

# 핵심 운영체제

## 03 메모리



# 목차

—  
운영체제가 메모리를  
관리하는 방법에 대해서  
알아봅니다.

- 01 메모리 관리의 개념
- 02 가상 메모리
- 03 페이징(Paging)
- 04 세그멘테이션(Segmentation)



01

# 메모리 관리의 개념

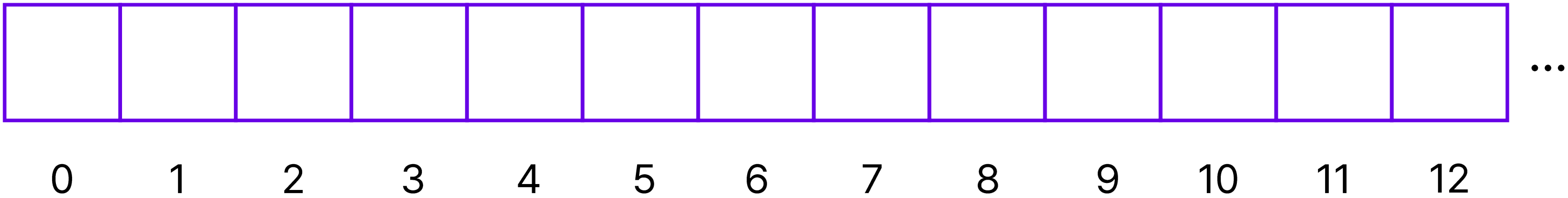


### ④ 메모리 관리의 개념

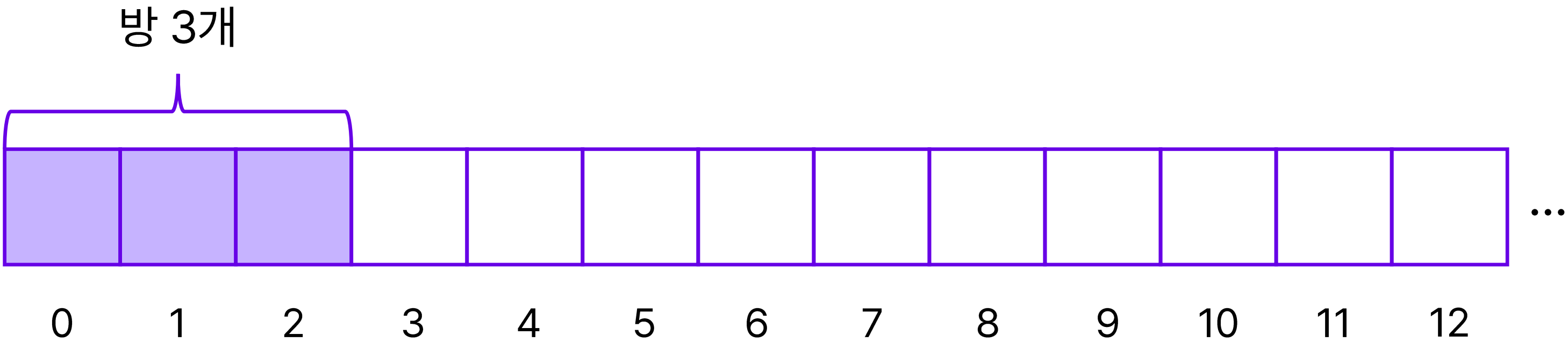
프로그램들이 잘 실행될 수 있도록 메모리를 할당하고, 해제하는 작업

- 각 프로그램의 리소스를 보호해야 한다.
- 여러 프로세스가 동시에 실행될 수 있도록 메모리 공간을 제공해야 한다.

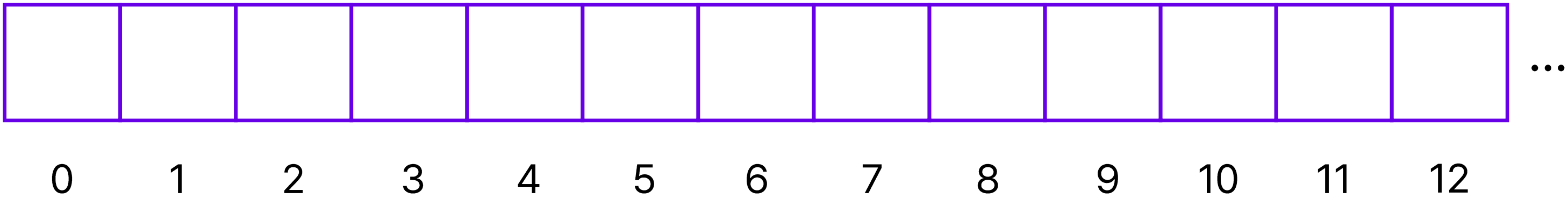
④ 메모리의 주소 (memory address)



☑ 메모리 할당 (memory allocation)



☑ 메모리 해제 (memory release)



연속 할당과 불연속 할당

연속 할당  
(continuous allocation)

1	1	1	4
4	4	4	7
7	7	7	7

한 손님에게는 연속된 방번호로 방을 주기

불연속 할당  
(Noncontiguous allocation)

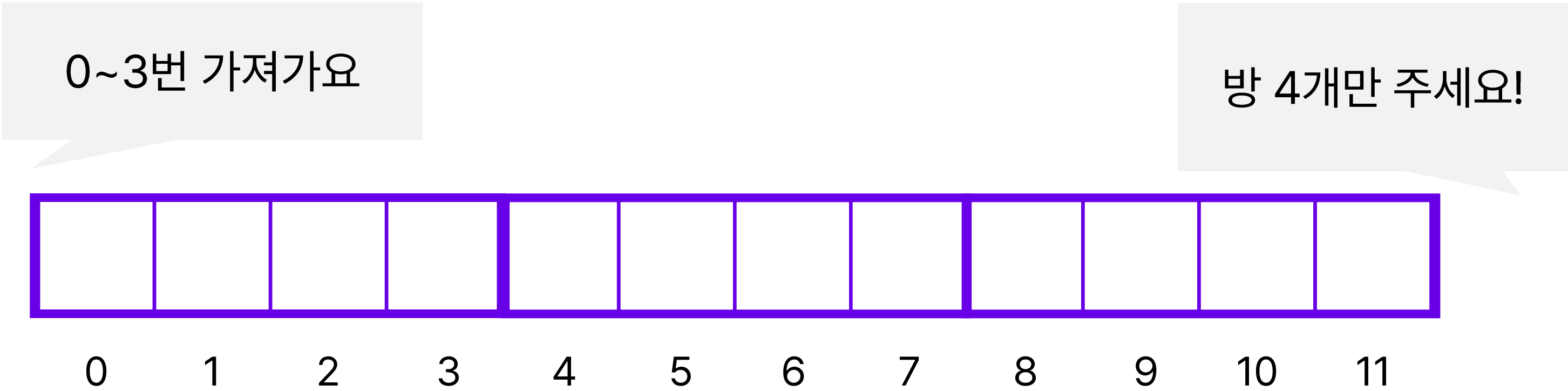
1	2	2	3
2	1	1	7
3	7	7	1

방 번호에 상관없이 제공하기



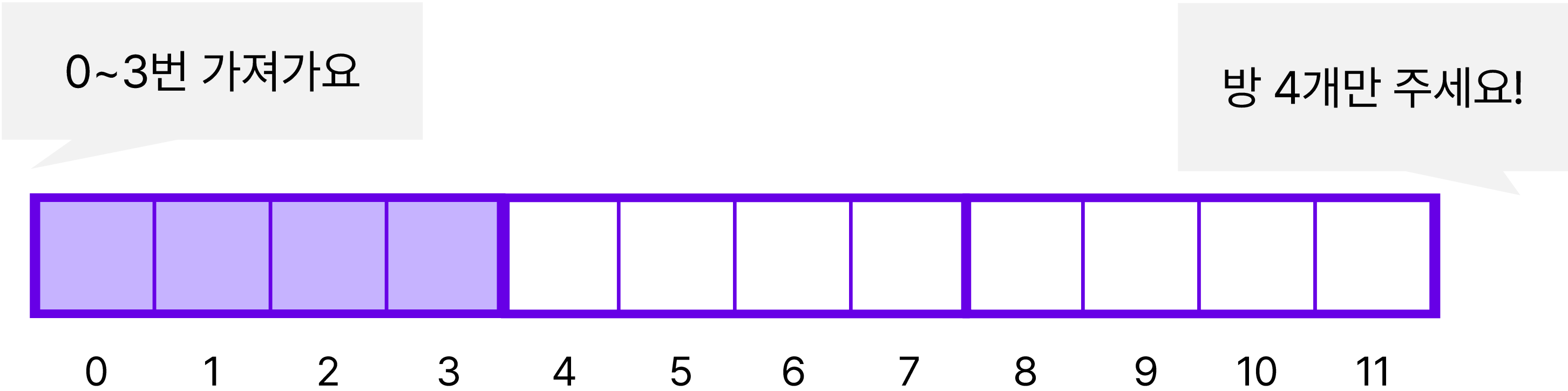
고정 분할 방식

미리 방을 고정된 길이로 나눠 놓고 손님에게 주는 방식



고정 분할 방식

미리 방을 고정된 길이로 나눠 놓고 손님에게 주는 방식

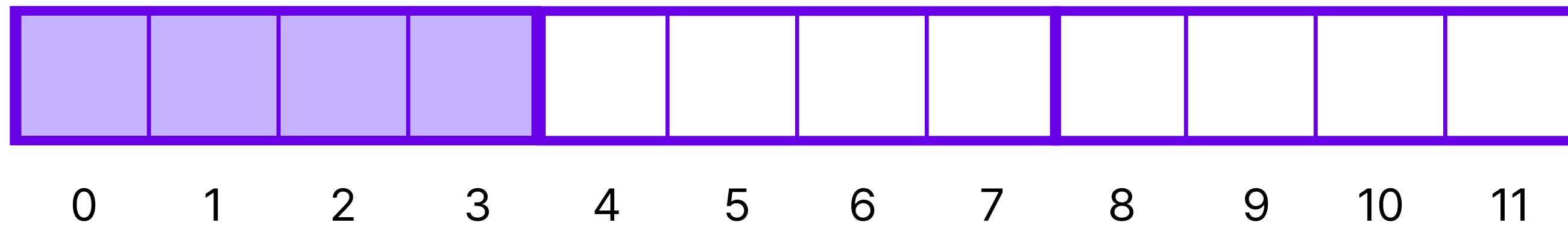




## ☑ 고정 분할 방식

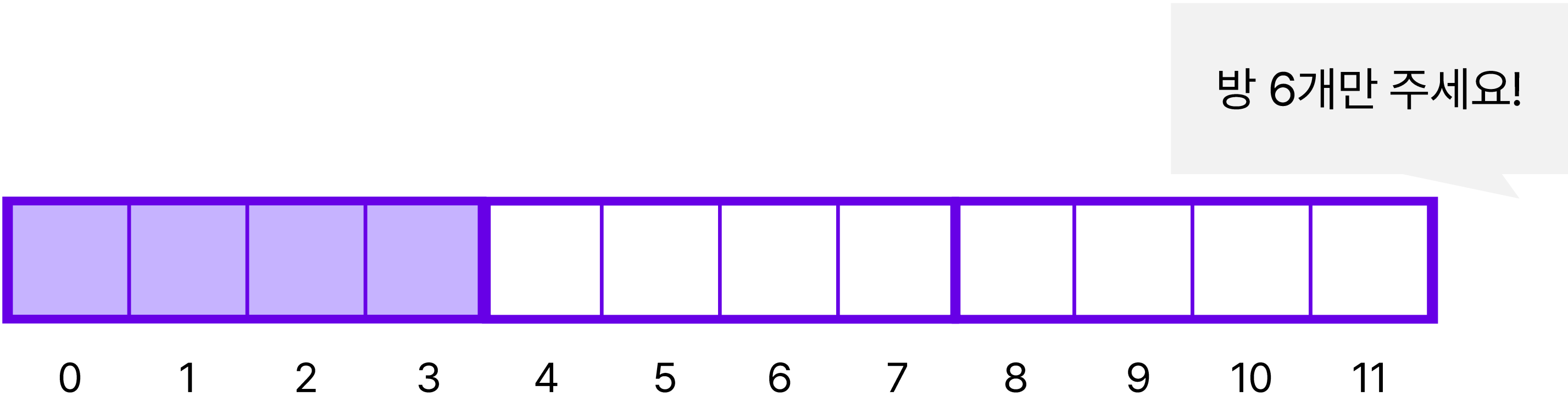
## 미리 방을 고정된 길이로 나눠 놓고 손님에게 주는 방식

## 방 6개만 주세요!



외부 단편화

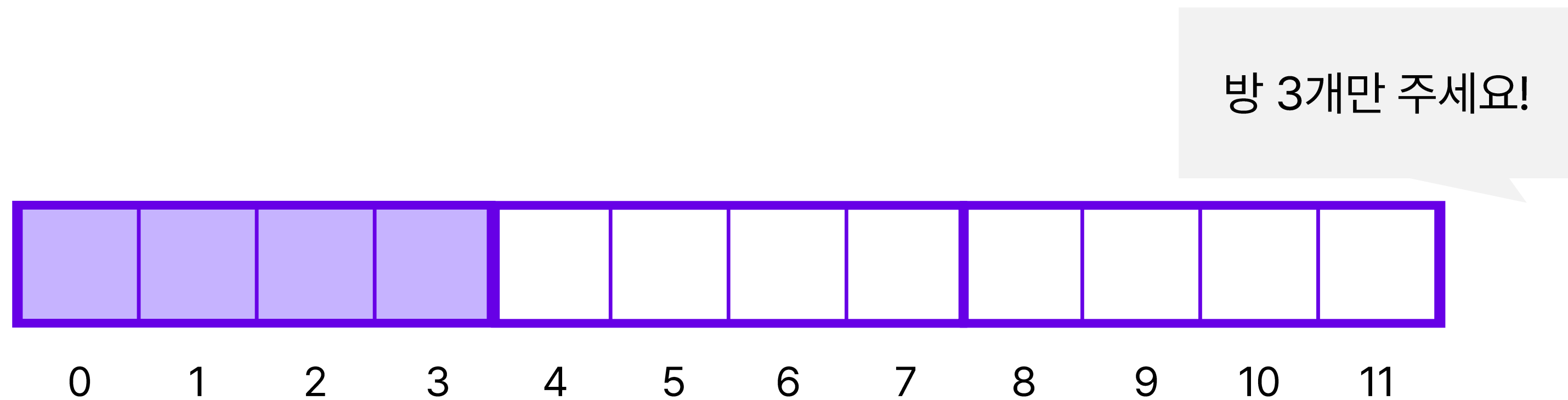
방은 충분히 남지만 규칙 때문에 방을 줄 수 없는 상태





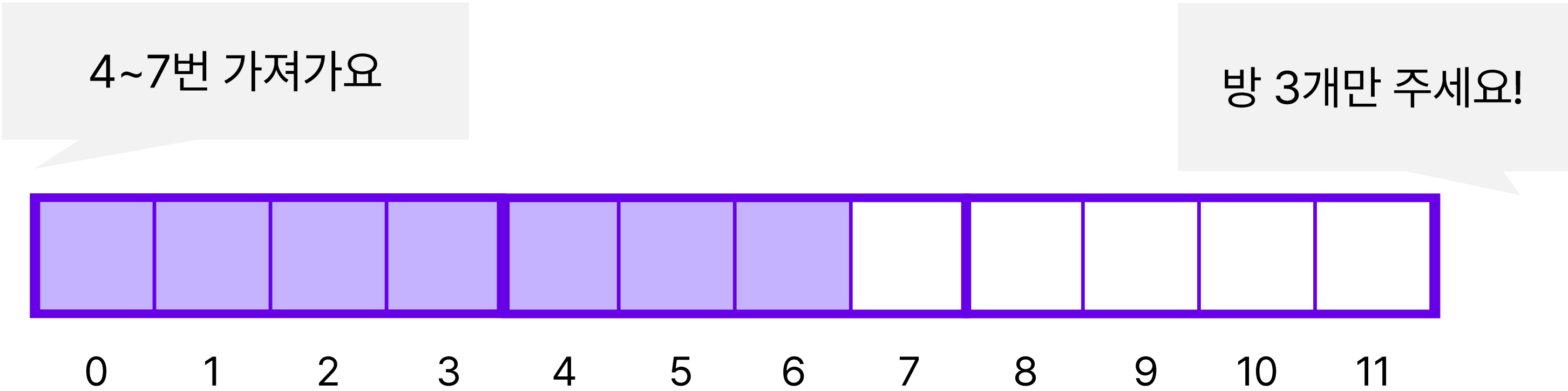
## ☑ 고정 분할 방식

## 미리 방을 고정된 길이로 나눠 놓고 손님에게 주는 방식



고정 분할 방식

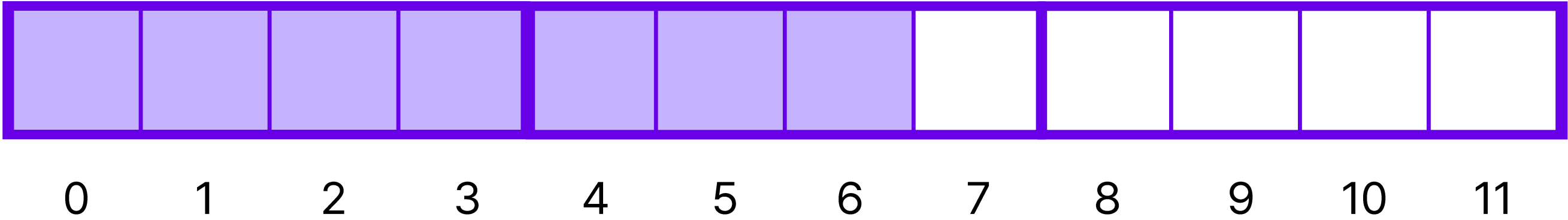
미리 방을 고정된 길이로 나눠 놓고 손님에게 주는 방식





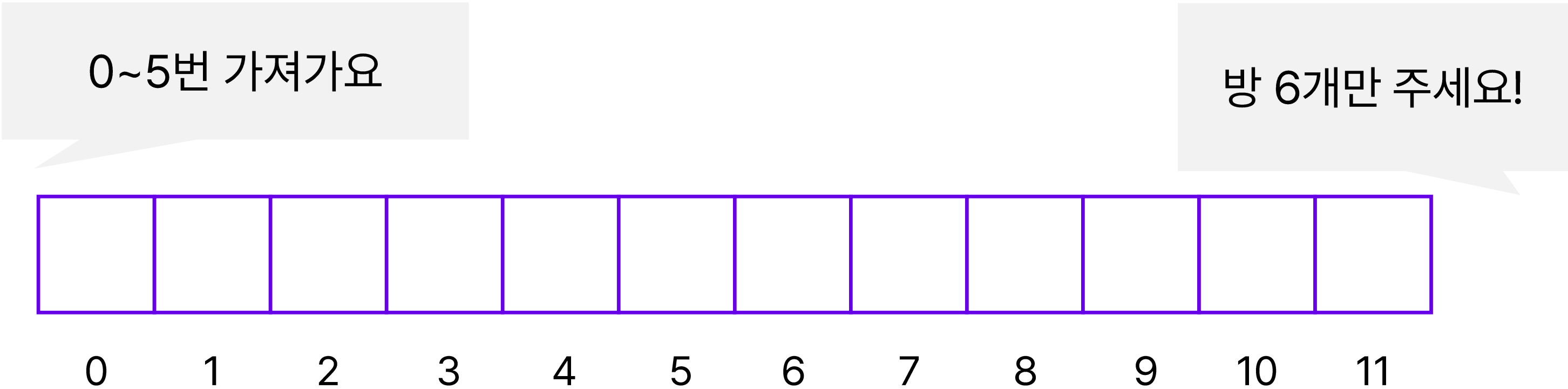
☑ 내부 단편화

할당은 해주었지만 사용하지 않고 남는 공간이 발생



가변 분할 방식

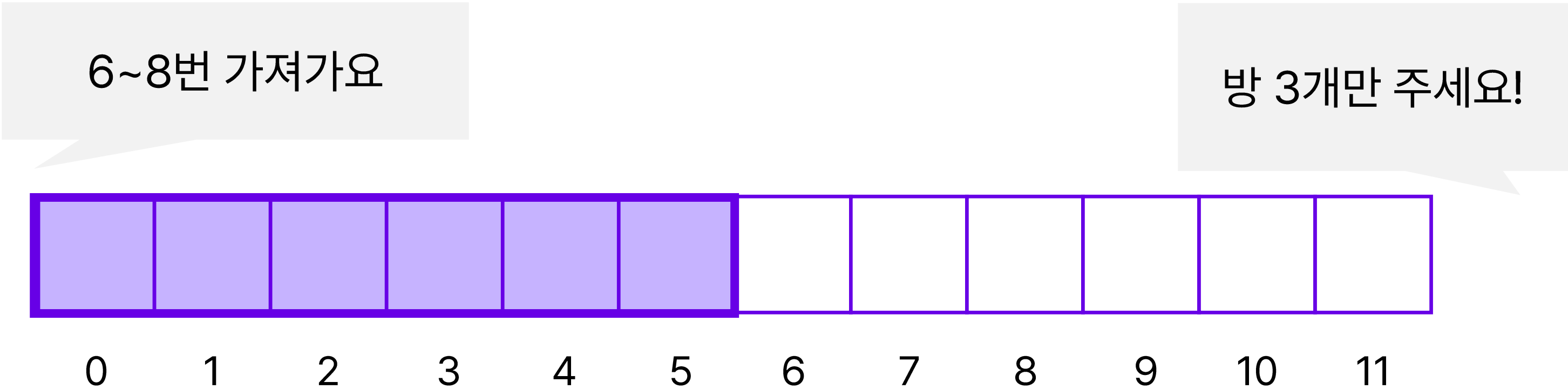
손님마다 다른 방 길이를 받도록 하는 방식





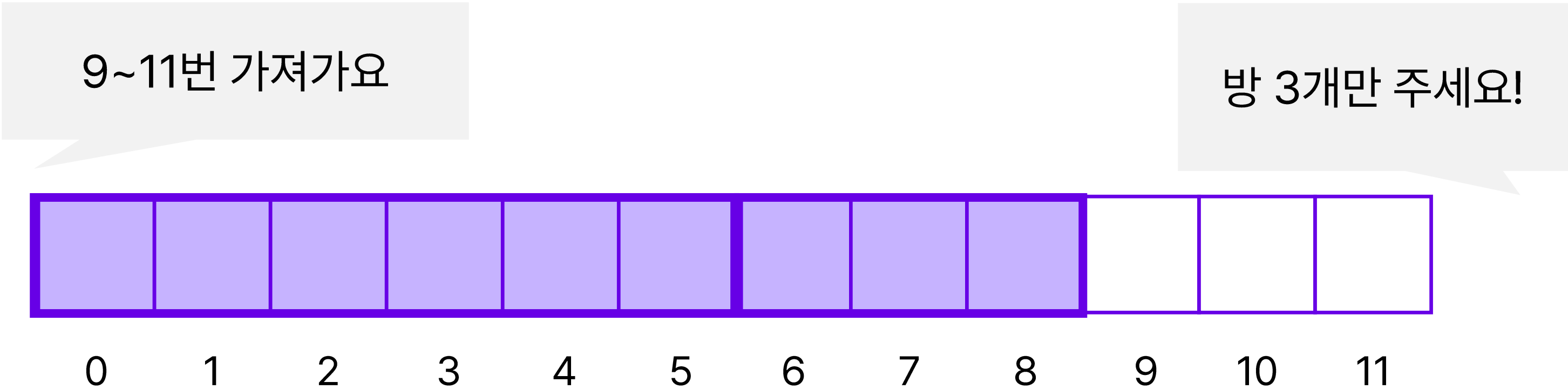
가변 분할 방식

손님마다 다른 방 길이를 받도록 하는 방식



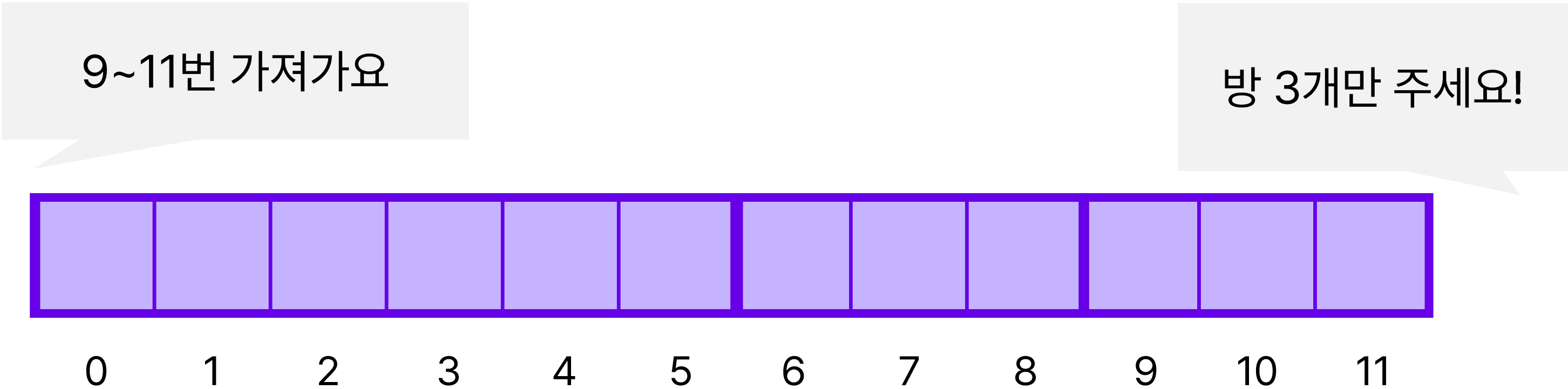
가변 분할 방식

손님마다 다른 방 길이를 받도록 하는 방식



가변 분할 방식

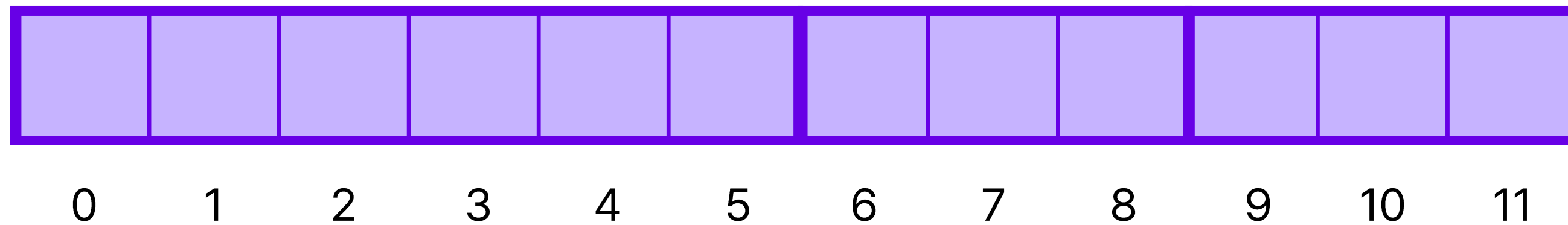
손님마다 다른 방 길이를 받도록 하는 방식





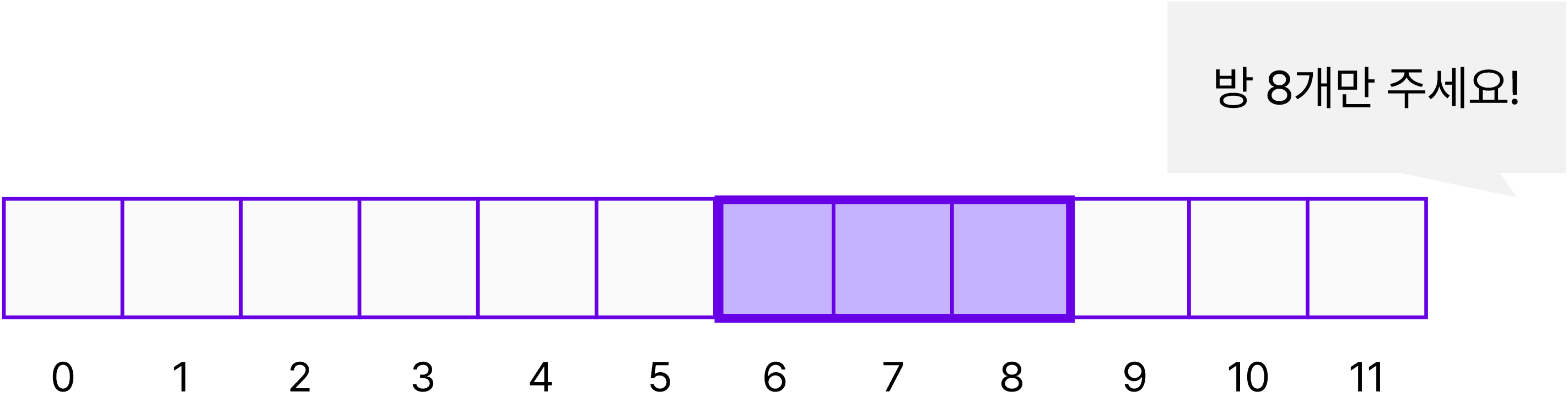
## 가변 분할 방식

## 내부 단편화가 발생하지 않는다



가변 분할 방식

외부 단편화는 여전히 발생한다



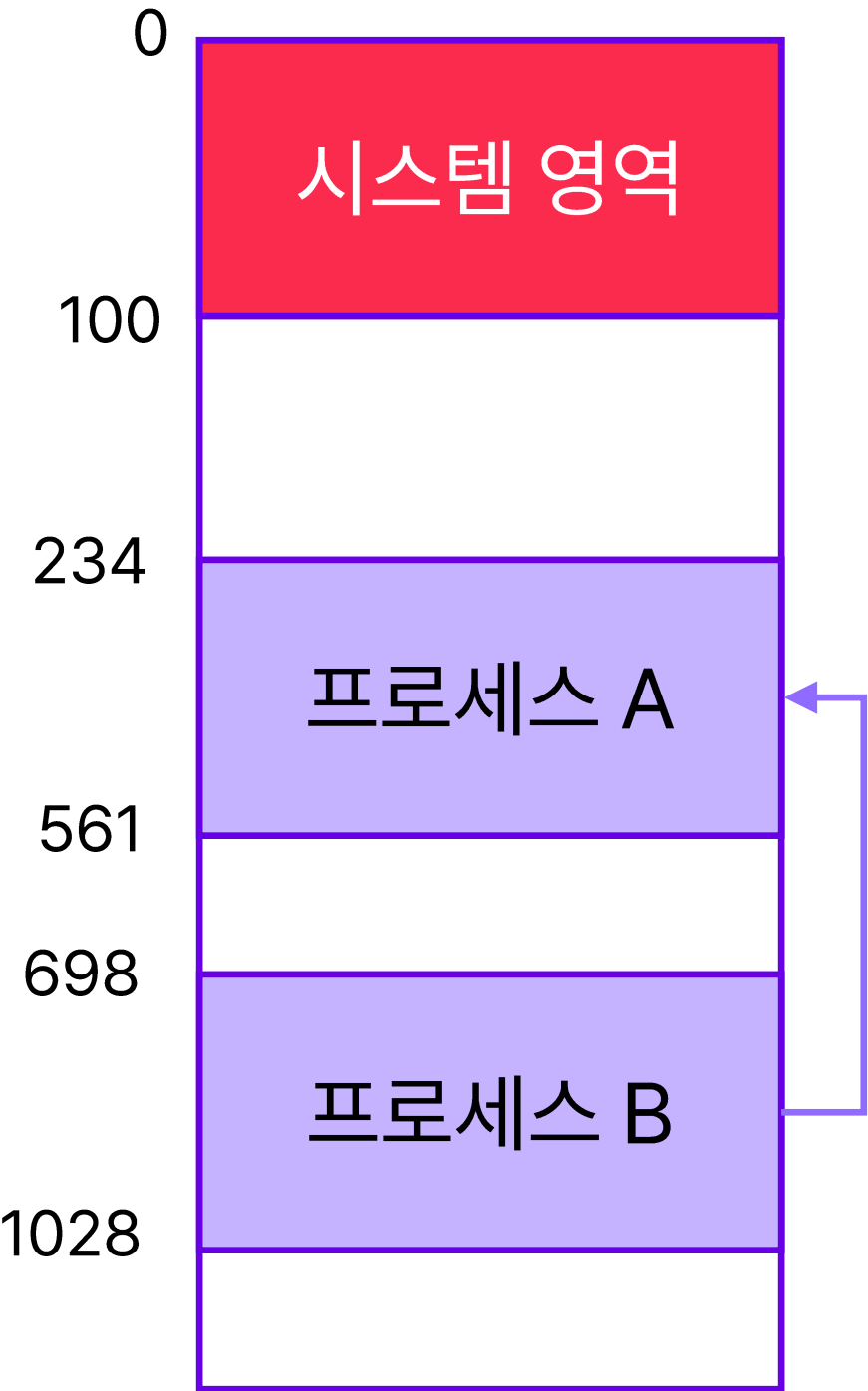


02

# 가상 메모리



가상 메모리가 필요한 이유



잘못된 주소에 데이터를 삽입

가상 메모리가 필요한 이유



너무 좁은데...

### ④ 가상 메모리의 개념

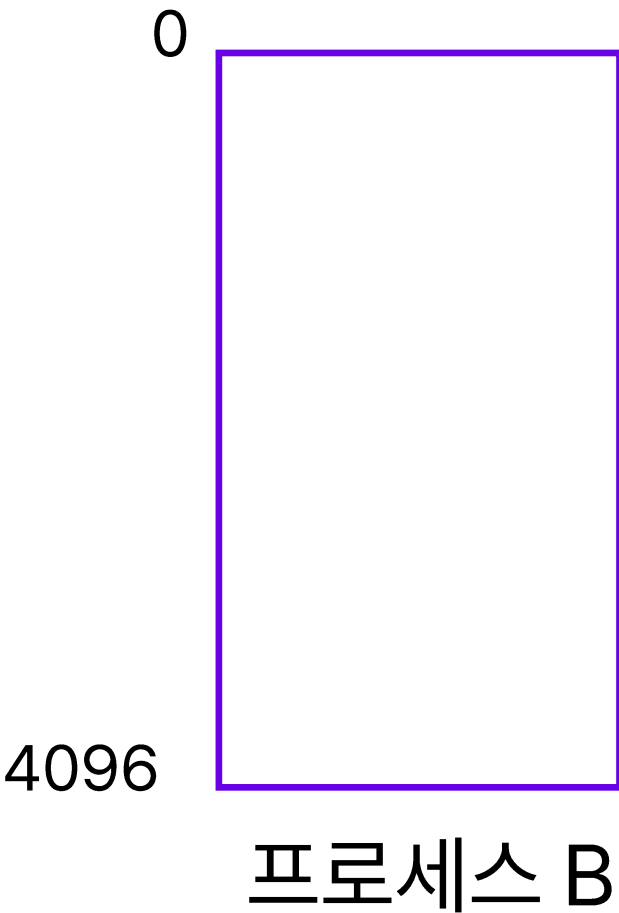
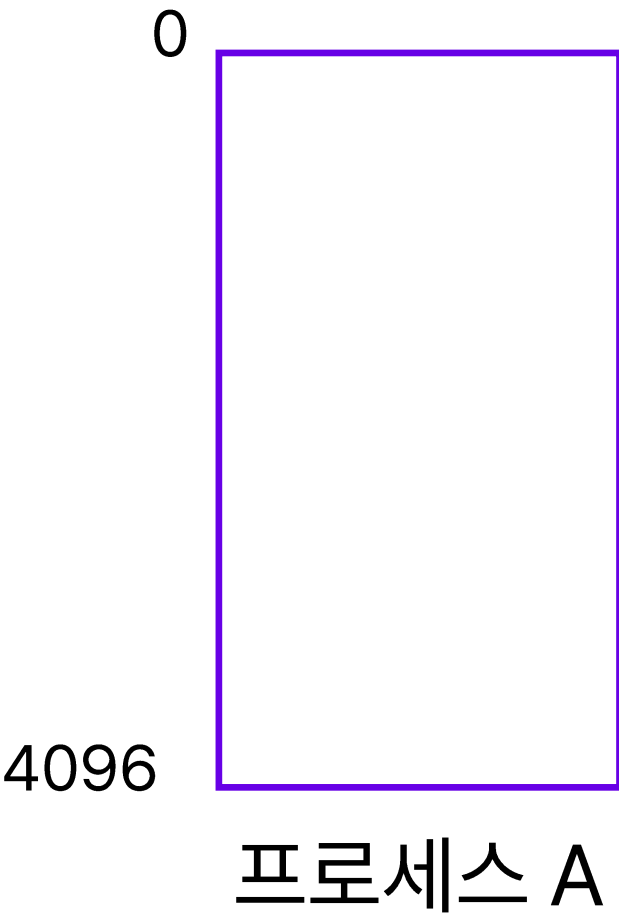
실제 물리적 주소가 아닌 가상의 주소인  
논리적 주소를 프로세스가 사용

- 모든 프로세스가 고정된 주소를 가질 수 있도록 한다.
- 실제 물리적인 주소는 운영체제만 접근할 수 있어 리소스를 보호한다.
- 보조 기억 장치 일부를 메모리처럼 사용할 수 있도록 한다.



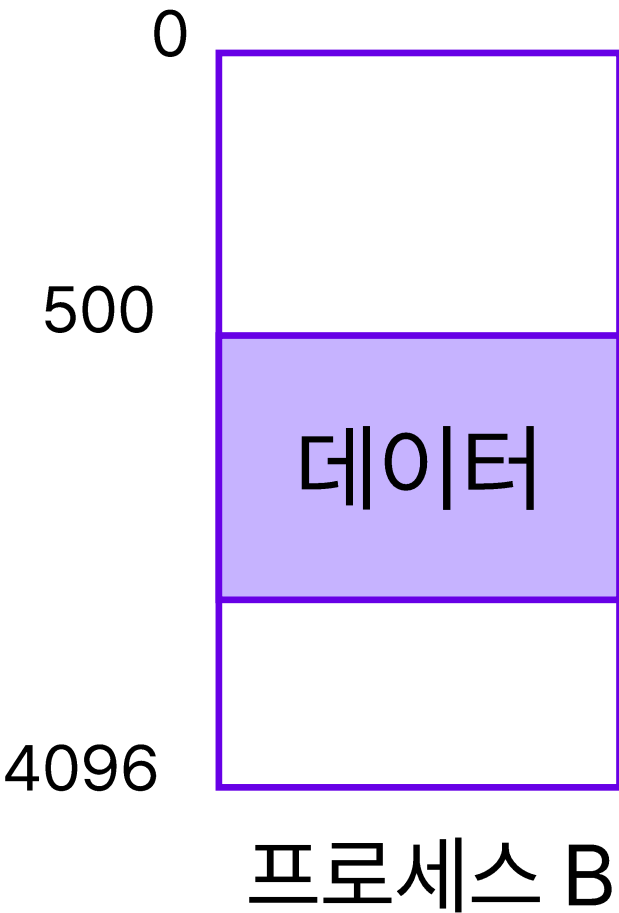
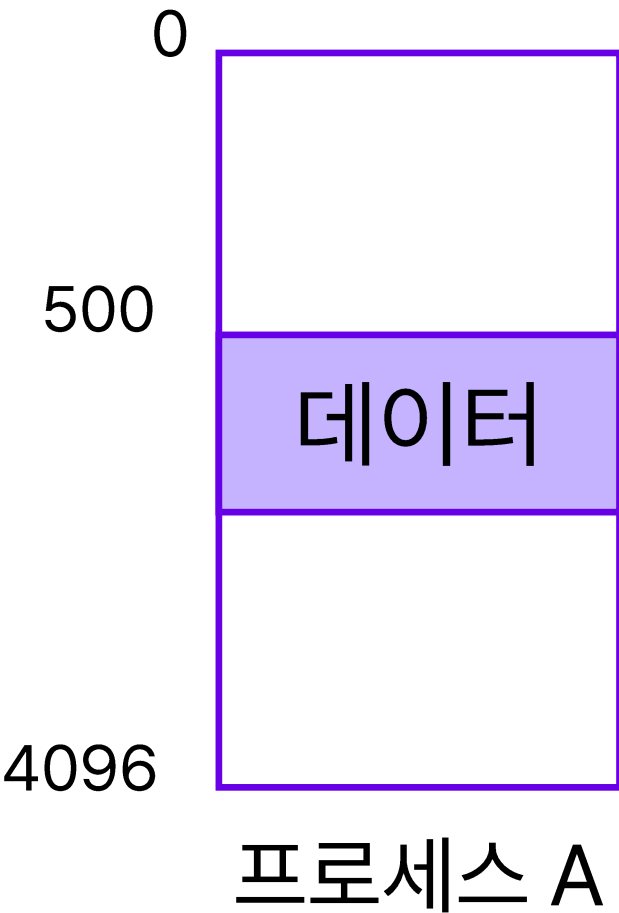
가상 메모리의 장점

모든 프로세스가 고정된 주소를 가질 수 있도록 한다.



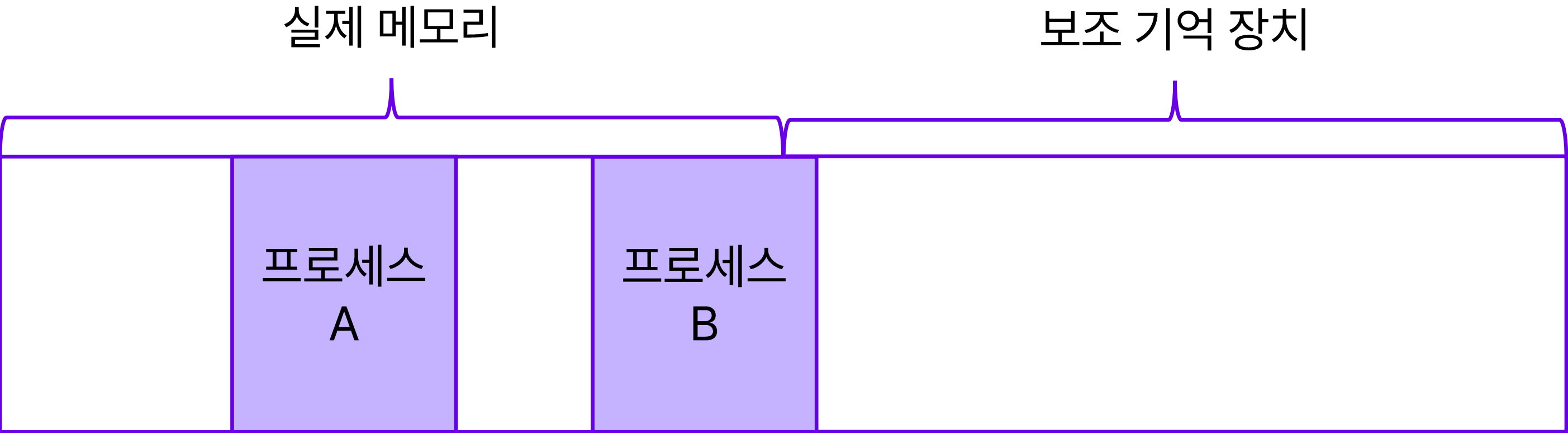
가상 메모리의 장점

실제 물리적인 주소는 운영체제만 접근할 수 있어 리소스를 보호한다



가상 메모리의 장점

보조 기억 장치 일부를 메모리처럼 사용할 수 있도록 한다





프로세스의 메모리 구조

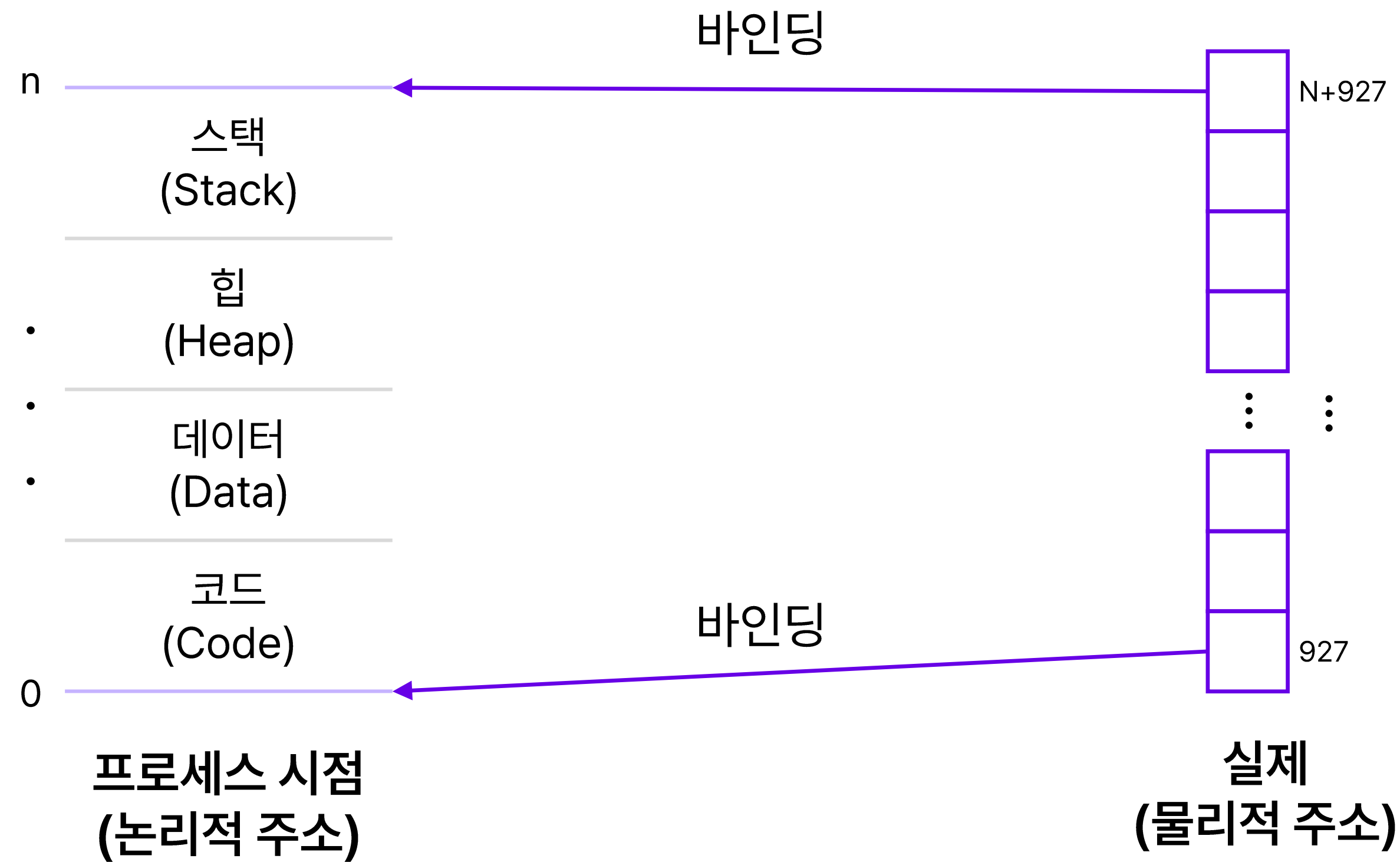


이상



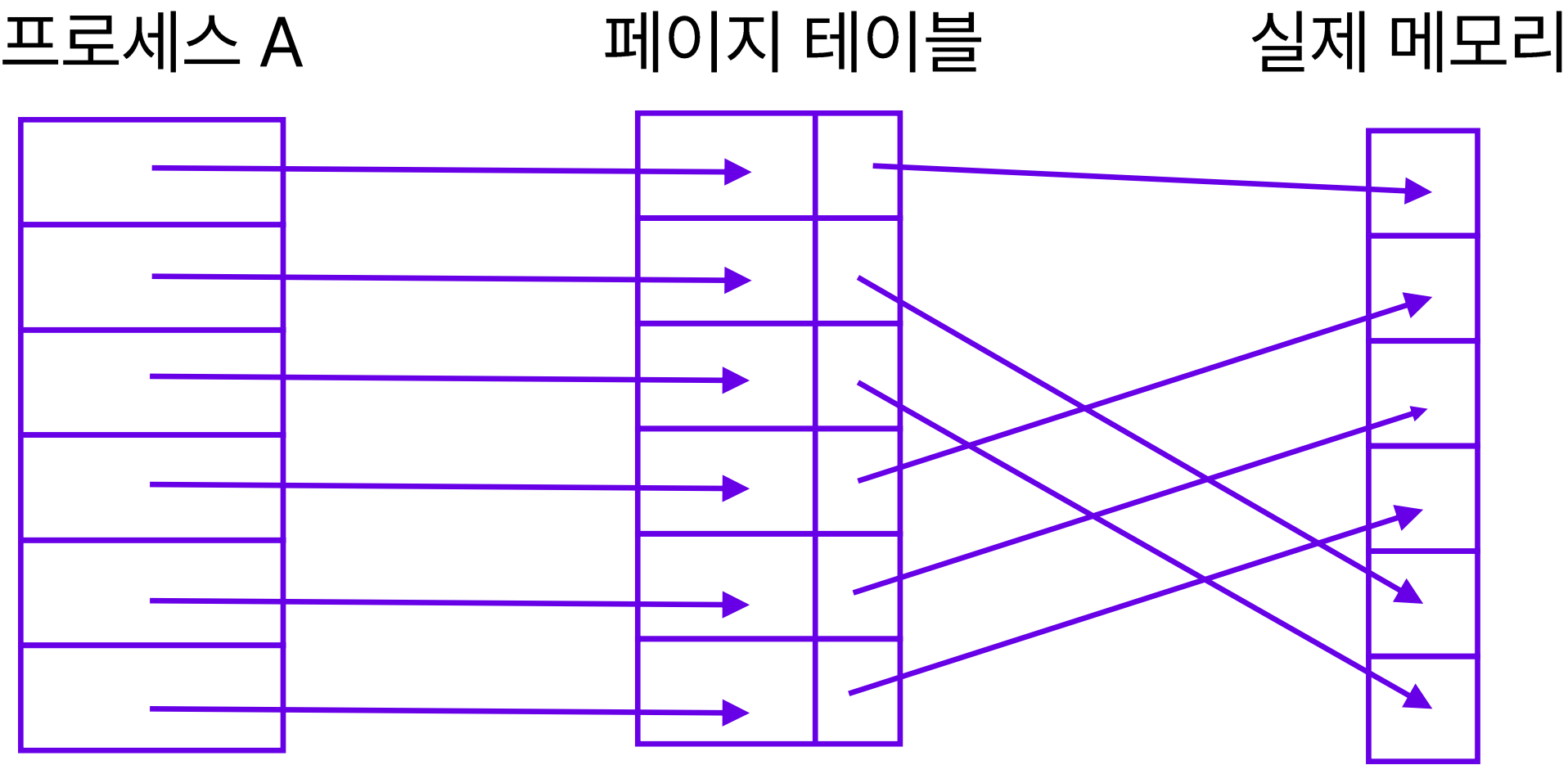
현실

④ 논리적 주소와 물리적 주소



가상 메모리의 원리

가상 메모리의 페이지와 물리 메모리를 매핑하는 표를 유지





03

# 페이징



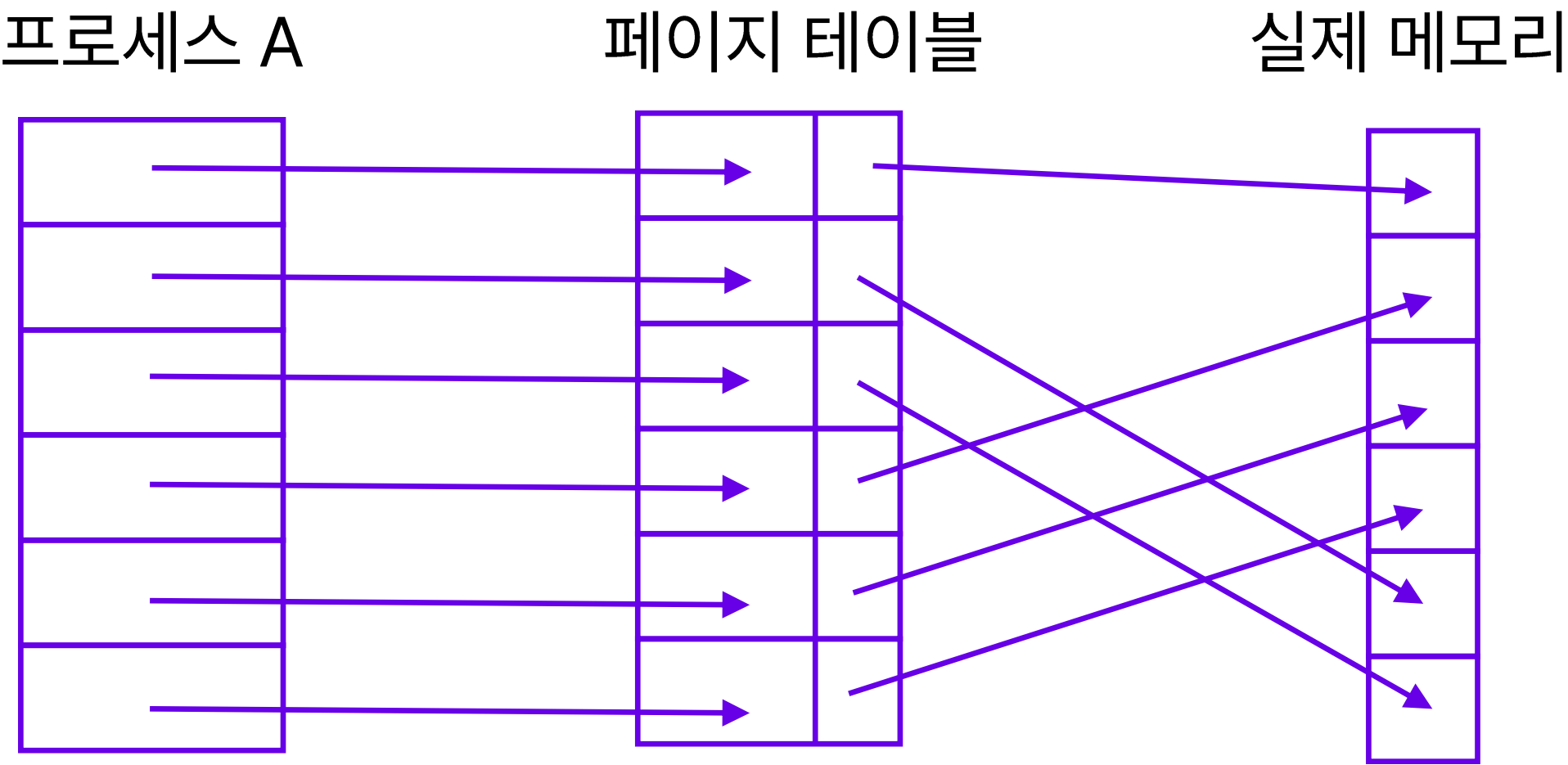
### ④ 페이지(Page)

## 물리적 메모리와 가상 주소를 연결하는 단위

- 가상 주소와 물리적 주소를 매핑하는 단위
- 일반적으로 4KB 또는 8KB의 크기
- 메모리는 이 페이지 단위로 나누고 사용

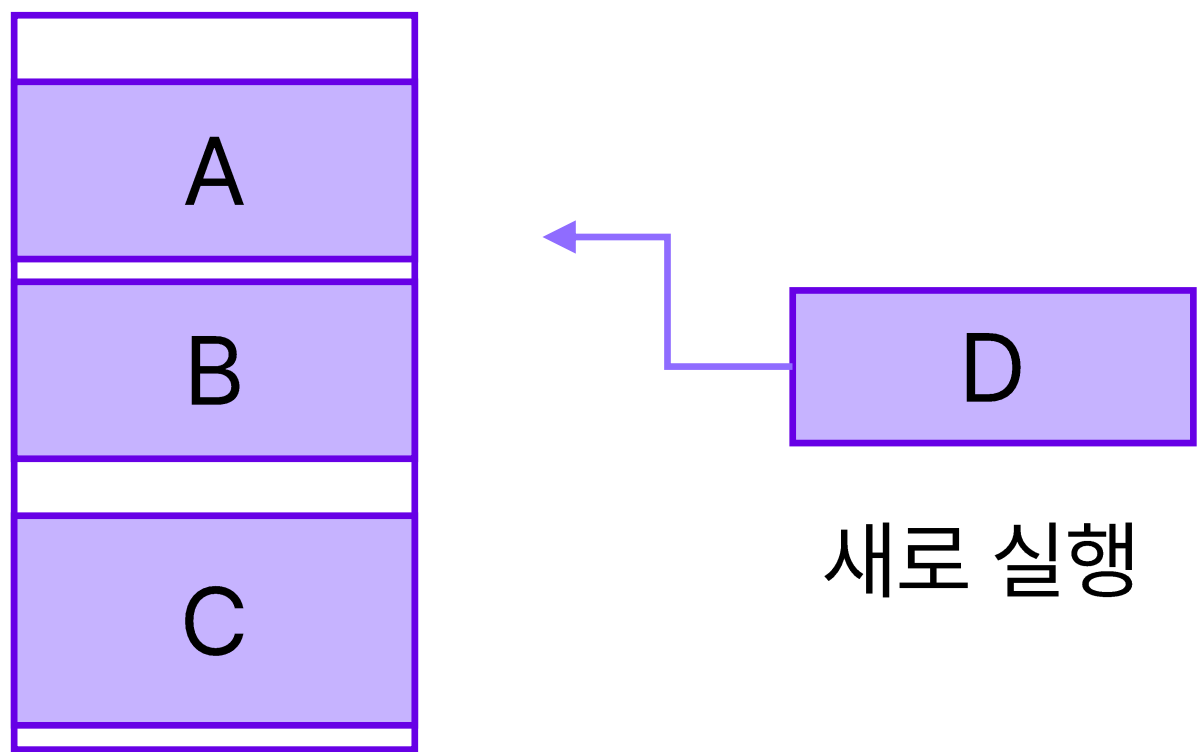
☑ 페이지 테이블 (Page table)

가상 메모리의 페이지와 물리 메모리를 매핑하는 표



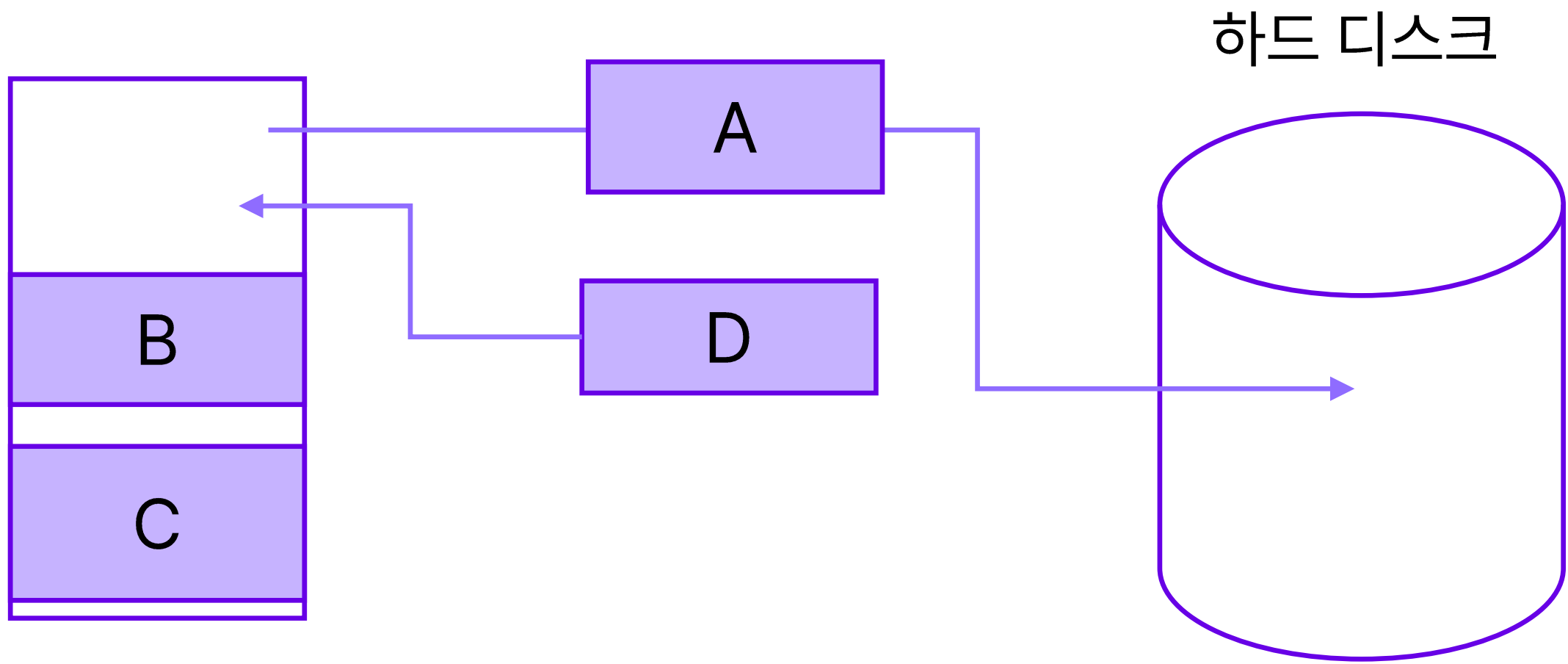
☑ 스와핑(swapping)

안 쓰는 프로세스는 잠시 하드 디스크에 넣어두기



☑ 스와핑(swapping)

안 쓰는 프로세스는 잠시 하드 디스크에 넣어두기





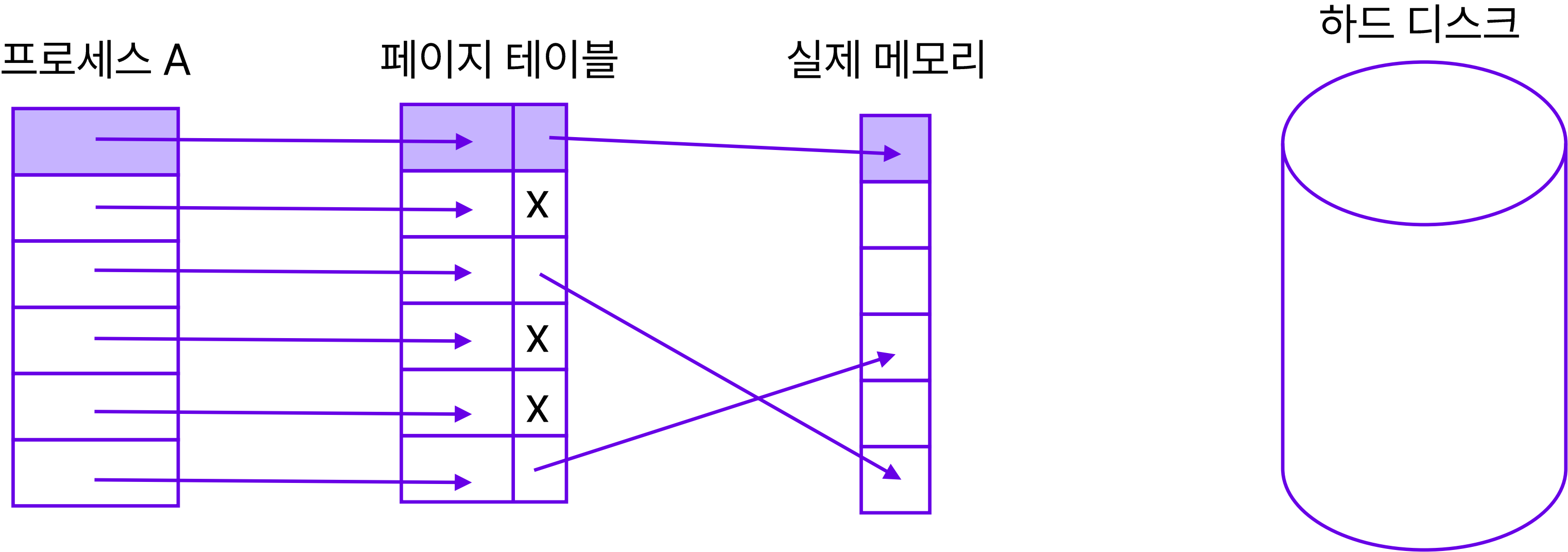
### ④ 프로세스 스와핑(swapping)

#### 안 쓰는 프로세스는 잠시 하드 디스크에 넣어두기

- 프로세스 단위로 메모리와 하드 디스크를 전환하는 것은 비효율적이고 단편화가 발생할 수 있음
- 최근에는 사용하지 않는 방법
- 하지만 더 많은 프로세스 실행을 위해서는 사용하지 않는 프로세스를 하드 디스크에 넣어둘 필요가 있음

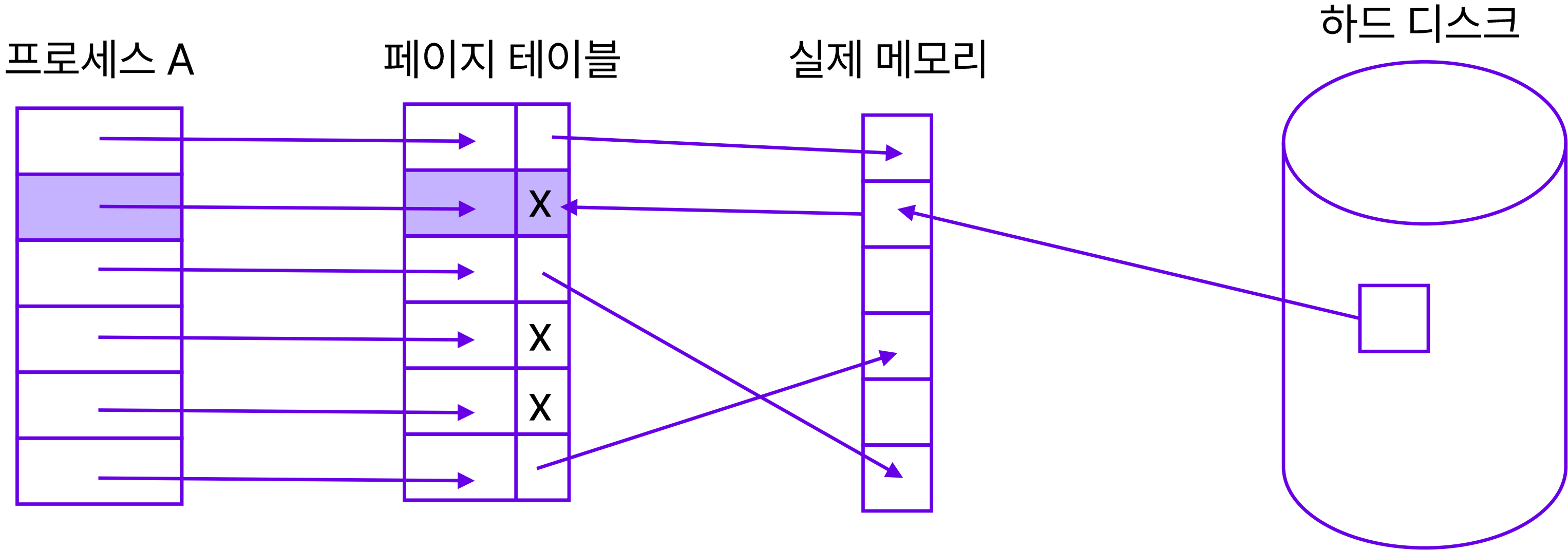
④ 요구 페이징(demand paging)

페이지 단위로 스와핑하여 당장 필요한 페이지만 메모리에 남겨두는 방법

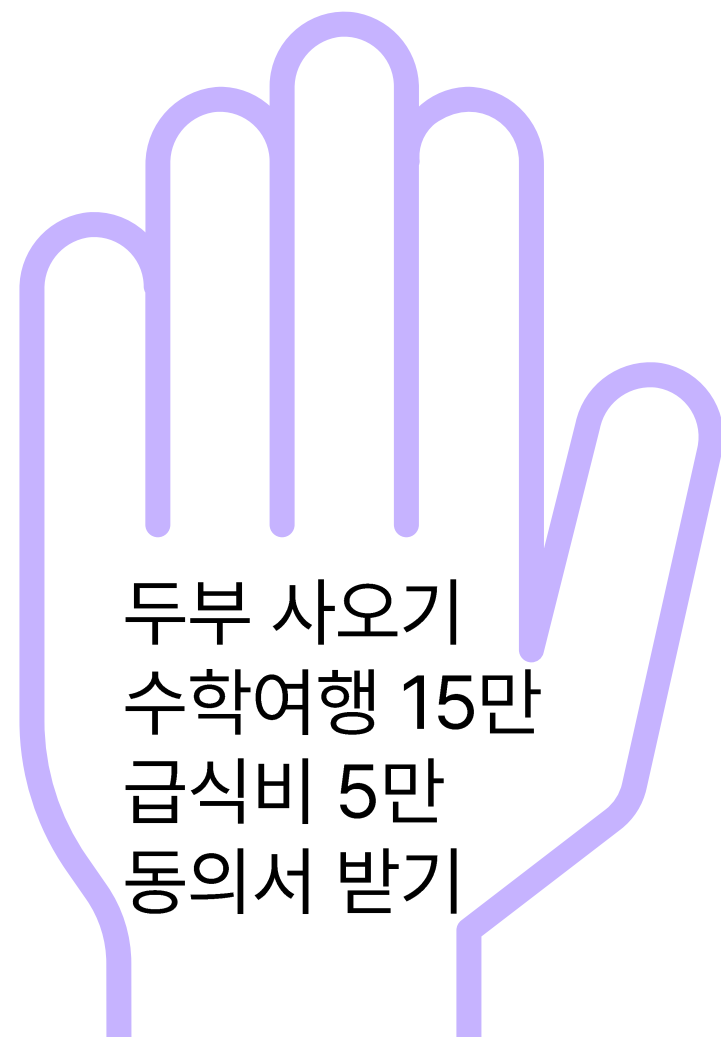


④ 요구 페이징(demand paging)

페이지 단위로 스와핑하여 당장 필요한 페이지만 메모리에 남겨두는 방법



### ☑ 캐시 (cache)

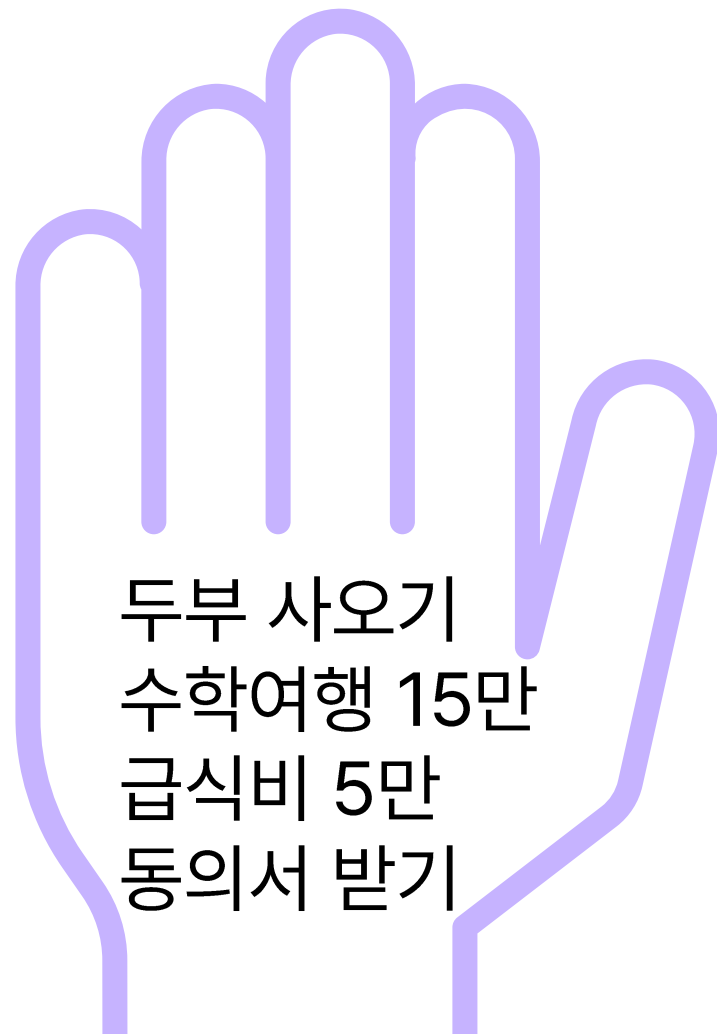


### 손바닥에 메모하기

- 빠르게 내용을 확인할 수 있음
- 볼펜만 있다면 빠르게 쓰고 지울 수 있음
- 손바닥에 들어갈 정도의 내용만 적을 수 있음



### ☑ 캐시 (cache)

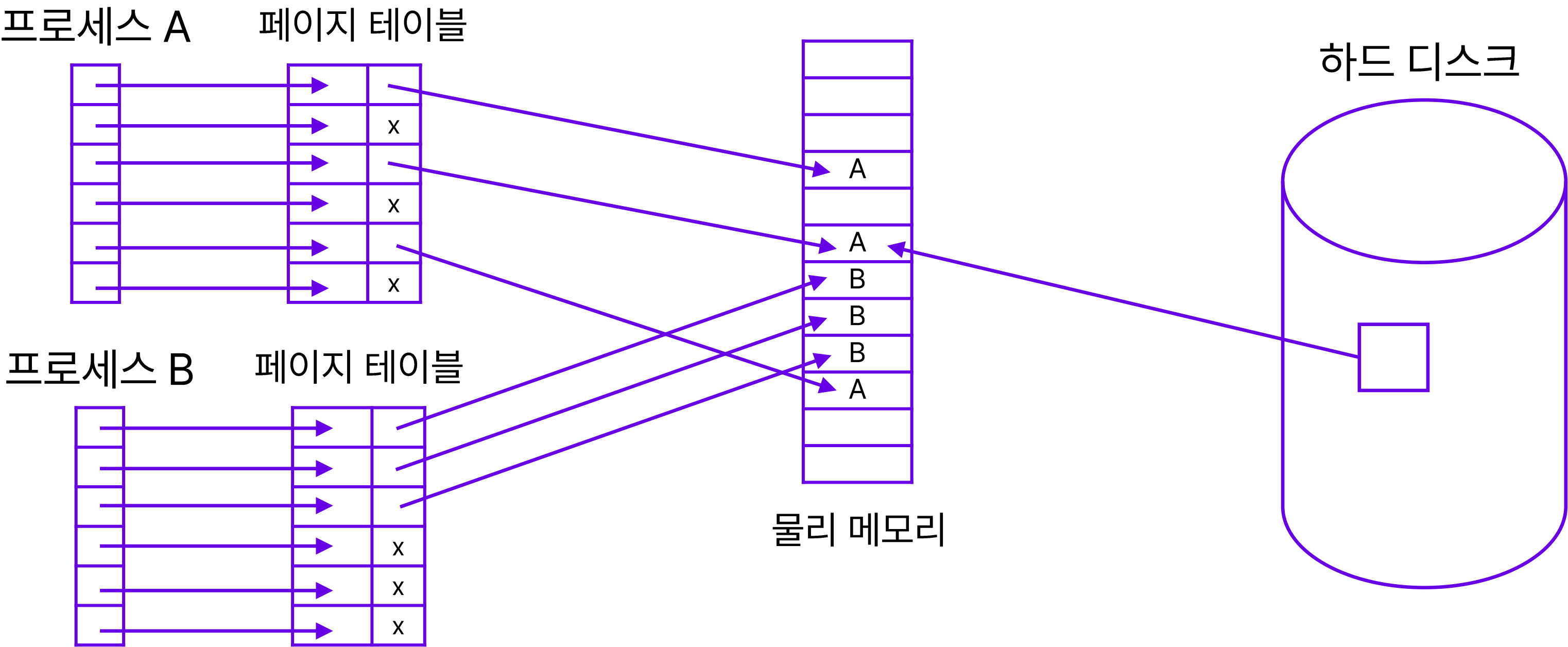


### 데이터나 값을 미리 복사해놓는 임시 장소

- 계산이 오래 걸리는 데이터를 자주 봐야 하는 경우
- 미리 값을 복사해둬서 시간을 절약
- 모든 데이터를 캐시에 넣을 수는 없음.

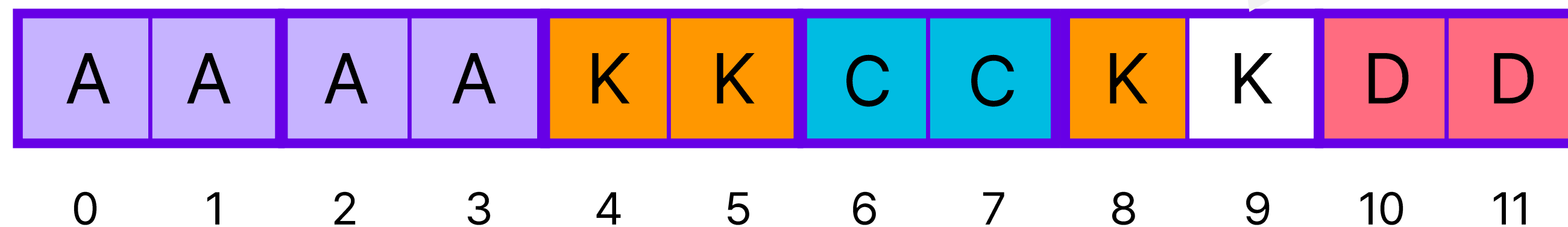
④ 요구 페이징(demand paging)

실제 물리 메모리를 하드 디스크의 캐시로 사용하는 기법



## ☑ 페이징 기법의 문제점

일정한 크기로 자르기 때문에 내부 단편화가 발생





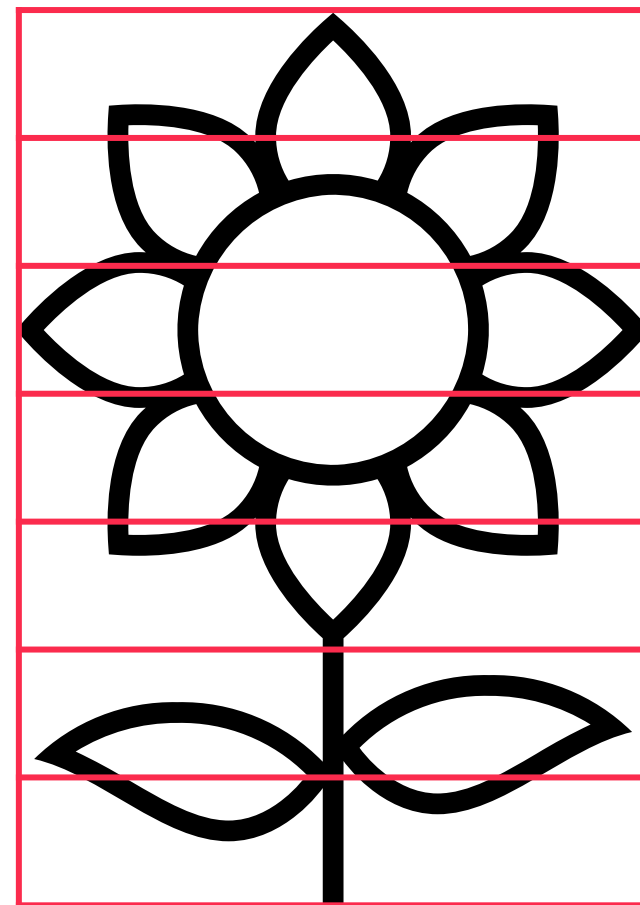
04

# 세그멘테이션



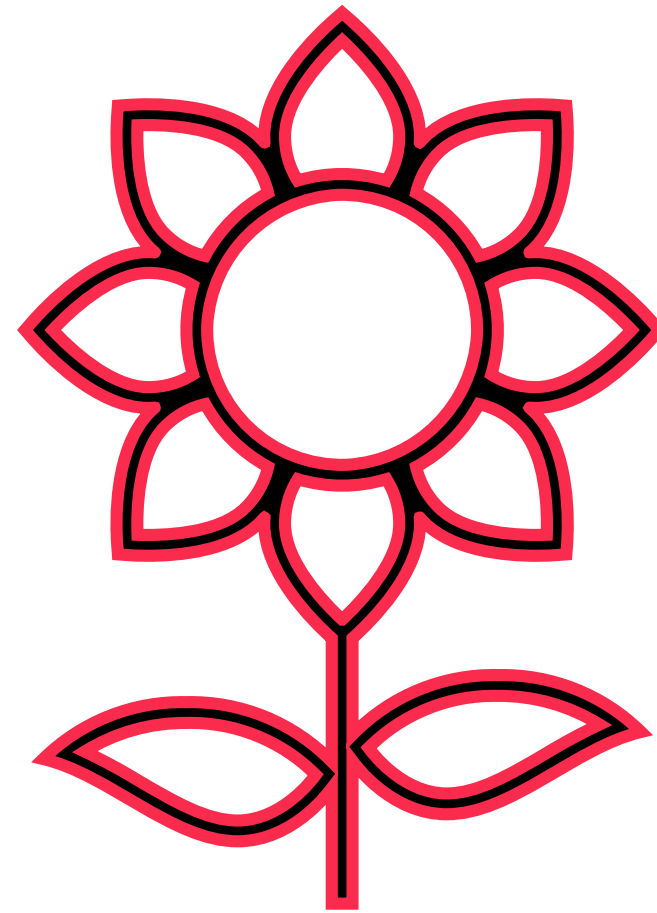
### ④ 페이징 기법의 문제점

부위에 상관없이 일정한 크기로 자르는 방법



### ☑ 세그멘테이션

논리적으로 같은 역할을 하는 부분끼리 자르는 방법



### ④ 세그멘테이션의 장점

#### 중요한 부분과 아닌 부분을 분리하여 저장

- 중요한 부분과 그렇지 않은 부분을 분리할 수 있어서 효율적
- 같은 코드 영역은 하나만 저장하고 같은 곳을 가리키도록 하면 중복된 내용을 없앨 수 있음
- 내부 단편화 문제가 해결됨

### ④ 세그멘테이션의 문제점

크기가 각각 다른 덩어리로 자름

- 길이가 다르게 자르기 때문에 외부 단편화가 발생할 수 있음
- 일반적으로 외부 단편화가 내부 단편화에 비해 훨씬 큰 공간이 낭비됨



### ④ 페이징+세그멘테이션

부위별로 먼저 나눈 다음 각 부위를 일정 크기대로 자름

- 세그먼트를 페이징 기법으로 나누는 방법
- 세그먼트의 장점을 살리면서 외부 단편화를 방지할 수 있음
- 테이블을 두 번 거쳐야 하기 때문에 조금 느려질 수 있음