

5. 프로세스 간 통신 (IPC)

5.1 파이프 (pipe(), mkfifo())

1. 개요

파이프(pipe)는 프로세스 간 통신(IPC, Inter-Process Communication)을 위한 가장 간단하고 효율적인 메커니즘 중 하나다.

- 한 프로세스에서 데이터를 쓰면, 다른 프로세스가 그 데이터를 읽을 수 있다.
- 파이프는 커널 버퍼를 이용해 데이터를 임시 저장한다.
- 단방향 통신 구조이다. (양방향으로 쓰고 싶으면 파이프 두 개 사용)

파이프는 크게 2가지로 나눌 수 있다:

종류	특징
익명 파이프 (pipe())	부모-자식 프로세스 간 통신에 주로 사용됨
명명된 파이프 (mkfifo())	서로 관계 없는 독립적인 프로세스 간 통신 가능 (파일시스템 경로로 접근 가능)

2. pipe() — 익명 파이프

2.1 함수 원형

```
1 #include <unistd.h>
2
3 int pipe(int pipefd[2]);
```

- pipefd[0] → 읽기용 file descriptor (read end)
- pipefd[1] → 쓰기용 file descriptor (write end)

반환값

- 성공 시 0, 실패 시 -1

2.2 기본 사용 패턴

```
1 Parent creates pipe()
2 fork()
3
4 Parent:
5     writes to pipefd[1]
6
7 Child:
8     reads from pipefd[0]
```

- fork 후 부모와 자식이 각각 다른 쪽의 파이프 끝만 사용하도록 설정 → 나머지 fd는 닫아주는 게 좋음.

2.3 예제

```
1  #include <stdio.h>
2  #include <stdlib.h>
3  #include <unistd.h>
4  #include <string.h>
5
6  int main() {
7      int pipefd[2];
8      char buffer[128];
9
10     if (pipe(pipefd) == -1) {
11         perror("pipe");
12         return 1;
13     }
14
15     pid_t pid = fork();
16
17     if (pid == -1) {
18         perror("fork");
19         return 1;
20     } else if (pid == 0) {
21         // Child process → read
22         close(pipefd[1]); // write end 닫기
23         read(pipefd[0], buffer, sizeof(buffer));
24         printf("Child received: %s\n", buffer);
25         close(pipefd[0]);
26     } else {
27         // Parent process → write
28         close(pipefd[0]); // read end 닫기
29         const char *msg = "Hello from parent!";
30         write(pipefd[1], msg, strlen(msg) + 1);
31         close(pipefd[1]);
32     }
33
34     return 0;
35 }
```

실행 결과

```
1 | Child received: Hello from parent!
```

3. mkfifo() — 명명된 파이프 (FIFO)

3.1 개념

- 파일 시스템 상에 **FIFO special file**을 생성
- 이름을 통해 서로 다른 프로세스가 FIFO를 통해 통신 가능
- 커널 내부에서 파이프처럼 동작 (메모리 버퍼 사용)

3.2 함수 원형

```
1 #include <sys/types.h>
2 #include <sys/stat.h>
3
4 int mkfifo(const char *pathname, mode_t mode);
```

- `pathname`: 생성할 FIFO 파일 경로
- `mode`: 접근 권한 (ex. `0666`)

반환값

- 성공 시 0, 실패 시 -1

3.3 사용 패턴

```
1 mkfifo myfifo
```

```
1 # 터미널1
2 cat myfifo
3
4 # 터미널2
5 echo "hello via fifo" > myfifo
```

→ cat이 **FIFO**에서 데이터 읽음 → 출력됨

3.4 C 코드 예제

writer.c

```
1 #include <stdio.h>
2 #include <stdlib.h>
3 #include <fcntl.h>
4 #include <unistd.h>
5 #include <sys/stat.h>
6 #include <string.h>
7
8 int main() {
9     const char *fifo_path = "myfifo";
```

```

10
11     mkfifo(fifo_path, 0666);
12
13     int fd = open(fifo_path, O_WRONLY);
14     const char *msg = "Hello via FIFO!";
15     write(fd, msg, strlen(msg) + 1);
16     close(fd);
17
18     return 0;
19 }

```

reader.c

```

1  #include <stdio.h>
2  #include <stdlib.h>
3  #include <fcntl.h>
4  #include <unistd.h>
5  #include <sys/stat.h>
6
7  int main() {
8      const char *fifo_path = "myfifo";
9
10     int fd = open(fifo_path, O_RDONLY);
11     char buffer[128];
12     read(fd, buffer, sizeof(buffer));
13     printf("Reader received: %s\n", buffer);
14     close(fd);
15
16     return 0;
17 }

```

실행 순서

```

1  gcc writer.c -o writer
2  gcc reader.c -o reader
3
4  ./reader    # 먼저 실행 → read 대기
5  ./writer    # 실행 → writer가 msg 쓰고 종료

```

결과

```

1  Reader received: Hello via FIFO!

```

4. pipe() vs mkfifo()

구분	pipe()	mkfifo()
생성 대상	프로세스 간 fd 배열	파일 시스템 내 FIFO 파일

구분	<code>pipe()</code>	<code>mkfifo()</code>
통신 범위	부모-자식 등 <code>fork()</code> 로 연결된 프로세스	완전히 독립적인 프로세스 간 가능
지속성	프로세스 종료 시 사라짐	FIFO 파일로 계속 존재
사용 예	간단한 IPC (셸 파이프라인, 프로세스 간 통신)	데몬, 서버-클라이언트 IPC 등

5. 결론 🚀

- `pipe()` 는 프로세스 간 빠른 단방향 통신에 유용.
- `mkfifo()` 는 독립 프로세스 간 IPC에 유용하며 셸에서 사용하기 쉽다.
- `pipe()` 와 `mkfifo()` 는 커널이 제공하는 버퍼 기반 스트림이며, 사용 시 정확한 fd 관리가 중요하다.

5.2 메시지 큐, 세마포어 (System V)

1. 개요

System V IPC (Inter-Process Communication)는 리눅스에서 제공하는 전통적인 IPC 메커니즘 중 하나다.
가장 대표적인 3가지 기능은:

기능	목적
Message Queue	프로세스 간 메시지 교환
Semaphore	프로세스 간 동기화 및 상호 배제
Shared Memory	프로세스 간 메모리 영역 공유

이번에는 그중 **Message Queue, Semaphore** 를 다룬다.
(Shared Memory는 5.3에서 보게 될 내용)

🔴 Part 1: Message Queue (메시지 큐)

2. Message Queue란?

- 커널 내부에 메시지 큐 객체를 만들고, 프로세스끼리 메시지 구조체 단위로 데이터를 주고받음.
- 각 메시지에 **형(type)**이 있어 메시지 분류 가능.

장점

- ✅ 비동기 전송 가능 (sender와 receiver 독립 실행 가능)
- ✅ 메시지의 구조화 가능 (`struct msgbuf` 사용)
- ✅ 커널이 버퍼 관리

3. 관련 함수

```
1 #include <sys/ipc.h>
2 #include <sys/msg.h>
```

함수	역할
msgget()	메시지 큐 생성 / 접근
msgsnd()	메시지 보내기
msgrcv()	메시지 받기
msgctl()	메시지 큐 제어 (삭제 등)

4. 메시지 구조체

```
1 struct msgbuf {
2     long mtype;      // 메시지 타입 (양수)
3     char mtext[128]; // 메시지 본문
4 };
```

- `mtype` → 메시지 종류 식별용 → 수신 시 특정 type만 받을 수 있음.
- `mtext` → 메시지 내용.

5. 예제: 메시지 큐 송/수신

송신 프로그램 (sender.c)

```
1 #include <stdio.h>
2 #include <stdlib.h>
3 #include <sys/ipc.h>
4 #include <sys/msg.h>
5 #include <string.h>
6
7 struct msgbuf {
8     long mtype;
9     char mtext[128];
10 };
11
12 int main() {
13     key_t key = ftok("msgqueuefile", 65);
14     int msgid = msgget(key, 0666 | IPC_CREAT);
15
16     struct msgbuf message;
17     message.mtype = 1;
18     strcpy(message.mtext, "Hello via Message Queue!");
19 }
```

```
20     msgsnd(msgid, &message, sizeof(message.mtext), 0);
21
22     printf("Sent: %s\n", message.mtext);
23
24     return 0;
25 }
```

수신 프로그램 (receiver.c)

```
1  #include <stdio.h>
2  #include <stdlib.h>
3  #include <sys/ipc.h>
4  #include <sys/msg.h>
5
6  struct msgbuf {
7      long mtype;
8      char mtext[128];
9  };
10
11 int main() {
12     key_t key = ftok("msgqueuefile", 65);
13     int msgid = msgget(key, 0666 | IPC_CREAT);
14
15     struct msgbuf message;
16     msgrcv(msgid, &message, sizeof(message.mtext), 1, 0);
17
18     printf("Received: %s\n", message.mtext);
19
20     // 메시지 큐 삭제
21     msgctl(msgid, IPC_RMID, NULL);
22
23     return 0;
24 }
```

실행 순서

```
1 touch msgqueuefile
2 gcc sender.c -o sender
3 gcc receiver.c -o receiver
4
5 ./sender
6 ./receiver
```

결과 예시

```
1 Sent: Hello via Message Queue!
2 Received: Hello via Message Queue!
```

📌 Part 2: Semaphore (세마포어)

1. Semaphore란?

- 프로세스 간 동기화/상호배제를 위한 카운터.
- 커널 내에 존재하며 프로세스들이 원자적으로 값을 조작 가능.

사용 예

- ✅ 임계구역 보호 (Critical Section)
- ✅ 생산자-소비자 문제 해결
- ✅ 프로세스 간 실행 순서 제어

2. 관련 함수

```
1 #include <sys/ipc.h>
2 #include <sys/sem.h>
```

함수	역할
<code>semget()</code>	세마포어 세트 생성 / 접근
<code>semop()</code>	세마포어 조작 (P/V 연산)
<code>semctl()</code>	세마포어 상태 제어 (값 설정, 삭제 등)

3. 기본 구조

- `semget()` → 세마포어 ID 획득
- `semctl()` → 초기값 설정
- `semop()` → P 연산(잠금), V 연산(해제) 실행

4. 예제: 세마포어 동기화

공통 헤더

```
1 #include <sys/ipc.h>
2 #include <sys/sem.h>
3 #include <unistd.h>
4 #include <stdio.h>
5 #include <stdlib.h>
6
7 union semun {
8     int val;
9     struct semid_ds *buf;
10    unsigned short *array;
```



```
11 | };
```

producer.c (V 연산: unlock)

```
1 | int main() {
2 |     key_t key = ftok("semfile", 75);
3 |     int semid = semget(key, 1, 0666 | IPC_CREAT);
4 |
5 |     union semun u;
6 |     u.val = 0;
7 |     semctl(semid, 0, SETVAL, u); // 초기값 0
8 |
9 |     printf("Producer doing work...\n");
10 |    sleep(3);
11 |
12 |    // V 연산 (sem +1)
13 |    struct sembuf op = {0, 1, 0};
14 |    semop(semid, &op, 1);
15 |
16 |    printf("Producer signaled!\n");
17 |
18 |    return 0;
19 | }
```

consumer.c (P 연산: lock)

```
1 | int main() {
2 |     key_t key = ftok("semfile", 75);
3 |     int semid = semget(key, 1, 0666);
4 |
5 |     printf("Consumer waiting for semaphore...\n");
6 |
7 |     // P 연산 (sem -1 → 대기)
8 |     struct sembuf op = {0, -1, 0};
9 |     semop(semid, &op, 1);
10 |
11 |    printf("Consumer proceeding!\n");
12 |
13 |    // 세마포어 삭제
14 |    semctl(semid, 0, IPC_RMID);
15 |
16 |    return 0;
17 | }
```

실행 순서

```
1 touch semaphore
2 gcc producer.c -o producer
3 gcc consumer.c -o consumer
4
5 ./consumer      # consumer 먼저 → 세마포어 대기
6 ./producer      # producer 실행 → 세마포어 signal → consumer 진행
```

결과

```
1 Consumer waiting for semaphore...
2 Producer doing work...
3 Producer signaled!
4 Consumer proceeding!
```

결론

기능	핵심 특징
Message Queue	프로세스 간 메시지 교환 (구조화된 메시지 전달 가능)
Semaphore	프로세스 간 동기화 / 임계구역 보호 (원자적 P/V 연산)

System V IPC는 고전적이지만 여전히 강력한 IPC 메커니즘이며:

- `pipe()`, `mkfifo()` → 단순 스트림 전달
- `Message Queue` → 구조화된 메시지 기반 통신
- `Semaphore` → 동기화 및 상호배제
- `Shared Memory` → 고속 메모리 공유

로 각자 목적에 맞춰 사용하면 된다.

POSIX IPC (`mq_open`, `sem_open` 등)는 System V의 현대화된 대안으로도 사용된다.

5.3 공유 메모리 (`shmget`, `shmat`)

1. 개요

공유 메모리(Shared Memory)는 리눅스에서 **가장 빠른 IPC(Inter-Process Communication)** 방법 중 하나다.

다른 IPC 방법들은 **커널 버퍼를 거쳐 데이터를 전달**하지만, 공유 메모리는 **여러 프로세스가 동일한 메모리 영역을 직접 참조**한다.

특징

- ✓ 매우 빠름 (메모리 접근 비용 수준)
- ✓ 대용량 데이터 공유 가능
- ✓ 명시적 동기화 필요 (별도로 Semaphore 등 사용 권장)

2. 관련 함수

```
1 #include <sys/ipc.h>
2 #include <sys/shm.h>
```

함수	역할
<code>shmget()</code>	공유 메모리 세그먼트 생성 또는 접근
<code>shmat()</code>	공유 메모리를 프로세스 주소 공간에 연결 (attach)
<code>shmdt()</code>	공유 메모리 연결 해제 (detach)
<code>shmctl()</code>	공유 메모리 정보 조회, 삭제 등 제어

3. 기본 흐름

```
1 1 Producer:
2   shmget() → shmat() → 메모리 쓰기 → shmdt()
3
4 2 Consumer:
5   shmget() → shmat() → 메모리 읽기 → shmdt()
6
7 3 마무리: shmctl(IPC_RMID) → 공유 메모리 삭제
```

4. 공유 메모리 구조

```
1 key_t key = ftok("shmfile", 65); // 키 생성
2 int shmid = shmget(key, size, IPC_CREAT | 0666); // 공유 메모리 생성
3 void *ptr = shmat(shmid, NULL, 0); // 프로세스에 attach
```

- 공유 메모리는 **키(key)**를 기준으로 접근한다 (`ftok()` 사용 가능).
- `shmat()` 는 공유 메모리를 **가상 주소 공간으로 매핑**한다 → 일반 포인터처럼 사용 가능.

5. 예제: 공유 메모리를 통한 프로세스 간 데이터 전달

Producer (writer.c)

```
1 #include <stdio.h>
2 #include <stdlib.h>
3 #include <sys/ipc.h>
4 #include <sys/shm.h>
5 #include <string.h>
6
7 int main() {
8     key_t key = ftok("shmfile", 65); // 키 생성
```

```

9      int shmid = shmget(key, 1024, 0666 | IPC_CREAT); // 공유 메모리 생성
10
11      char *str = (char *)shmat(shmid, NULL, 0); // attach
12      printf("Write Data: ");
13      fgets(str, 1024, stdin); // 사용자 입력을 공유 메모리에 저장
14
15      shmdt(str); // detach
16      return 0;
17  }

```

Consumer (reader.c)

```

1  #include <stdio.h>
2  #include <stdlib.h>
3  #include <sys/ipc.h>
4  #include <sys/shm.h>
5
6  int main() {
7      key_t key = ftok("shmfile", 65); // 동일한 키 사용
8      int shmid = shmget(key, 1024, 0666); // 기존 공유 메모리에 접근
9
10     char *str = (char *)shmat(shmid, NULL, 0); // attach
11
12     printf("Data read from memory: %s\n", str);
13
14     shmdt(str); // detach
15     shmctl(shmid, IPC_RMID, NULL); // 공유 메모리 삭제
16
17     return 0;
18 }

```

실행 순서

```

1  touch shmfile
2  gcc writer.c -o writer
3  gcc reader.c -o reader
4
5  ./writer    # 먼저 실행 → 입력 데이터 저장
6  ./reader    # 이후 실행 → 데이터 읽기 + 공유 메모리 삭제

```

결과 예시

```

1  write Data: Hello Shared Memory!
2
3  Data read from memory: Hello Shared Memory!

```

6. 주의 사항

- 공유 메모리는 매우 빠르지만, **동기화가 필요하다**.
→ 여러 프로세스가 동시에 접근하면 **데이터 충돌 가능**
→ 일반적으로 **Semaphore** 등을 같이 사용
- `shmctl(IPC_RMID)` 호출로 공유 메모리를 **명시적으로 삭제**해야 한다.
→ 그렇지 않으면 시스템에 orphan된 공유 메모리가 남는다 (`ipcs -m` 명령으로 확인 가능).

7. `ipcs`, `ipcrm` 명령어

현재 공유 메모리 목록 확인

```
1 | ipcs -m
```

공유 메모리 삭제 (id 확인 후 삭제)

```
1 | ipcrm -m <shmid>
```

8. 결론 🚀

기능	특징
<code>shmget()</code>	공유 메모리 세그먼트 생성/획득
<code>shmat()</code>	공유 메모리 attach → 포인터처럼 사용 가능
<code>shmdt()</code>	detach
<code>shmctl()</code>	삭제, 정보 조회 등

공유 메모리는 매우 빠르고 효율적인 IPC 수단이며,
대용량 데이터 공유, 다중 프로세스 협력 시스템 등에 필수적으로 사용된다.

단점은 명시적 동기화 필요(보통 Semaphore와 같이 사용).

5.4 시그널과 `kill()`, `signal()`

1. 개요

시그널(Signal)은 리눅스/유닉스에서 프로세스 간 비동기적 이벤트 통지를 위한 고전적인 IPC 메커니즘이다.

- 시그널은 커널이 프로세스에게 "무언가가 발생했다"는 알림을 보내는 방식이다.
- 예를 들어, 프로세스가 **Ctrl+C**로 종료될 때 내부적으로 **SIGINT** 시그널이 전송된다.

시그널 사용 예시

- ✔ 프로세스 종료 요청 (kill 명령어)
- ✔ 알람/타이머 시그널
- ✔ 사용자 정의 시그널 → 프로세스 제어/이벤트 통지
- ✔ IPC 구현에서 사용 가능

2. 주요 시그널 종류

시그널	의미
<code>SIGINT</code>	인터럽트 (Ctrl+C)
<code>SIGTERM</code>	정상 종료 요청
<code>SIGKILL</code>	강제 종료 (무조건 종료)
<code>SIGSTOP</code>	프로세스 일시 정지
<code>SIGCONT</code>	정지된 프로세스 재개
<code>SIGALRM</code>	알람 타이머 시그널
<code>SIGUSR1</code> , <code>SIGUSR2</code>	사용자 정의 시그널 (IPC 등에서 많이 사용됨)

→ `man 7 signal` 명령어로 전체 시그널 목록 확인 가능.

3. 관련 함수

`kill()` — 시그널 보내기

```
1 #include <signal.h>
2
3 int kill(pid_t pid, int sig);
```

- `pid`: 대상 프로세스 ID
- `sig`: 보낼 시그널 번호

`signal()` — 시그널 핸들러 설정

```
1 #include <signal.h>
2
3 void (*signal(int signum, void (*handler)(int)))(int);
```

- `signum`: 설정할 시그널 번호
- `handler`: 시그널 발생 시 호출될 함수 포인터

4. 예제: 시그널 핸들링

4.1 시그널 핸들러 등록

```
1  #include <stdio.h>
2  #include <signal.h>
3  #include <unistd.h>
4
5  void sig_handler(int signo) {
6      printf("Received signal %d\n", signo);
7  }
8
9  int main() {
10     signal(SIGINT, sig_handler); // Ctrl+C 처리
11     signal(SIGUSR1, sig_handler); // 사용자 정의 시그널
12
13     printf("PID: %d\n", getpid());
14
15     while (1) {
16         printf("Waiting for signal...\n");
17         sleep(2);
18     }
19
20     return 0;
21 }
```

4.2 실행 예시

```
1  gcc signal_test.c -o signal_test
2  ./signal_test
```

```
1  PID: 12345
2  waiting for signal...
3  waiting for signal...
```

→ 다른 터미널에서:

```
1  kill -SIGUSR1 12345
2  kill -SIGINT 12345
```

→ 출력 예시:

```
1  Received signal 10
2  Received signal 2
```

5. kill 명령어 사용법

프로세스 종료

```
1 kill -SIGTERM <pid>    # 정상 종료 요청 (기본값)
2 kill -9 <pid>           # SIGKILL (무조건 종료)
3 kill -SIGSTOP <pid>     # 프로세스 정지
4 kill -SIGCONT <pid>     # 프로세스 재개
```

6. 주의 사항

- SIGKILL 은 프로세스가 catch 불가 / block 불가 / ignore 불가 → 커널이 무조건 종료
- SIGSTOP 도 마찬가지로 프로세스가 반응 불가 → 강제 정지됨
- 일반적인 시그널들은 signal() 또는 sigaction() 으로 핸들러 설정 가능

7. 고급: sigaction() (더 강력한 대안)

```
1 #include <signal.h>
2
3 int sigaction(int signum, const struct sigaction *act, struct sigaction *oldact);
```

- sigaction() 은 signal() 보다 더 안전하고 기능이 많음
- 재진입 안전, 시그널 블록 설정, 확장 기능 지원

8. 결론 🚀

기능	특징
시그널	비동기적 이벤트 통지
kill()	시그널 전송 (다른 프로세스 또는 그룹에 보냄)
signal()	간단한 시그널 핸들러 설정
sigaction()	고급 시그널 핸들링 (추천)

사용 사례

- ✓ 프로세스 종료 요청
- ✓ 비동기 이벤트 처리
- ✓ IPC에서 lightweight event 통지
- ✓ 타이머 기반 이벤트 구현 (SIGALRM)

5.5 UNIX 도메인 소켓

1. 개요

UNIX 도메인 소켓(Unix Domain Socket, UDS)은 같은 머신 내 프로세스 간 통신(IPC)을 위한 고성능 통신 방법이다.

- 프로세스 간 스트림 또는 데이터그램 전송 가능
- TCP/IP 스택을 거치지 않고 커널 내부 메모리를 통해 직접 데이터 전송 → 매우 빠름
- 주로 클라이언트-서버 구조 IPC에 많이 사용됨 (ex: X 서버, DBMS, docker, systemd 내부 등)

장점

- ✓ 매우 빠른 IPC
- ✓ 신뢰성 있는 스트림 제공 가능 (SOCK_STREAM)
- ✓ 같은 호스트 내에서만 사용 → 보안성 높음
- ✓ 파일 시스템 내의 경로를 통해 소켓 식별 가능

2. 주요 특징

항목	내용
주소 체계	파일 시스템 경로 기반
프로토콜	SOCK_STREAM, SOCK_DGRAM
속도	TCP/UDP보다 훨씬 빠름 (커널 내 복사만 수행)
사용 범위	동일 머신 내 프로세스 간 통신 전용

3. 관련 헤더 및 구조체

```
1 #include <sys/socket.h>
2 #include <sys/un.h>
```

- 주소 구조체:

```
1 struct sockaddr_un {
2     sa_family_t sun_family;    // AF_UNIX
3     char sun_path[108];       // 파일 경로 (NULL 종료 문자열 아님 주의)
4 };
```

4. 프로그래밍 인터페이스

함수	용도
<code>socket()</code>	소켓 생성

함수	용도
<code>bind()</code>	서버 측에서 소켓을 파일 시스템 경로에 바인딩
<code>listen()</code>	서버 측에서 클라이언트 연결 대기
<code>accept()</code>	서버 측에서 클라이언트 연결 수락
<code>connect()</code>	클라이언트 측에서 서버로 연결 요청
<code>send()</code> / <code>recv()</code>	데이터 송수신
<code>close()</code>	소켓 닫기
<code>unlink()</code>	소켓 파일 삭제 (서버 측에서 반드시 해야 함)

5. 예제: UNIX 도메인 소켓 스트림 통신

5.1 서버 프로그램 (server.c)

```

1  #include <stdio.h>
2  #include <stdlib.h>
3  #include <sys/socket.h>
4  #include <sys/un.h>
5  #include <unistd.h>
6
7  #define SOCKET_PATH "my_socket"
8
9  int main() {
10     int server_fd, client_fd;
11     struct sockaddr_un addr;
12     char buffer[128];
13
14     server_fd = socket(AF_UNIX, SOCK_STREAM, 0);
15     if (server_fd == -1) {
16         perror("socket");
17         exit(1);
18     }
19
20     // 소켓 파일 존재 시 삭제
21     unlink(SOCKET_PATH);
22
23     addr.sun_family = AF_UNIX;
24     strcpy(addr.sun_path, SOCKET_PATH);
25
26     if (bind(server_fd, (struct sockaddr*)&addr, sizeof(addr)) == -1) {
27         perror("bind");
28         close(server_fd);
29         exit(1);
30     }
31
32     if (listen(server_fd, 5) == -1) {

```

```

33     perror("listen");
34     close(server_fd);
35     exit(1);
36 }
37
38 printf("Server waiting for connection...\n");
39
40 client_fd = accept(server_fd, NULL, NULL);
41 if (client_fd == -1) {
42     perror("accept");
43     close(server_fd);
44     exit(1);
45 }
46
47 printf("Client connected!\n");
48
49 read(client_fd, buffer, sizeof(buffer));
50 printf("Received: %s\n", buffer);
51
52 write(client_fd, "Hello from server!", 19);
53
54 close(client_fd);
55 close(server_fd);
56 unlink(SOCKET_PATH); // 소켓 파일 삭제
57
58 return 0;
59 }

```

5.2 클라이언트 프로그램 (client.c)

```

1  #include <stdio.h>
2  #include <stdlib.h>
3  #include <sys/socket.h>
4  #include <sys/un.h>
5  #include <unistd.h>
6
7  #define SOCKET_PATH "my_socket"
8
9  int main() {
10     int sock_fd;
11     struct sockaddr_un addr;
12     char buffer[128];
13
14     sock_fd = socket(AF_UNIX, SOCK_STREAM, 0);
15     if (sock_fd == -1) {
16         perror("socket");
17         exit(1);
18     }
19
20     addr.sun_family = AF_UNIX;
21     strcpy(addr.sun_path, SOCKET_PATH);

```

```
22
23     if (connect(sock_fd, (struct sockaddr*)&addr, sizeof(addr)) == -1) {
24         perror("connect");
25         close(sock_fd);
26         exit(1);
27     }
28
29     write(sock_fd, "Hello from client!", 19);
30
31     read(sock_fd, buffer, sizeof(buffer));
32     printf("Received from server: %s\n", buffer);
33
34     close(sock_fd);
35
36     return 0;
37 }
```

6. 실행 절차

컴파일

```
1 gcc server.c -o server
2 gcc client.c -o client
```

실행

1 서버 먼저 실행:

```
1 ./server
```

```
1 server waiting for connection...
```

2 클라이언트 실행:

```
1 ./client
```

3 결과 예시

서버 측:

```
1 client connected!
2 Received: Hello from client!
```

클라이언트 측:

```
1 Received from server: Hello from server!
```

7. 주의 사항

- 서버 측에서 소켓 파일(`my_socket`)을 반드시 `unlink()`로 삭제해줘야 한다.
 - 그렇지 않으면 다음에 `bind()` 시 `Address already in use` 오류 발생.
- **AF_UNIX 주소 체계는 로컬 파일 시스템 경로 기반이다** → 외부 네트워크로는 통신 불가.
- 통신 성능은 TCP보다 훨씬 빠르며, 대규모 IPC 시스템에서 많이 사용됨.

8. 결론 🚀

기능	특징
UNIX 도메인 소켓	커널 내부에서 매우 빠른 프로세스 간 통신
SOCK_STREAM	TCP와 같은 연결지향 스트림 통신 지원
SOCK_DGRAM	UDP와 같은 비연결 데이터그램 통신 도 가능
파일 기반 주소	파일 시스템 경로를 주소로 사용 (AF_UNIX)
사용 사례	DBMS, systemd, Docker, X Window System 등

👉 실습

명명된 파이프를 통한 채팅 시뮬레이터

1. 목표

- 서로 다른 터미널 2개에서 채팅 가능하도록 구현
- **명명된 파이프**(`mkfifo`) 사용
- A → B 방향용 FIFO, B → A 방향용 FIFO 총 2개 사용 (양방향 통신 구현)

구성:

```
1 | FIFO1 (fifo_AtoB) : A → B 방향
2 | FIFO2 (fifo_BtoA) : B → A 방향
```

양쪽 프로세스는 각각 **쓰기용 FIFO**, **읽기용 FIFO**를 사용해서 채팅 수행.

2. 준비 단계

FIFO 생성

```
1 | mkfifo fifo_AtoB
2 | mkfifo fifo_BtoA
```

또는 코드 내에서 `mkfifo()` 호출로 생성 가능.

3. 코드 예제

3.1 chat_A.c (A 유저용 프로세스)

```
1  #include <stdio.h>
2  #include <stdlib.h>
3  #include <fcntl.h>
4  #include <unistd.h>
5  #include <string.h>
6
7  #define FIFO_SEND "fifo_AtoB"
8  #define FIFO_RECV "fifo_BtoA"
9
10 int main() {
11     int fd_send, fd_recv;
12     char buffer[128];
13
14     // FIFO open
15     fd_send = open(FIFO_SEND, O_WRONLY);
16     fd_recv = open(FIFO_RECV, O_RDONLY);
17
18     if (fd_send == -1 || fd_recv == -1) {
19         perror("open");
20         return 1;
21     }
22
23     printf("=== Chat A ready ===\n");
24
25     while (1) {
26         // 사용자 입력 → 전송
27         printf("A: ");
28         fgets(buffer, sizeof(buffer), stdin);
29         write(fd_send, buffer, strlen(buffer));
30
31         // 상대방 메시지 수신
32         int n = read(fd_recv, buffer, sizeof(buffer) - 1);
33         if (n > 0) {
34             buffer[n] = '\0';
35             printf("B: %s", buffer);
36         }
37     }
38
39     close(fd_send);
40     close(fd_recv);
41
42     return 0;
43 }
```

3.2 chat_B.c (B 사용자 프로세스)

```
1  #include <stdio.h>
2  #include <stdlib.h>
3  #include <fcntl.h>
4  #include <unistd.h>
5  #include <string.h>
6
7  #define FIFO_SEND "fifo_BtoA"
8  #define FIFO_RECV "fifo_AtoB"
9
10 int main() {
11     int fd_send, fd_recv;
12     char buffer[128];
13
14     // FIFO open
15     fd_send = open(FIFO_SEND, O_WRONLY);
16     fd_recv = open(FIFO_RECV, O_RDONLY);
17
18     if (fd_send == -1 || fd_recv == -1) {
19         perror("open");
20         return 1;
21     }
22
23     printf("=== Chat B ready ===\n");
24
25     while (1) {
26         // 사용자 입력 → 전송
27         printf("B: ");
28         fgets(buffer, sizeof(buffer), stdin);
29         write(fd_send, buffer, strlen(buffer));
30
31         // 상대방 메시지 수신
32         int n = read(fd_recv, buffer, sizeof(buffer) - 1);
33         if (n > 0) {
34             buffer[n] = '\0';
35             printf("A: %s", buffer);
36         }
37     }
38
39     close(fd_send);
40     close(fd_recv);
41
42     return 0;
43 }
```

4. 실행 순서

1 FIFO 준비

```
1 mkfifo fifo_AtoB
2 mkfifo fifo_BtoA
```

2 컴파일

```
1 gcc chat_A.c -o chat_A
2 gcc chat_B.c -o chat_B
```

3 실행 (2개 터미널 사용)

- 터미널1:

```
1 | ./chat_A
```

- 터미널2:

```
1 | ./chat_B
```

5. 사용 예시

```
1 터미널1:
2
3 === Chat A ready ===
4 A: Hello B!
5 B: Hello A!
6
7 터미널2:
8
9 === Chat B ready ===
10 B: Hello A!
11 A: Hello B!
```

6. 주의 사항

- 양방향 통신 시 FIFO 2개 필요 → 한 FIFO는 읽기용, 다른 하나는 쓰기용으로 사용
- `read()` 호출은 블록(blocking) 호출 → 상대방이 먼저 write할 때까지 대기
- `fgets()` 는 개행 문자까지 입력받으므로 출력 시 줄바꿈 자동 포함됨

7. 정리 🚀

요소	구현 내용
FIFO 사용	<code>mkfifo()</code> , <code>open()</code> , <code>read()</code> , <code>write()</code>
양방향 통신	FIFO 2개 필요 (한쪽은 write, 다른쪽은 read)
채팅 시뮬레이터	간단한 IPC 데모로 유용

명명된 파이프는 이렇게 간단한 채팅 프로그램 외에도:

- ✅ 로그 전송용
- ✅ 이벤트 통지용
- ✅ 가벼운 클라이언트-서버 IPC 등에 널리 사용된다.

공유 메모리 기반 계산기

1. 목표

- **Producer 프로세스(사용자)**가 계산할 데이터를 **공유 메모리에 쓰고**
- **Consumer 프로세스(계산기)**가 공유 메모리에서 데이터를 읽어서 계산 후 결과를 다시 공유 메모리에 씀
- 사용자는 결과를 다시 읽음

→ 아주 간단한 **계산기 클라이언트-서버 구조 IPC** 예제

2. 설계

공유 메모리 구조 설계

```
1 struct shm_data {
2     int operand1;
3     int operand2;
4     char operator;
5     int result;
6     int ready;    // producer → consumer 전달 flag (1: data ready)
7     int done;     // consumer → producer 결과 완료 flag (1: done)
8 };
```

통신 흐름

```
1 1 Producer (client):
2   operand1, operand2, operator → 공유 메모리에 기록
3   ready = 1 설정 → consumer가 읽도록 알림
4   done == 1 될 때까지 대기 → 결과 읽기
5
6 2 Consumer (server):
7   ready == 1 될 때까지 대기 → 데이터 읽기
8   계산 후 result 기록
9   done = 1 설정 → producer에 결과 알림
```

3. 코드 예제

3.1 shared.h (공통 헤더)

```
1 #ifndef SHARED_H
2 #define SHARED_H
3
4 #include <sys/ipc.h>
5 #include <sys/shm.h>
6 #include <sys/types.h>
7
8 #define SHM_KEY 0x1234
9
10 struct shm_data {
11     int operand1;
12     int operand2;
13     char operator;
14     int result;
15     int ready;
16     int done;
17 };
18
19 #endif
```

3.2 Producer (calculator_client.c)

```
1 #include "shared.h"
2 #include <stdio.h>
3 #include <stdlib.h>
4 #include <unistd.h>
5
6 int main() {
7     int shmid = shmget(SHM_KEY, sizeof(struct shm_data), 0666 | IPC_CREAT);
8     if (shmid == -1) {
9         perror("shmget");
10        return 1;
11    }
```

```

12
13     struct shm_data *data = (struct shm_data *)shmat(shmid, NULL, 0);
14
15     while (1) {
16         printf("Enter operand1 operator operand2 (ex: 3 + 5), or 0 q 0 to quit:\n");
17         scanf("%d %c %d", &data->operand1, &data->operator, &data->operand2);
18
19         if (data->operator == 'q') {
20             data->ready = 0;
21             data->done = 0;
22             break;
23         }
24
25         data->ready = 1;
26         data->done = 0;
27
28         // wait for result
29         while (data->done == 0) {
30             usleep(1000); // sleep 1ms
31         }
32
33         printf("Result: %d\n", data->result);
34     }
35
36     shmdt(data);
37
38     return 0;
39 }

```

3.3 Consumer (calculator_server.c)

```

1  #include "shared.h"
2  #include <stdio.h>
3  #include <stdlib.h>
4  #include <unistd.h>
5
6  int main() {
7      int shmid = shmget(SHM_KEY, sizeof(struct shm_data), 0666 | IPC_CREAT);
8      if (shmid == -1) {
9          perror("shmget");
10         return 1;
11     }
12
13     struct shm_data *data = (struct shm_data *)shmat(shmid, NULL, 0);
14
15     printf("Calculator server started.\n");
16
17     while (1) {
18         // wait for data ready
19         while (data->ready == 0) {
20             usleep(1000); // sleep 1ms

```

```

21     }
22
23     if (data->operator == 'q') {
24         printf("Quit signal received. Exiting.\n");
25         break;
26     }
27
28     printf("Received: %d %c %d\n", data->operand1, data->operator, data->operand2);
29
30     switch (data->operator) {
31         case '+':
32             data->result = data->operand1 + data->operand2;
33             break;
34         case '-':
35             data->result = data->operand1 - data->operand2;
36             break;
37         case '*':
38             data->result = data->operand1 * data->operand2;
39             break;
40         case '/':
41             if (data->operand2 != 0)
42                 data->result = data->operand1 / data->operand2;
43             else
44                 data->result = 0; // Error handling: divide by zero
45             break;
46         default:
47             data->result = 0;
48             break;
49     }
50
51     data->ready = 0;
52     data->done = 1;
53 }
54
55 shmdt(data);
56 shmctl(shmid, IPC_RMID, NULL); // 공유 메모리 삭제
57
58 return 0;
59 }

```

4. 실행 순서

컴파일

```

1 gcc calculator_client.c -o client
2 gcc calculator_server.c -o server

```

실행

- 터미널1:

```
1 | ./server
```

- 터미널2:

```
1 | ./client
```

예시 동작

```
1 | 터미널2 (client):
2 |
3 | Enter operand1 operator operand2 (ex: 3 + 5), or 0 q 0 to quit:
4 | 3 + 5
5 | Result: 8
6 |
7 | Enter operand1 operator operand2 (ex: 3 + 5), or 0 q 0 to quit:
8 | 7 * 9
9 | Result: 63
```

```
1 | 터미널1 (server):
2 |
3 | Calculator server started.
4 | Received: 3 + 5
5 | Received: 7 * 9
```

5. 주의 사항

- **ready / done 플래그를 이용한 단순 동기화** → 다중 프로세스 환경에서는 **Semaphore**로 개선 필요
- 이 예제는 매우 기본 구조 → 실전에서는 반드시 **race condition 방지** 고려해야 함
- **shmctl(IPC_RMID)** 호출로 서버 종료 시 공유 메모리 삭제 수행 (안 하면 시스템에 남아 있음 → `ipcs -m`으로 확인 가능)

6. 결론 🚀

구성 요소	역할
Shared Memory	계산 데이터 및 결과 공유
ready flag	producer → consumer 알림
done flag	consumer → producer 알림
동작 방식	client는 계산 요청 / server는 결과 응답

이런 방식으로 고속 IPC 기반 계산기 서비스를 쉽게 구현 가능하다.

signal()로 인터럽트 처리 프로그램

1. 목표

- 시그널 핸들러를 등록해서 **Ctrl+C (SIGINT)** 시그널을 처리
- 기본적으로 **Ctrl+C 누르면 프로세스가 종료**되지만,
signal() 을 사용하면 우리가 원하는 동작을 수행할 수 있다.
- 예제에서는 SIGINT 수신 시 **"인터럽트 발생!" 메시지 출력** 후 계속 동작하도록 만들어볼게.

2. 기본 구조

```
1  #include <stdio.h>
2  #include <signal.h>
3  #include <unistd.h>
4
5  void sigint_handler(int signo) {
6      printf("\n인터럽트 발생! (SIGINT)\n");
7  }
8
9  int main() {
10     // SIGINT 핸들러 등록
11     signal(SIGINT, sigint_handler);
12
13     printf("프로그램 실행 중... (Ctrl+C로 인터럽트 시그널 테스트)\n");
14
15     while (1) {
16         printf("작업 수행 중...\n");
17         sleep(2);
18     }
19
20     return 0;
21 }
```

3. 동작 설명

- signal(SIGINT, sigint_handler); → **SIGINT 발생 시 sigint_handler() 호출하도록 등록**
- 사용자 Ctrl+C 입력 → 커널이 프로세스에 SIGINT 전달 → sigint_handler() 실행
- 프로그램은 종료되지 않고 계속 동작 (원래는 Ctrl+C 누르면 바로 종료됨)

4. 실행

컴파일

```
1 | gcc sigint_example.c -o sigint_example
```

실행

```
1 | ./sigint_example
```

터미널 출력 예시

```
1 | 프로그램 실행 중... (Ctrl+C로 인터럽트 시그널 테스트)
2 | 작업 수행 중...
3 | 작업 수행 중...
4 | 작업 수행 중...
5 |
6 | ^C
7 | 인터럽트 발생! (SIGINT)
8 | 작업 수행 중...
9 | 작업 수행 중...
10 | ...
```

→ Ctrl+C 눌러도 프로그램 종료 안 됨 → 대신 핸들러 동작

5. 확장: 여러 번 인터럽트 시 종료

예를 들어 처음 2번은 메시지만 출력, 3번째 Ctrl+C 시 종료하도록 만들 수도 있다:

```
1 | #include <stdio.h>
2 | #include <signal.h>
3 | #include <unistd.h>
4 |
5 | volatile sig_atomic_t count = 0;
6 |
7 | void sigint_handler(int signo) {
8 |     count++;
9 |     printf("\n인터럽트 발생! (SIGINT), count = %d\n", count);
10 |
11 |     if (count >= 3) {
12 |         printf("3번 인터럽트 수신 → 프로그램 종료\n");
13 |         _exit(0); // 안전한 종료
14 |     }
15 | }
16 |
17 | int main() {
18 |     signal(SIGINT, sigint_handler);
19 |
20 |     printf("프로그램 실행 중... (Ctrl+C로 인터럽트 시그널 테스트)\n");
```

```

21
22     while (1) {
23         printf("작업 수행 중...\n");
24         sleep(2);
25     }
26
27     return 0;
28 }

```

동작 예시

```

1  |  시작업 수행 중...
2  |  작업 수행 중...
3  |  ^C
4  |  인터럽트 발생! (SIGINT), count = 1
5  |  작업 수행 중...
6  |  ^C
7  |  인터럽트 발생! (SIGINT), count = 2
8  |  작업 수행 중...
9  |  ^C
10 |  인터럽트 발생! (SIGINT), count = 3
11 |  3번 인터럽트 수신 → 프로그램 종료

```

6. 정리 🚀

요소	설명
<code>signal()</code>	시그널 핸들러 등록
<code>SIGINT</code>	Ctrl+C → SIGINT 발생
핸들러 함수	시그널 수신 시 커널이 호출해줌
응용	안전한 인터럽트 처리, 사용자 정의 동작 수행 등

`signal()` + **SIGINT** 핸들링은:

- ✅ 안전한 프로그램 종료
- ✅ 프로세스 상태 저장 후 종료
- ✅ "정지 금지" 기능 구현 (임베디드 등에서 많이 사용)
- ✅ 인터랙티브 프로그램 제어 등에서 매우 유용하다.