그. 윤영제제를 자신의 말로 간단히 정의해봐.

윤덩제제는 사용자에게 GUI 등의 환경을 제공하구고, 컴퓨터 자원들을 독점적으로 권리하는 시스템 쇼프트웨어이다. 따라서 사용자와 하드웨이 간 인터페이스의 역할은 한다. 세부적으로는 사용자는 시스템 호클과 같은 인터페이스를 통해 운영체제 영역에 집근할 수 있고, 하드웨이는 인터업트라 같은 인터페이스를 통해 운영에게에 집단할 수 있다.

2. 운영체제가 자원을 관리하여 성취하고가 하는 목적은 무엇인가?

운명체제는 가원을 득점적으로 만리하는 소프트웨어이다.

이의 같은 비타적이고 독점적인 기원 관리는 여러방면에서 목적이 있다.

먼지 효율성 흑면에서 보자. CPU, 메모리, 압축 강치 등 여러 자원들 유럽에 따라 보유하여 관리를 하기 때문에 효율성이 항상된다. 다음은 은명체제가 관리하는 자원 관리의 종뉴이다. 프로세스 자원 관리에서는 작업시간을 활당하게 우년당은 부터하는 등 효율적으로 각업이 실행되도록 한다. 메모리 관리에서는 메모리 공간을 할당하고 화가하는 등 전체 에멀리 기억공간을 효율적으로 사용한다. 파일관리는

파일이 생성, 4세, 변경,유지 등을 별도로 관리한다. 입찰력 강치 역시 별5의 스케뉼링으로 여러가기 압찰력 장치를 관리하고 제어한다.

그 다음은 편의성 측면이다. 사용자로 하때금 컴퓨터에 대한 내부지식을 다 말지 另证 計戶에에 記할 수 있게 한다.

바지막으로 운영체에와 사용자 형벽간 분리는 보안적 흑면에서 우수하다. 小岛小 对 对是时 在巴里午 农工 四岛口叶、

3. 운영제재의 기능을 5가지만 말해보라.

연명체계는 컴퓨터 사람이 편리성을 높이고 기원관리의 효율성을 높이지 위해 여러 기능들을 가지고 있다. 첫째, 프로세스 / 프로세서 관리 둘째, 퍼모리 관리, 셋째, 파일 관리 넷째, 장치 관리 다섯째. 보안.

수. 만일 운영체제가 없는 시스템에서 제풀리케이션이 하드웨어 처원을 마음대로 활용하게 되면 어떤 문제가 발생할 수 있는지 간단히 실명하라.

만일 사용자 형력과 유명체제가 가기는 커널 영력이 분리되지 않고 이를리 케이션 리 라드웨이불 자원을 접근하려고 하면 자원이 순상될 수 있다.

어른 들어, 공사에 여러 사용자나 프로그램이 파일을 만들려고 할 때, 각 사용자들은 각 하는 디스크의 빈 곳을 찾아 지장을 해야하는데 이을 구체적으로 아는데 한계가 있어서 같은 디스크 엉덩에 파일을 만들게 될 명우 파일 데이터가 훼손될 수 있다. 있어서 같은 디스크 엉덩에 파일을 만들게 필요성이 챙긴다. 사용가 덩덩과 따라서 지원을 배타적, 독점적으로 관리할 구체의 필요성이 챙긴다. 사용가 덩덩과 건강 영역을 본리하고 커널 영역에서 직접 입출력을 제어하고 처리를 하면 자체을 개설 영역을 본리하고 커널 영역에서 직접 입출력을 제어하고 처리를 하면 자체을 더 효율적으로 관리할 수 있으며 사용자가 하드 디스크의 내부 구호를 알지 못해도 더 효율적으로 관리할 수 있으며 사용자가 하드 디스크의 내부 구호를 알지 못해도 지원할당을 받을 수 있다. 또한, 엄덕한 영역 구분을 못해 움을 프로그램의 페이터 자원활당을 받을 수 있다. 또한, 엄덕한 영역 구분을 못해 움을 프로그램의 페이터 자원활당을 받을 수 있다. 또한, 엄덕한 영역 구분을 못해 움을 프로그램의 페이터 자원활당을 받을 수 있다. 또한, 엄덕한 영역 구분을 못해 움을 프로그램의 페이터 자원활당을 받을 수 있다. 또한, 엄덕한 영역 구분을 못해 꿈을 프로그램의 페이터 자원활당을 받을 수 있다. 또한, 엄덕한 영역 구분을 못해 꿈을 프로그램의 페이터 자원활당을 받을 수 있다. 또한, 엄덕한 영역 구분을 못해 꿈을 프로그램의 페이터 지원활성이 보안적으로도 뛰어나다.

5. 다중 프로그레임이 도입된에 따라 컴퓨터 가설은 세흡기 극복해야 할 많은 문제들을 직면하게 되었다. 어떡한 것들이 있는지 간단함 소개하라.

기존의 바치 은명체제와 베치 처리 시스템은 한번에 하나의 프로그램을 메모리에 로입하며 실행시키기 때문에 다인의 노는 시간 (Idle time)이 활발했다. 따라서 컴퓨터 시스템의 처리물을 높으고가 더리 프로그램을 메모리에 올려왔고 프로그램을 실행하다가 되어가 발생하면 메모리에 로입된 다른 프로그램을 실행사라는 방식인 다음프로그래의 방식이 발생하면 메모리에 로입된 다른 프로그램을 실행사라는 방식인 다음프로그래의 방식이 도입되었다. 너리 프로세스들을 당시에 관리해야 함께 따라 몇몇 문제들이 심었다. 지원에, 너리 프로세스들을 당시에 메모리에 올려놓아야 하기 때문에 베치 시스템에서 전쟁에, 너리 프로세스들을 당시에 메모리에 올려놓아야 하기 때문에 베치 시스템에서 사용했던기 보다 큰 메모리가 필요하다.

到

둘째, 각 프로그램을 메모라이 어느거리에 복을 것이며 프로그램에 할당할 메모리의 크기에 따한 기준, 몇개에 프로그램을 로딩하는 것이 합리적인지 등의 메모리 빨리관리가 필요하다. 셋째, 한 개최 프로그램만 메모리에 요즘하는 것이 아니다 보니 다른 프로그램에 에게 할당된 메모리 공간을 침범하는 덕우가는 것을 수 있으므로 메모리를 보호하는 방법이 필요하다. 「낫지지, 메모리에 로딩된 어떤 프로그램을 먼저 실행시킬기 결정하는 CPU 스케/슐링과-실행 중인 프로그램의 상태 (Context)를 제작하는 컨텍스트 스위상이 중요해졌다.

다섯째, 지/O 강치가 요청받은 입찰력이 끝았다면 이를 알리기위한 방법이 필요한데, 따라서 인터립트에 대한 개념이 도입되었다.

다신째, 더리 포크그램이 동시에 실행되면서 동일한 자원을 사용할 수 있게 되므로 자원이 상태가 바뀌지자는 동의 문제가 생긴다. 따라서 등기화에 따한 문제가 생겼다.

일곱께, 교학상대가 발생한다. 만약 프로그램이 자원 수를 소유한 상태에서 프로그램 그가 소유한 자원 B를 사용하고가 요청한다. 등사에 프로그램 그는 자원 B를 소유한 상태에서 지원 A의 사용을 요청하는 경우, 두 프로그램은 서울 상대가 소유한 자원을 요청하면서 무한정 대가 하게 된다.

6. 사원할 군명체에에서 사원활의 뜻은 무엇인가?

사람할이란 더리 프로세스들이 CPU를 사용하는 시간을 나누어서 사용하도록 하는 의미이다.
시원할 은명체제는 메모리에 요당된 모든 프로그램을 1초 혹은 100 ms 등 동일한
시간 간격으로 나누어 돌아 전에서 CPU를 할당하이 (alle time (노노시간) 을 줄이는
시간 간격으로 나누어 돌아 전에서 CPU를 할당하이 (alle time (노노시간) 을 줄이는
원회에 게이다. time slice는 이약 짧지 때문에 프로그램은 일을 처리하는데
크게 방해 받지 않고 많은 프로그램들을 당시에 실형시킬 수 있다. 아마 끝은 처리는
크게 방해 받지 않고 많은 프로그램들을 당시에 실형시킬 수 있다. 아마 끝은 처리는
보건에게 바른 응답을 줄 수 있다는 데 장점이 있다. 다중 처리 방식 헤셔는
프로세스를 최대한 많이 메모리에 들은 작업의 효율을 높이고자 하였지만
사용할 처리 방식에서는 응답시간을 최소화하는 데 목적이 있다.

기. 내장 프로프그래의 방식의 클런은 컴퓨터의 발전에서 이번 변화를 가지고 있는가?

내장 프로그래의 방식의 출턴이 가지는 가장 큰 의다는 컴퓨터를 하드웨어와 쇼프트웨어로 분리하여 보기 시작했다는 점이다. 이전 고정 프로그램 방식의 컴퓨터에서는 CPU와 메모리의 배명이 분명치 않았다. 하나요 뒤섞여 있었고 하드웨어의 쇼프트웨어의 개명이 없었다. 하지만 내장 프로그램 컴퓨터는 CPU와 메모리, 이력장치, 클럭장치리는 하드웨어의 구요 를 분명히 하고, 프로그램은 업적 장치를 통해 메모리에 로당하여 실험자인다. 실험할 프로그램을 메모리에 담고 CPU가 포르그램을 실행시키는 방식으로 중작한다. 에와 끝은 방식은 프로그램을 제어하고 수정하는데 프리션을 주게 되었다. 기존 고정 프로그램 방식에서 제어 수서를 변경하려면 장비를 다시 베선테야 하므로 네란물적이였다. 하지만 내장 프로그래의 방식이 도립으로 프로그램 부정이 편하여 비로적 간단하게 제어할 수 있게 되었다.