizeof(msq));
   close(fds[1]);
```

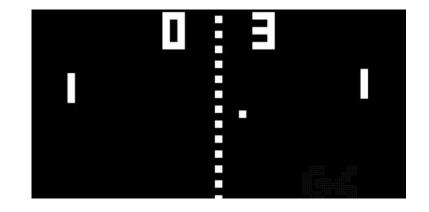
pipe(2) - ejemplo 2

- ¿Qué hace este programa?
- ¿Termina el algún momento? ¿Cómo?
- ¿Que contiene **pipe(7)**?

```
int main(int argc, char* argv[]) {
int fds[2];
pipe(fds);
printf("Lectura: %d, Escritura: %d\n", fds[0], fds[1]);
int msg = 42;
int escritos = 0;
while (1) {
   r = write(fds[1], &msq, sizeof(msq));
  if (r >= 0) {
     printf("Total escrito: %d\n", r, escritos);
     escritos += sizeof(msq);
  } else {
     printf("write fallo con %d\n", r);
     printf("errno was: %d\n", errno);
     perror("perror en write");
     break;
};
close(fds[0]);
close(fds[1]);
```

Tarea: ping-pong

- ✓ Dos procesos: padre e hijo
- Proceso padre envía un mensaje al proceso hijo
- Proceso hijo recibe y contesta
- Ambos procesos terminan



- ¿Cómo se crea un nuevo proceso?
- ¿Cómo se comunican?

pipe(2) - probar

- ¿Qué hace este programa?
- ¿Termina el algún momento?
- ¿Imprime algo?
- Tratar de explicar el comportamiento, con ayuda de pipe(7)
- Ayuda: correr el programa con valgrind

```
int main(int argc, char* argv[]) {
 int fds[2];
 pipe(fds);
 printf("Escritura: %d, lectura: %d\n", fds[0], fds[1]);
 close(fds[0]);
 int msg = 42;
 int escritos = 0;
 while (1) {
   printf("Voy a intentar escribir\n");
   r = write(fds[1], \&msq, sizeof(msq));
   if (r >= 0) {
     printf("Total escrito: %d\n", r, escritos);
     escritos += sizeof(msq);
   } else {
     printf("write fallo con %d\n", r);
     printf("errno was: %d\n", errno);
     perror("perror en write");
     break;
 };
 close(fds[1]);
```

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	40
41	42	43	44	45	46	47	48	49	50
51	52	53	54	55	56	57	58	59	60
61	62	63	64	65	66	67	68	69	70

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	40
41	42	43	44	45	46	47	48	49	50
51	52	53	54	55	56	57	58	59	60
61	62	63	64	65	66	67	68	69	70

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	40
41	42	43	44	45	46	47	48	49	50
51	52	53	54	55	56	57	58	59	60
61	62	63	64	65	66	67	68	69	70

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	40
41	42	43	44	45	46	47	48	49	50
51	52	53	54	55	56	57	58	59	60
61	62	63	64	65	66	67	68	69	70

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	40
41	42	43	44	45	46	47	48	49	50
51	52	53	54	55	56	57	58	59	60
61	62	63	64	65	66	67	68	69	70

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	40
41	42	43	44	45	46	47	48	49	50
51	52	53	54	55	56	57	58	59	60
61	62	63	64	65	66	67	68	69	70

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	40
41	42	43	44	45	46	47	48	49	50
51	52	53	54	55	56	57	58	59	60
61	62	63	64	65	66	67	68	69	70

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	40
41	42	43	44	45	46	47	48	49	50
51	52	53	54	55	56	57	58	59	60
61	62	63	64	65	66	67	68	69	70

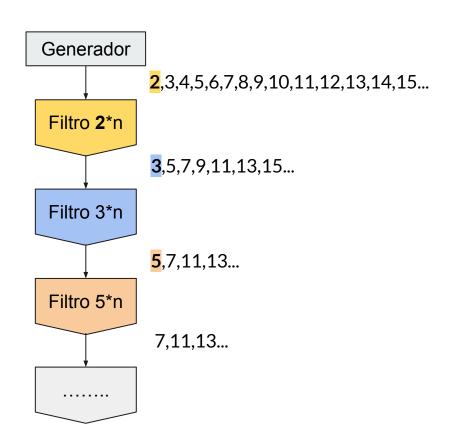
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
11	12	13	14	15	16	17	18	19	20
21	22	23	24	25	26	27	28	29	30
31	32	33	34	35	36	37	38	39	40
41	42	43	44	45	46	47	48	49	50
51	52	53	54	55	56	57	58	59	60
61	62	63	64	65	66	67	68	69	70

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	40
41	42	43	44	45	46	47	48	49	50
51	52	53	54	55	56	57	58	59	60
61	62	63	64	65	66	67	68	69	70

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	40
41	42	43	44	45	46	47	48	49	50
51	52	53	54	55	56	57	58	59	60
61	62	63	64	65	66	67	68	69	70

Tarea: primes

- Imprime los números primos menores o iguales a N
- El primer proceso genera una lista de números consecutivos
 - Se los envía a un proceso "filtro"
- Cada filtro toma el primer valor que recibe,
 y filtra los múltiplos
- Tiene que escalar con el valor de N y no leakear file descriptors



Más recursos

- Páginas de manual (man)
- The Linux Programming Interface de Michael Kerrisk
- The missing semester
 Mastering the tools
- Linux Journey

