은영체제가 IPC (Interprocess Communication)를 재하게 된 에 는 무엇인가?

프로세스들의 구소 관간은 완전히 보리되어 있어서, 두 프로세스 사이에는 코드를 제외한 어떤 메딸리 공간도 응위되지 않는다. 프로세스가 다른 프로세스의 메모리에 집단할 수 없게 때문에, 응용 프로그램 수준에서 두 프로세스 사이의 동신은 불가능하다. 운명체제 커녕은 프로세스들이 서로 동신할 수 있는 방법을 지용하는데, 이늘 파오 라고 한다.

2. IPC의 방법 없이 프로세스들이 서로 테이터 흑은 정보를 주고받을 수 있는가? 있다면 어떻게 없다면 외?

IPC 방법은 코딩이나 디버길이 어렵고 통신에 따른 더러 와테의 존재한다.

IPC 방법은 코딩이나 디버길이 어렵고 통신에 따른 더러 와테의 존재한다.
따라서 최근에는 거의 사용하지 않아며, 코딩하기 쉽고 통신에 따른 와테리그가
작은 멀티스레딩 방법을 사용한다.

3 신호 핸들러는 왜 반드시 사용자 모드에서 실행되는가?

선호 한트러는 사용자가 작성한 코드이다. 이 때, 신호 한트러가 커딜 모드에서 생명될 경우 커널 명역의 코드를 바로 환란 수 있게 된다. 만약 신뢰성이 얼머지는 코드를 작성했을 경우 커널 코드가 바로 실행되어서 시스템 진체가 훼손될 수 있는 가능성이 있다. 따라서 신호 한트러는 사용자 오드메서 실행되어나 한다.

4. 신호 한문건을 등록하는 시스템 호험과 신호를 보내는 시스템 호찰은 무엇인가?

신호 핸들러를 등록하는 시스템 호출로는 Signal (înt sig, void (*handler)(int)) 가 있다. 미는 handler() 할수를 sig 변화의 신호 핸들러고 등록하는 것이다.

신호를 보내는 시스템 호클로는 Kill 와 Taise 가 있다. 먼저, kill (pid-t pid, in) 는 pid 변호의 프로세스에게 Sig 신호를 보내는것이다. 다음으로 haise (int sig)는 자기자신에게 Sig 신호를 보내는 함수로, 성을 소개트 프로그램의 경우 선명 kill (getpid(), sig)와 동일하며, 멀리스레드 프로그램의 경우 pthiead-kill (pthread-self(), sig)와 동일하다.

5. 也計 球部 跳 邵 也 한 한 한 사 신 한 사 시 한 선명하다.

첫째, 신호을 수신한 프로세스가 현재 스케쥴링을 기다리는 건비상태에 있는 약이다. 프로세스는 커딜에 의해 스케쥴링되어 살행되기 바로 직전 사용자 오드메서 신한 핸들러를 실행한다.

들께, 프로네스가 어떤 것이든 성관없이 시스템 호텔의 실행을 마친후 커밀모드에서 사용자 모드로 바뀌고 프로세스의 사용자 코드로 돌아가기 직건에 신호 한탈지를 실행된다.

6. 신호를 보내는 즉시 수신 프로세스가 신호를 받는가? 그렇다면 그 아유를 설명하고, 그렇지 않아면 또 그 아유를 설명하다.

신호가 발생한 즉시 프로세스의 신호 핸들러가 실행되는 것은 이니다. 신호 발생과 신호 핸들러 실형 사이에는 시간 차가 존개한다.

프로네스에서 이무 시스텔 호텔이라도 실행된 후 사용자 용도로 돌아갈 때, 혹은 커널 스케럴러가 실행할 프로세스를 선택하며 사용자 용도로 바군 후, 사용자 코드카 실행되기 전에 신문 핸들러가 실행된다. 또, 신호 핸들러는 커밀에서 수신 프로세스를 스케쥴 할 때반 실행된다. 그러므로 프로세너가 현재 입결적 대기 상태로 집단된 경우, 임즐릭이 플로필 때까기 한번 신호는 처리되기 못한 상태로 있게된다. 이. 부모 자신 프로세스 사이에서 데이터를 구고받기 위해 가장 유용한 IPC 방법은? 응유메요리, 신호, 역명의 파이프, 뒤FO 공에서 여연 것이며, 그 이유는 무엇인가?

부모 기선 프로세스 관계에서 가장 유명한 IPC 방법은 익명 파이프이다. 부용기 자생을 FOPK()로 생성하는 경우 스텍, 환경병사 등을 상속받게 된다. 그렇게서 파일 디스크립터도 존재한다. 파일 디스크립터에는 익명 파이프의 정보도 포함되어 있어서 부모라 자식은 익명 파이프는 공유한다. 뛰FO는 복용 자식 간에도 이용이 가능하나 별도의 파이프 생성구운을 추가해주어야 하며, 익명 파이프와 다르게 커널 내 뛰FO 파일 공간이 추가적으로 할당되기 때문에 부용 자식 간 테이터를 주고 받는 경우에는 익명 파이프에 비해 효율적이지 못하다.

공류에요리는 사용지 여덕에 별도의 공산은 취기전도 한당해야 하며 공류에요리를 구현하는 코드는 파이뜨에 비해 복합하다. 신호는 별도의 신호 취임을 위한 점비가 필요하고 장미원에 많은 표현을 가살할 수 없어 봐요 자식간 데이러가 다양한 경우 존물객이지 못하다.

8. 이명의 파이프라 커FO 의 차이점을 271의만 들어보다.

의명이 파이프는 부용 프로세스와 자식 프로세스 간 파일 디스크립터를 통해 통신하므로 파이프 이름이 없는 반면에 뒤FD는 서로 우란한 프로세스를 사이의 홍산들 하게 되므로 파일 이름을 가기고 있다. 또, 의명의 파이프는 파이프의 향 끝안에서 부모 자식 간 파일 디스크립터를 상혀받았기에 읽고 쓰는 것이 동시에 가능하나 이름을 가긴 파이프는 향끝안에서 읽고 쓰기가 동시에 불가능하다. 따라서 읽기 쓰기 모든 들 중 하나로 선택해서 사용하다 한다.

9. 멀리스레임된 이용하다 다중작업을 개발할수 있다면, IPC를 이용하며 프로세스 사이에 통신리는 방반인 필요없는 깃발까? 필요 있다고 생각하면 시계를 들어 설명하고, 필요 있다고 생각하는 그 이유를 설명하다.

[PC 는 프너비스와 프로서스간 동신방법을 정의한 게임이지만 소레드라 중시에 필요한 경우에도 필요하다. 물론 필리 소세도 환경에서 소레드를 간 동신문 프로세스 성성, 컨텍스트 스위함에 의해 성성되는 많은 오버헤드가 발생화는 것을 줄여주기 때문에 [PC의 문제점을 허갈허출수 있다. 라지만 A 프로세스의 소레드가 B. 프로세스의 스레드를 참고해야하는 경우에는 IPC가 필요하다. 데를 들어 웨데서 화원가업을 해야한다고 가정해영자. 이라 같은 경우에 web container 내 Servict 과 database 간 데이터 승수신이 필요하다. 구체적으로 소켓이거 파이프를 이용해 포트션을 맞추고 연결하는 등의 PC 동신 와경이 필요하다. 이라고 소레드가 특정 소레드의 소핵 공간에 대한 정보가, 필요한 경우 [PC를 구한하다 정보 공유를 할 필요성이 있다

10. 문위에요리, 신호, 파뜨를 사용하는 IPC 프스크게임을 위해 필요한 지스템 호텔 함수를 듣고 각각 한 결석 간단히 설명하라.

强制图别则是 好到 建 小母 建 营管可以中.

Shm-open()은 공유이외리 객체를 설심하거나 이미 존재하는 공규데오리 객체를 연다. ftruncate()는 공유에오라의 크기를 지정한다. mmap()은 공유메오라의 이번지 부터 의본도 바이트 안큼을 현재 프로세스의 주소 공간에 어떻하여, 공유 에오리를 역세스할 수 있는 주소를 리한다. munmap()은 공유에요리 때병을 해제한다. close()는 공유메요리를 닫아 연결을 끊는다. 마지막으로 최加 unlink()는 공유메요리의 이슬을 제계하여 완전히 때병다. 리지만, 현재 공유 메요리를 사용하고 있는 프로세스가 있다면 (참소 가용하다 / 이상) 모두 존료 시 까지 공유메요리를 없어지 않고 한다.

心产 다음과 같은 시스템 칼럼수들이 있다.

Signal (Int sig, Void (* handler)(int))는 handler() 함수를 sig 변화의 신호의 팬들건도 등측한다. traise (Int sig)는 프로세스 자신이나 스레트 자신에게 Sig 시호를 보는 등측한 팬들건가 있다면, 펜들건을, 있다면 디포프값을 실행시킨다. kill (Pid-t pid, Int sig)는 pid 변화의 프로세스에게 sig 시호를 보면다. Pause()는 프로세스가 신호를 수신한 때까지 대기한다.

아지막으로 파이프는 다음과 같은 사사템으로 함을 있다.

P(PE() 는 프로세스 사이 테이터 용신물 위한 단방함 의명 파이프를 생성한다.

The mkfifo (const char* pathname, mode-t mode) 는 pathname 이름으로

Mode 의 용트로 작동하는 이름을 가진 양방함 FFFO를 생성한다. apan()은

FFO() 의 해당 파일명과 특성용드를 지정해서 된다. head()/write()는

파이프를 일기나 쓴다. 그리고 close()는 프로세스가 파이프에 접근하는 파일

디스크심티를 닫고가 할 때 사용한다.