

# 파일시스템 포렌식

2024. 1

이창하

# 목차

---

- 1 왜 파일시스템을 공부하는가?  
사례
- 2 주요 용어 및 개념  
파티션 테이블, 파티션, etc
- 3 파일시스템 복원  
파티션 메타데이터 기반 파일시스템 복원
- 4 모바일 파일 시스템  
FAT12/16/32, exFAT, ext 3/4, etc
- 5 가상 파일시스템  
iPhone, Galaxy S

# 파일시스템 포렌식

---

## 학습목표

- ▶ 파일시스템 분석관련 기본 용어
- ▶ 파일시스템의 기본 구조 및 메타 데이터의 종류와 역할
- ▶ 아이노드와 디렉토리 엔트리의 차이
- ▶ 파일시스템의 복원 과정
- ▶ 주요 모바일 파일시스템의 기본 구조
- ▶ 비할당 영역을 식별하는 정확한 과정

왜 파일시스템을 공부하는가?

# 왜 파일시스템을 공부하는가?

---

## 사례

- ▶ exFAT의 경우 복사된 파일과 레코딩한 파일의 저장구조가 다름

# 왜 파일시스템을 공부하는가?

---

## 사례

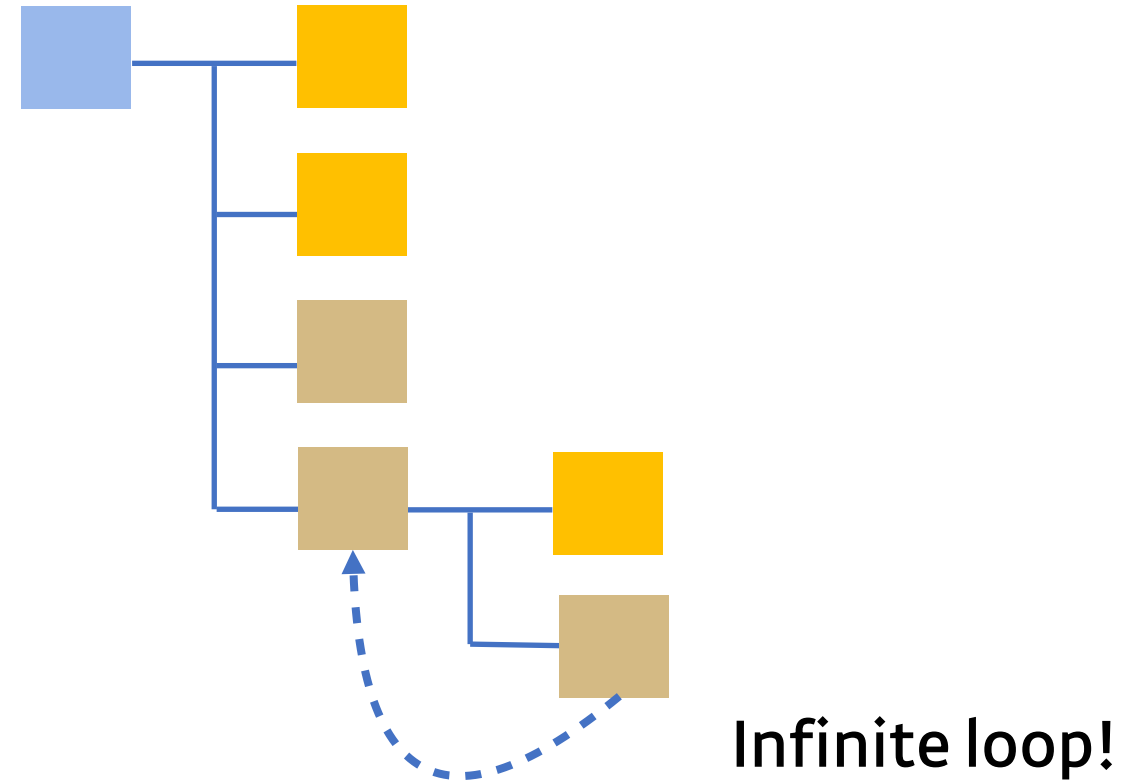
- ▶ exFAT의 경우 복사된 파일과 레코딩한 파일의 저장구조가 다름

“파일 저장 패턴 자체가 포렌식 아티팩트(artifact)”

# 왜 파일시스템을 공부하는가?

## 사례

- ▶ JTAG, Chip-Off시 BitFlip 현상 발생  
F/S 메타 데이터 손상 가능

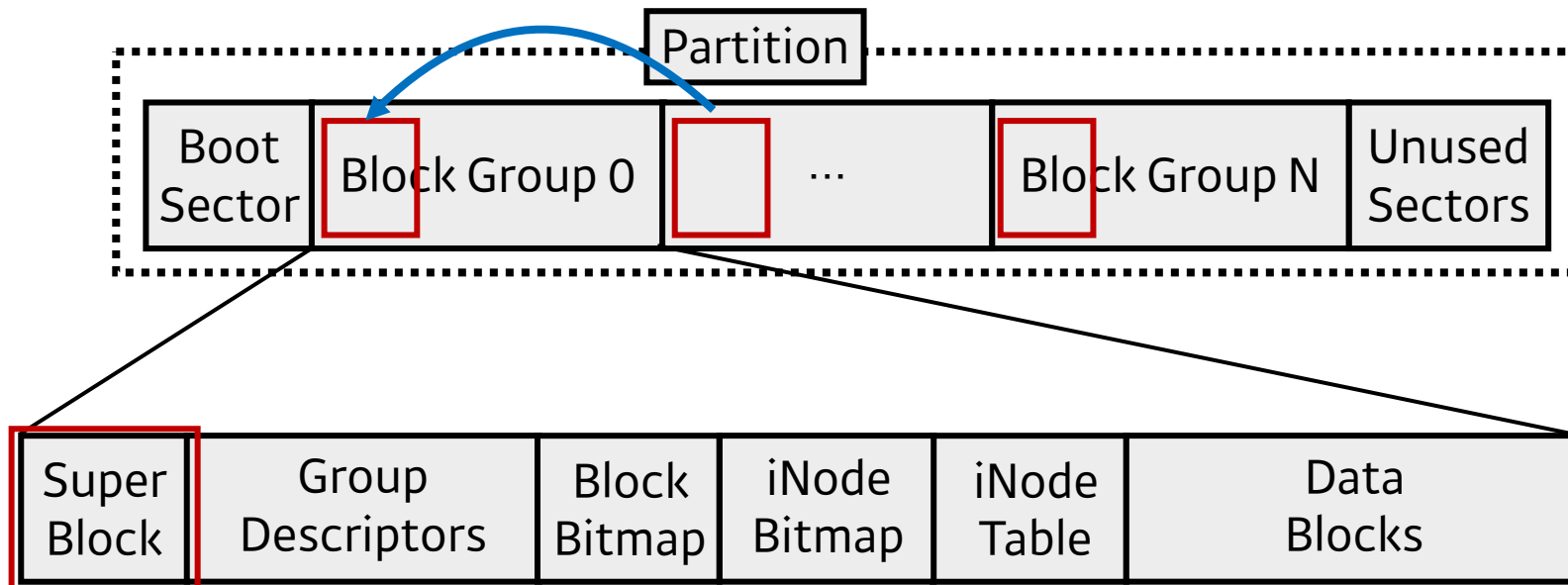


# 왜 파일시스템을 공부하는가?

## 사례

- ▶ JTAG, Chip-Off시 BitFlip 현상 발생

F/S 메타 데이터 손상 가능





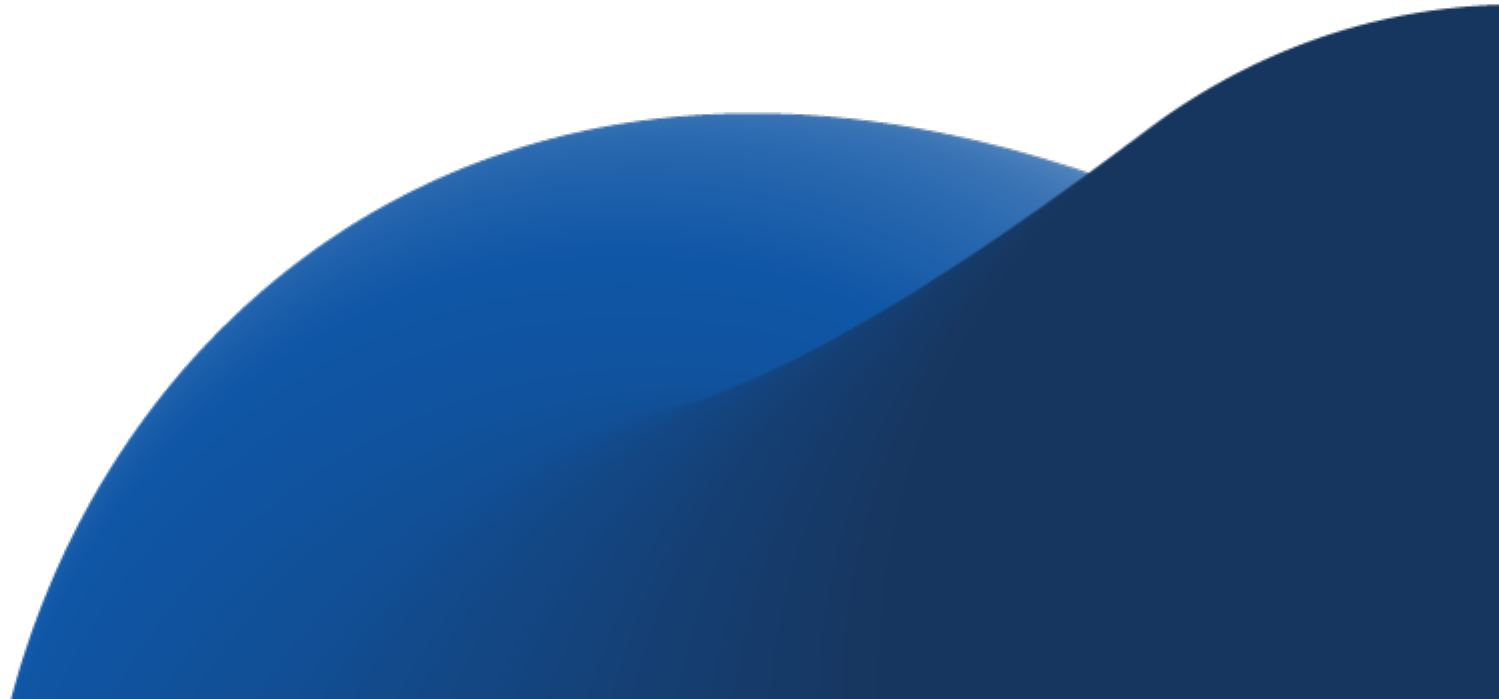
# 왜 파일시스템을 공부하는가?

---

## 사례

- ▶ 256G iPhone의 FFS (Full File System) 획득 결과 이미지가 4TB

# 주요 용어 및 개념



# 주요 용어 및 개념

---

## 파일시스템

- ▶ 정의 - The **structure and logic rules** used to manage the groups of information and their names.

# 주요 용어 및 개념

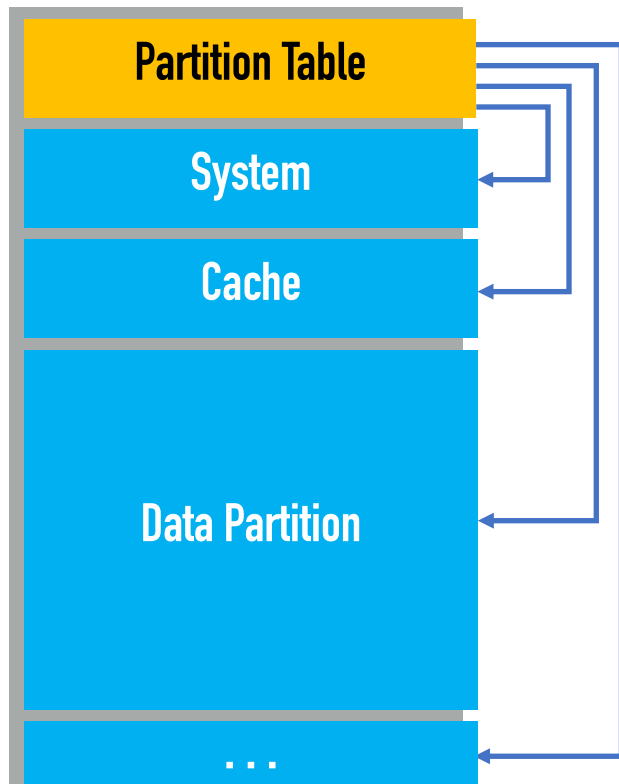
---

## 파일시스템

- ▶ 정의 - The structure and logic rules used to manage the groups of information and their names.
- ▶ 종류
  - ▶ ext3/4, hfs+, ntfs
  - ▶ fat 12/16/32, exFAT
  - ▶ efs2, tfs4, yaffs, jffs2
  - ▶ f2fs, apfs, vdfs

# 주요 용어 및 개념

## 파일시스템

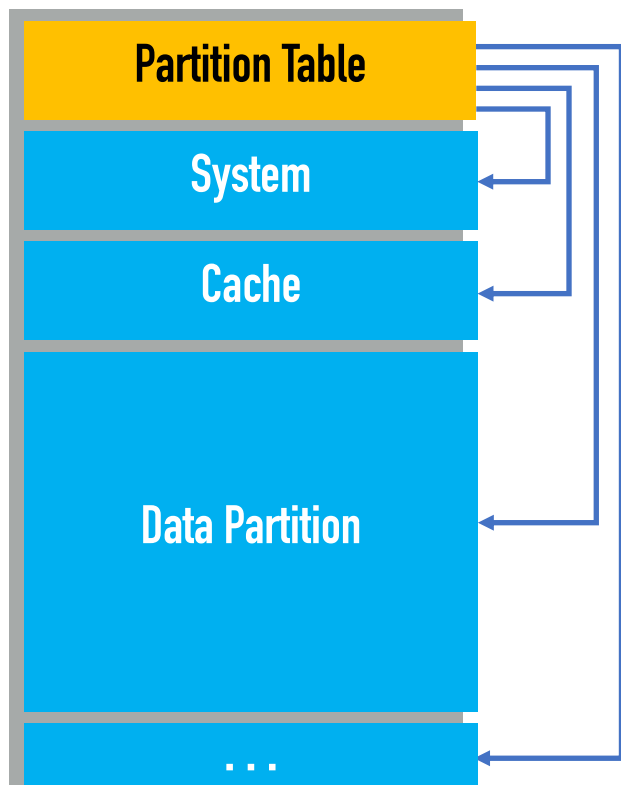


### ▶ 파티션 테이블

파티션의 크기, 위치 및 이름을 기록하고 있는 테이블

# 주요 용어 및 개념

## 파일시스템



### ▶ 파티션 테이블

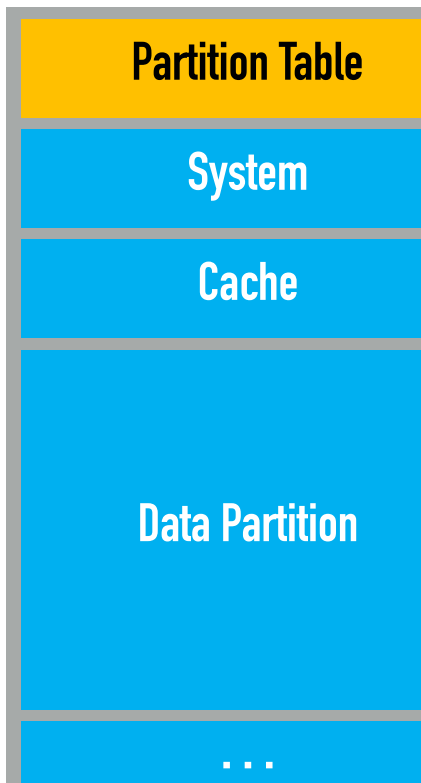
파티션의 크기, 위치 및 이름을 기록하고 있는 테이블

### ▶ 종류

MBR(Master Boot Record),  
GPT(GUID partition table), EPK 등

# 주요 용어

## 파일시스템



FAT32.001

Offset (h)	00	01	02	03	04	05	06	07	08	09	0A	0B	0C	0D	0E	0F	
00000000	33	C0	8E	D0	BC	00	7C	8E	C0	8E	D8	BE	00	7C	BF	00	3ÀŽĐ4.   ŽÀŽĐ%.   ě.
00000010	06	B9	00	02	FC	F3	A4	50	68	1C	06	CB	FB	B9	04	00	. ^...úó«Ph...Ěû^...
00000020	BD	BE	07	80	7E	00	00	7C	0B	0F	85	0E	01	83	C5	10	»%. Ě~...   .....fĂ.
00000030	E2	F1	CD	18	88	56	00	55	C6	46	11	05	C6	46	10	00	ăñÍ. ^V.UĚF...ĚF...
00000040	B4	41	BB	AA	55	CD	13	5D	72	0F	81	FB	55	AA	75	09	^A»^UÍ.   r...ûU^u.
00000050	F7	C1	01	00	74	03	FE	46	10	66	60	80	7E	10	00	74	÷Á...t. pF.f`Ě~...t
00000060	26	66	68	00	00	00	00	66	FF	76	08	68	00	00	68	00	&fh....fÿv.h..h.
00000070	7C	68	01	00	68	10	00	B4	42	8A	56	00	8B	F4	CD	13	h..h.. ^BŠV.<ôÍ.
00000080	9F	83	C4	10	9E	EB	14	B8	01	02	BB	00	7C	8A	56	00	ŸfĂ.žě. _...»..   ŠV.
00000090	8A	76	01	8A	4E	02	8A	6E	03	CD	13	66	61	73	1C	FE	Šv.ŠN.Šn.Í.fas.p
000000A0	4E	11	75	0C	80	7E	00	80	0F	84	8A	00	B2	80	EB	84	N.u.Ě~.Ě...Š. ^ĚĚ„
000000B0	55	32	E4	8A	56	00	CD	13	5D	EB	9E	81	3E	FE	7D	55	U2ăŠV.Í.   ěž.>p}U
000000C0	AA	75	6E	FF	76	00	E8	8D	00	75	17	FA	B0	D1	E6	64	^unÿv.Ě...u.ú^Ňæd
000000D0	E8	83	00	B0	DF	E6	60	E8	7C	00	B0	FF	E6	64	E8	75	Ěf.^ßæ`Ě   . ^ÿædèu
000000E0	00	FB	B8	00	BB	CD	1A	66	23	C0	75	3B	66	81	FB	54	.û...»Í.f#Ău;f.ûT
000000F0	43	50	41	75	32	81	F9	02	01	72	2C	66	68	07	BB	00	CPAu2.û...r,fh.».
00000100	00	66	68	00	02	00	00	66	68	08	00	00	00	66	53	66	.fh....fh....fSf
00000110	53	66	55	66	68	00	00	00	00	66	68	00	7C	00	00	66	SfUfh....fh.  ...f
00000120	61	68	00	00	07	CD	1A	5A	32	F6	EA	00	7C	00	00	CD	ah...Í.Z2öĚ.  ...Í
00000130	18	A0	B7	07	EB	08	A0	B6	07	EB	03	A0	B5	07	32	E4	. . .Ě. ¶.Ě. µ.2ă
00000140	05	00	07	8B	F0	AC	3C	00	74	09	BB	07	00	B4	0E	CD	...<ð~<.t.»... ^Í
00000150	10	EB	F2	F4	EB	FD	2B	C9	E4	64	EB	00	24	02	E0	F8	.ĚòôĚÿ+ĚădĚ.\$.àø
00000160	24	02	C3	49	6E	76	61	6C	69	64	20	70	61	72	74	69	\$.ĂInvalid parti
00000170	74	69	6F	6E	20	74	61	62	6C	65	00	45	72	72	6F	72	tion table.Error
00000180	20	6C	6F	61	64	69	6E	67	20	6F	70	65	72	61	74	69	loading operati
00000190	6E	67	20	73	79	73	74	65	6D	00	4D	69	73	73	69	6E	ng system.Missin
000001A0	67	20	6F	70	65	72	61	74	69	6E	67	20	73	79	73	74	g operating syst
000001B0	65	6D	00	00	00	63	7B	9A	38	57	61	78	00	00	00	00	em...c{š8Wax....
000001C0	03	00	0C	61	1B	06	80	00	00	00	00	90	01	00	00	00	...a...Ě.....
000001D0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	.....
000001E0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	.....
000001F0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	.....U^

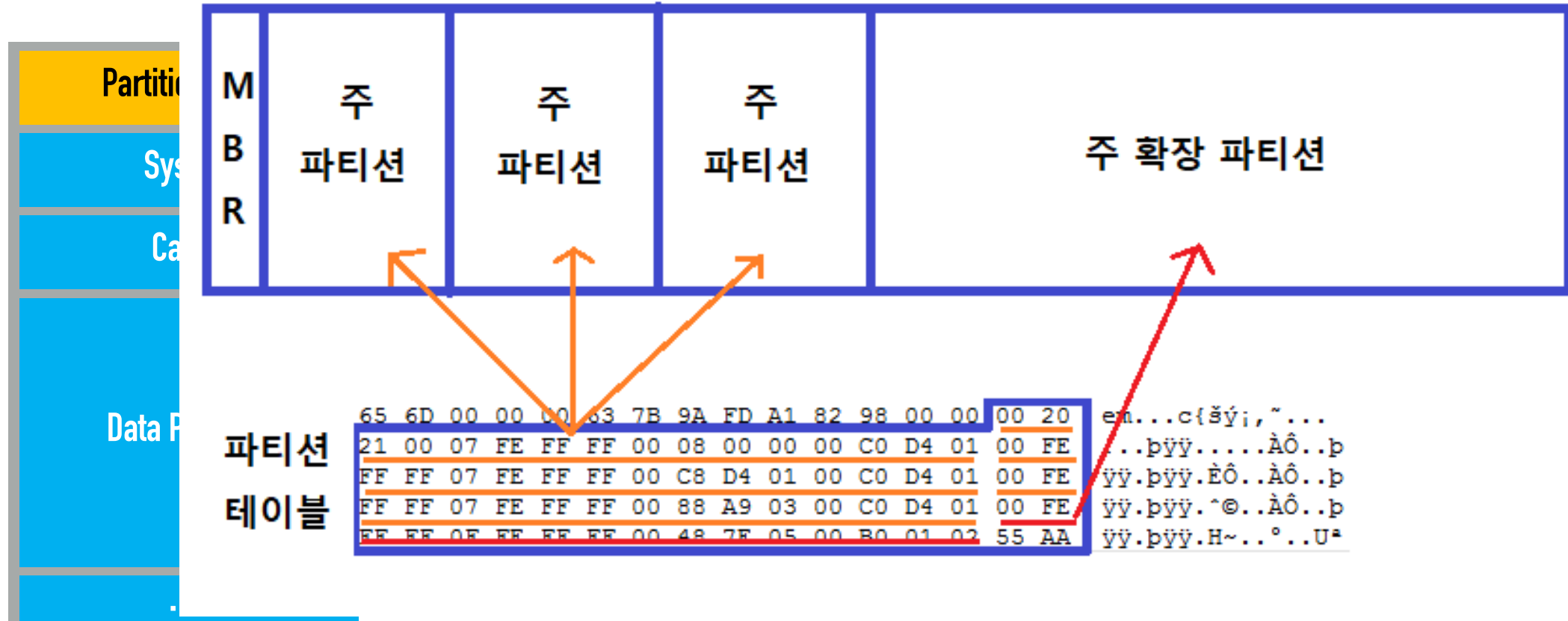
CHS Address Partition Type Ending CHS Address Starting LBA Address Signature Size in Sector

Boot Flag

는 테이블

# 주요 용어 및 개념

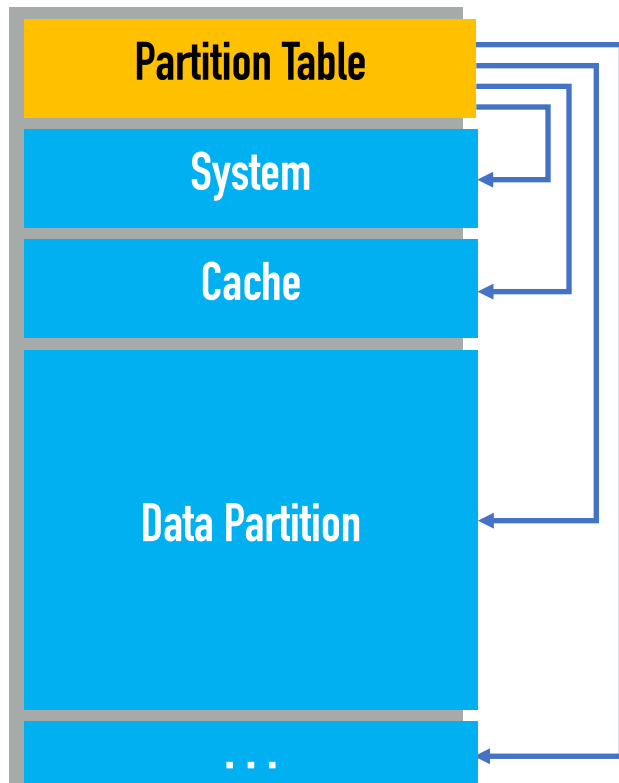
## 파일시스템





# 주요 용어 및 개념

## 파일시스템

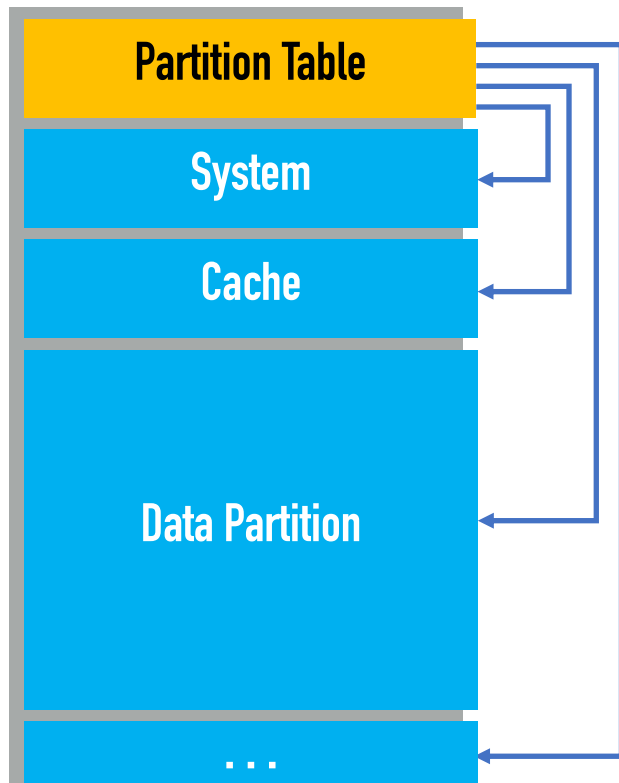


### ▶ 파티션

물리적으로 연속된 섹터의 모임

# 주요 용어 및 개념

## 파일시스템



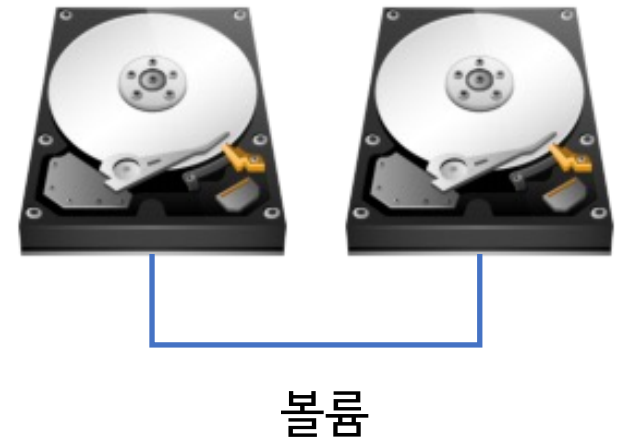
### ▶ 파티션

물리적으로 연속된 섹터의 모임

### ▶ 볼륨

논리적인 섹터의 모임

파티션  $\subseteq$  볼륨



# 주요 용어 및 개념

---

## 파티션 / 볼륨

- ▶ 파티션의 이점
  - ▶ 시스템 파티션과 구분하여 데이터 저장, 백업
  - ▶ 다양한 운영체제 설치
  - ▶ 파일 탐색 시간 향상 (헤드 움직임 감소)

# 주요 용어 및 개념

---

## 파티션 / 볼륨

### ▶ 파티션의 이점

- ▶ 시스템 파티션과 구분하여 데이터 저장, 백업
- ▶ 다양한 운영체제 설치
- ▶ 파일 탐색 시간 향상 (헤드 움직임 감소)

### ▶ 동적 볼륨의 이점

- ▶ 동적으로 사용량 증가, 저장 매체 추가/제거 → 오라클
- ▶ 대용량 저장소

# 주요 용어 및 개념

---

## 섹터, 클러스터, 블록, 페이지

- ▶ 섹터

하드 디스크에서 원자성을 지원하는 I/O 단위

0x200?

- ▶ 클러스터

마이크로소프트에서 만든 파일시스템의 I/O 단위

- ▶ 블록 / 페이지

# 주요 용어 및 개념

---

## 슬랙 (Slack)

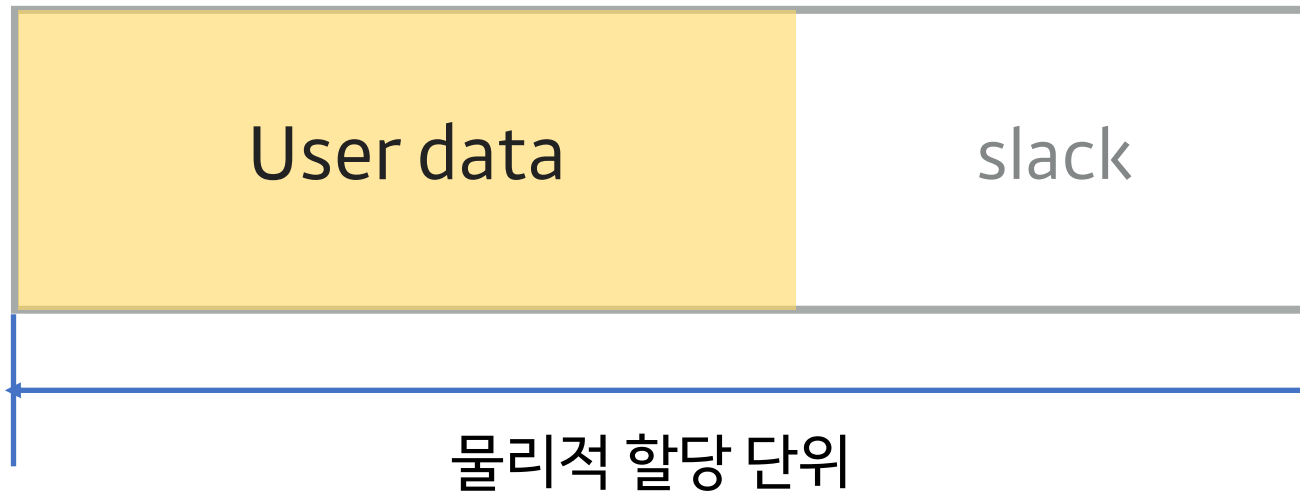
- ▶ 저장매체의 물리적 구조와 논리적 구조의 차이로 낭비되는 공간

# 주요 용어 및 개념

---

## 슬랙 (Slack)

- ▶ 저장매체의 물리적 구조와 논리적 구조의 차이로 낭비되는 공간



# 주요 용어 및 개념

---

## 슬랙 (Slack)

- ▶ 저장매체의 물리적 구조와 논리적 구조의 차이로 낭비되는 공간
  - ▶ 삭제 데이터 복구
  - ▶ 안티 포렌식
  - ▶ 안티 안티 포렌식



# 주요 용어 및 개념

---

## 슬랙 (Slack)

- ▶ 저장매체의 물리적 구조와 논리적 구조의 차이로 낭비되는 공간

Partition 1

Partition 2

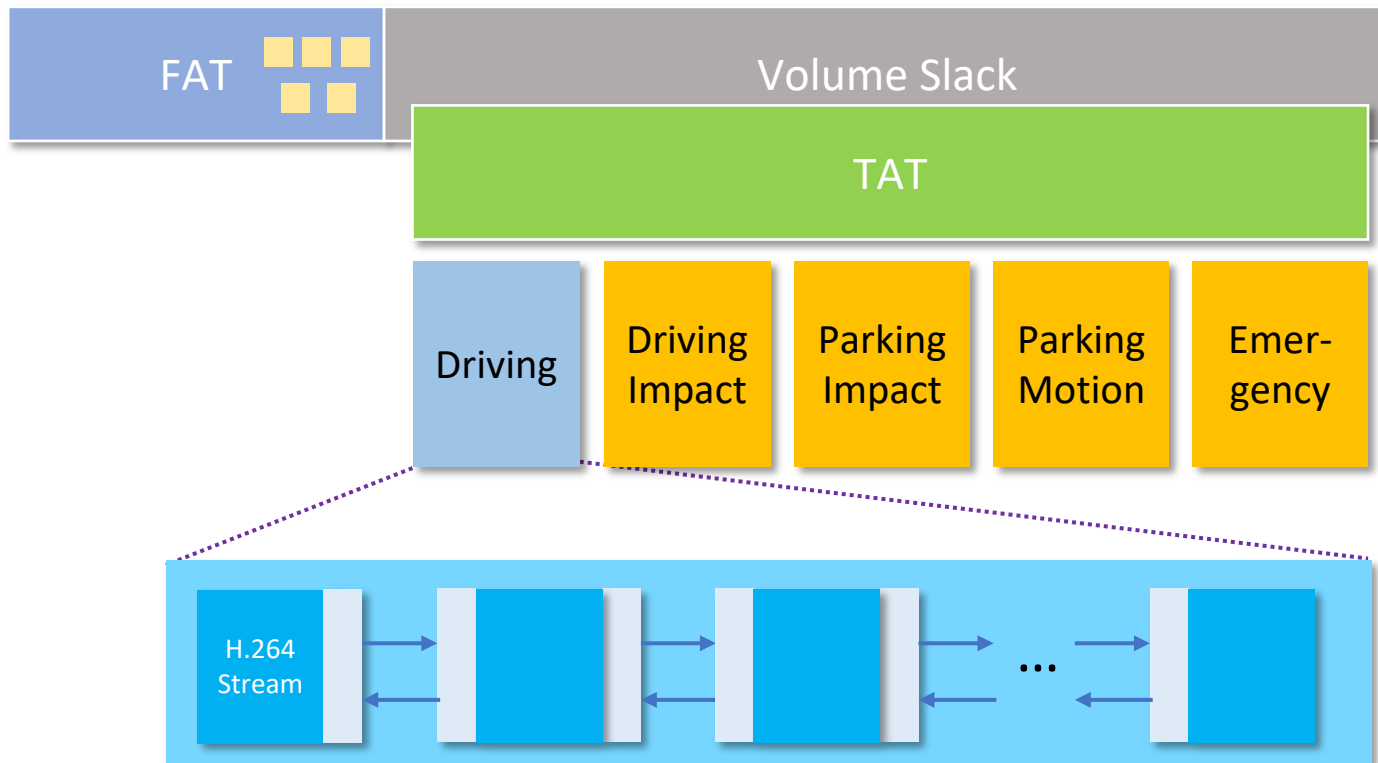
Partition 3

볼륨 슬랙

# 주요 용어 및 개념

## 슬랙 (Slack) - 볼륨 슬랙 예제

- ▶ 저장매체의 물리적 구조와 논리적 구조의 차이로 낭비되는 공간



# 주요 용어 및 개념

---

## 슬랙 (Slack) - 볼륨 슬랙 예제

- ▶ 저장매체의 물리적 구조와 논리적 구조의 차이로 낭비되는 공간



Volume

# 주요 용어 및 개념

---

## 슬랙 (Slack) - 볼륨 슬랙 예제

- ▶ 저장매체의 물리적 구조와 논리적 구조의 차이로 낭비되는 공간



# 주요 용어 및 개념

---

## 슬랙 (Slack) - 볼륨 슬랙 예제

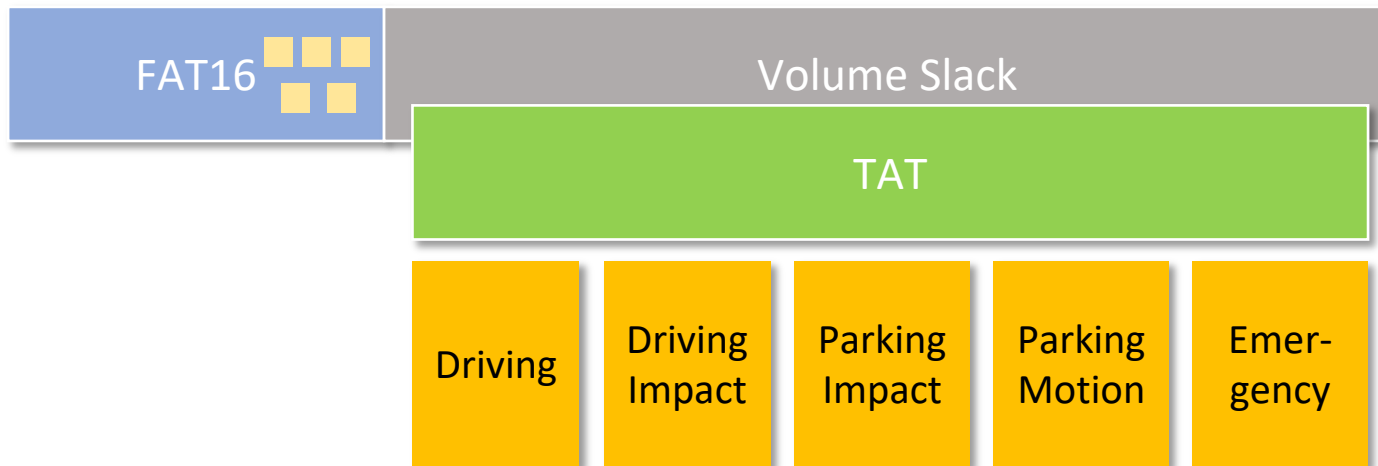
- ▶ 저장매체의 물리적 구조와 논리적 구조의 차이로 낭비되는 공간



# 주요 용어 및 개념

## 슬랙 (Slack) - 볼륨 슬랙 예제

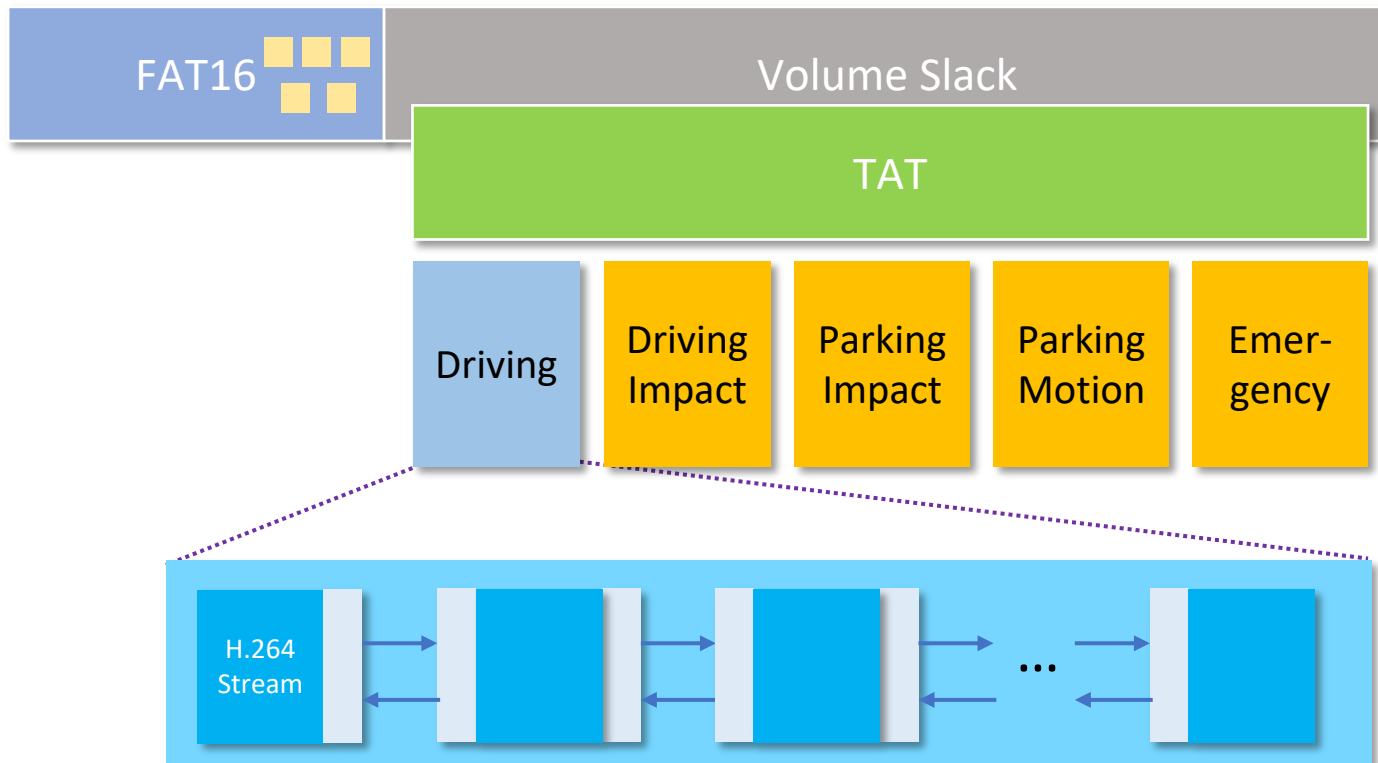
- ▶ 저장매체의 물리적 구조와 논리적 구조의 차이로 낭비되는 공간



# 주요 용어 및 개념

## 슬랙 (Slack) - 볼륨 슬랙 예제

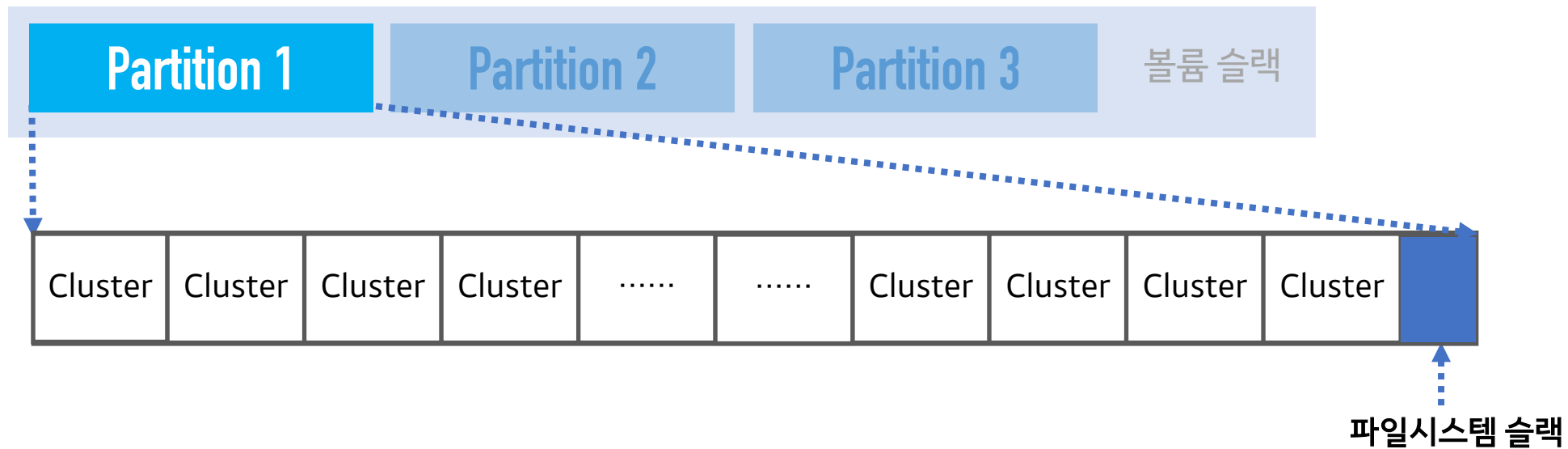
- ▶ 저장매체의 물리적 구조와 논리적 구조의 차이로 낭비되는 공간



# 주요 용어 및 개념

## 슬랙 (Slack)

- ▶ 저장매체의 물리적 구조와 논리적 구조의 차이로 낭비되는 공간

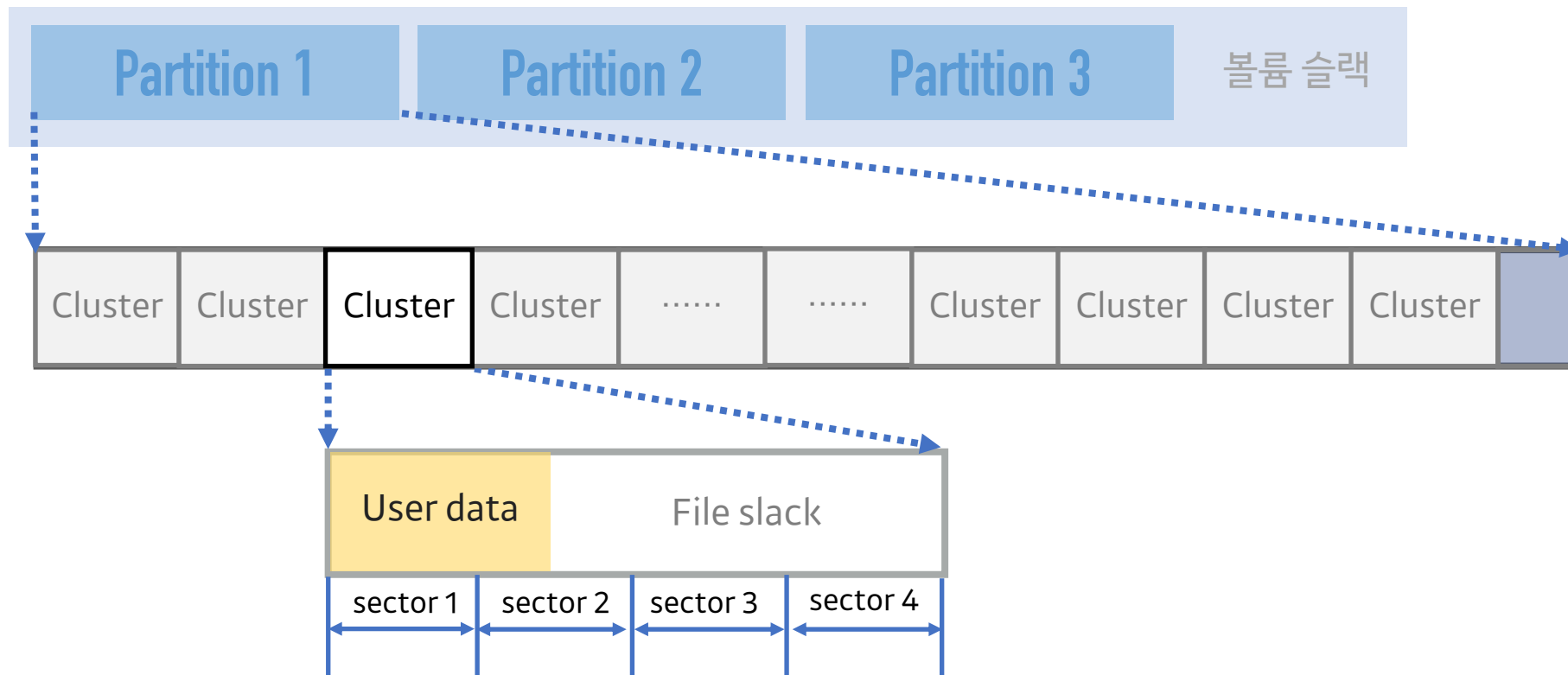




# 주요 용어 및 개념

## 슬랙 (Slack)

- ▶ 저장매체의 물리적 구조와 논리적 구조의 차이로 낭비되는 공간



# 주요 용어 및 개념

---

## 슬랙 (Slack) - 포맷프리 파일시스템 예제

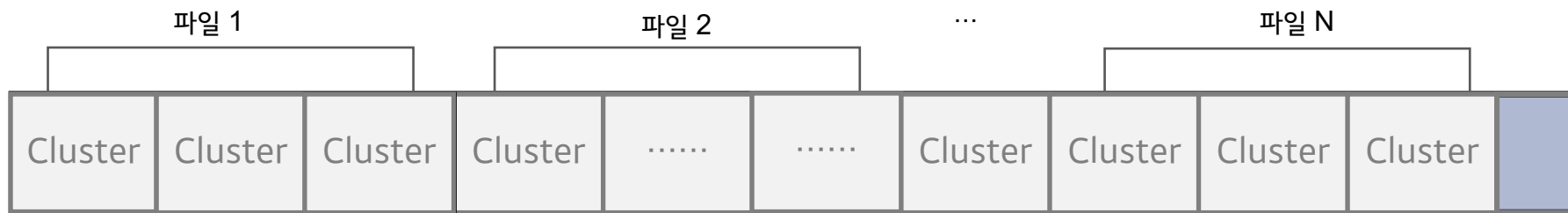
- ▶ 저장매체의 물리적 구조와 논리적 구조의 차이로 낭비되는 공간
- ▶ MS에서 만들어진 FS는 Cluster 단위로 I/O 지원. 그 결과 파일의 크기도 클러스터의 배수



# 주요 용어 및 개념

## 슬랙 (Slack) - 포맷프리 파일시스템 예제

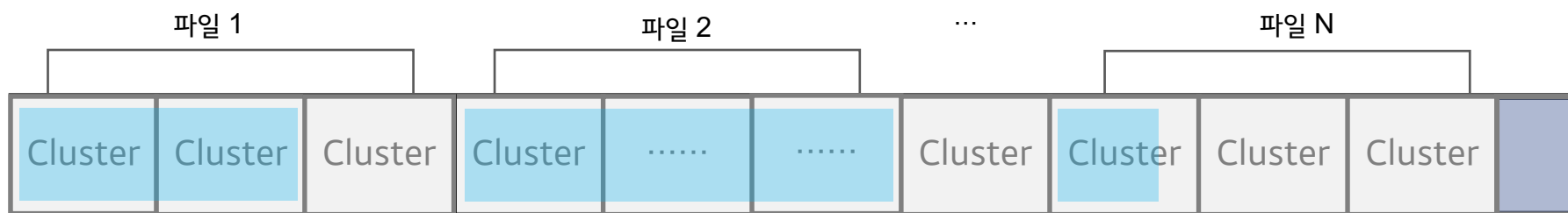
- ▶ 저장매체의 물리적 구조와 논리적 구조의 차이로 낭비되는 공간
- ▶ MS에서 만들어진 FS는 Cluster 단위로 I/O 지원. 그 결과 파일의 크기도 클러스터의 배수



# 주요 용어 및 개념

## 슬랙 (Slack) - 포맷프리 파일시스템 예제

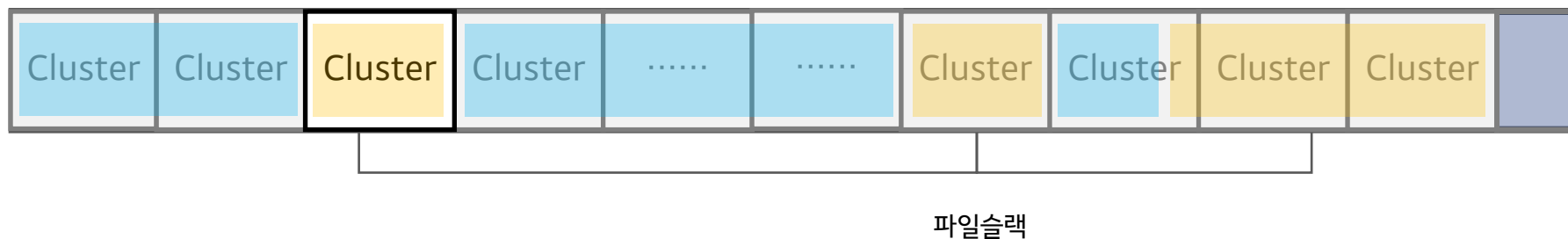
- ▶ 저장매체의 물리적 구조와 논리적 구조의 차이로 낭비되는 공간
- ▶ MS에서 만들어진 FS는 Cluster 단위로 I/O 지원. 그 결과 파일의 크기도 클러스터의 배수



# 주요 용어 및 개념

## 슬랙 (Slack) - 포맷프리 파일시스템 예제

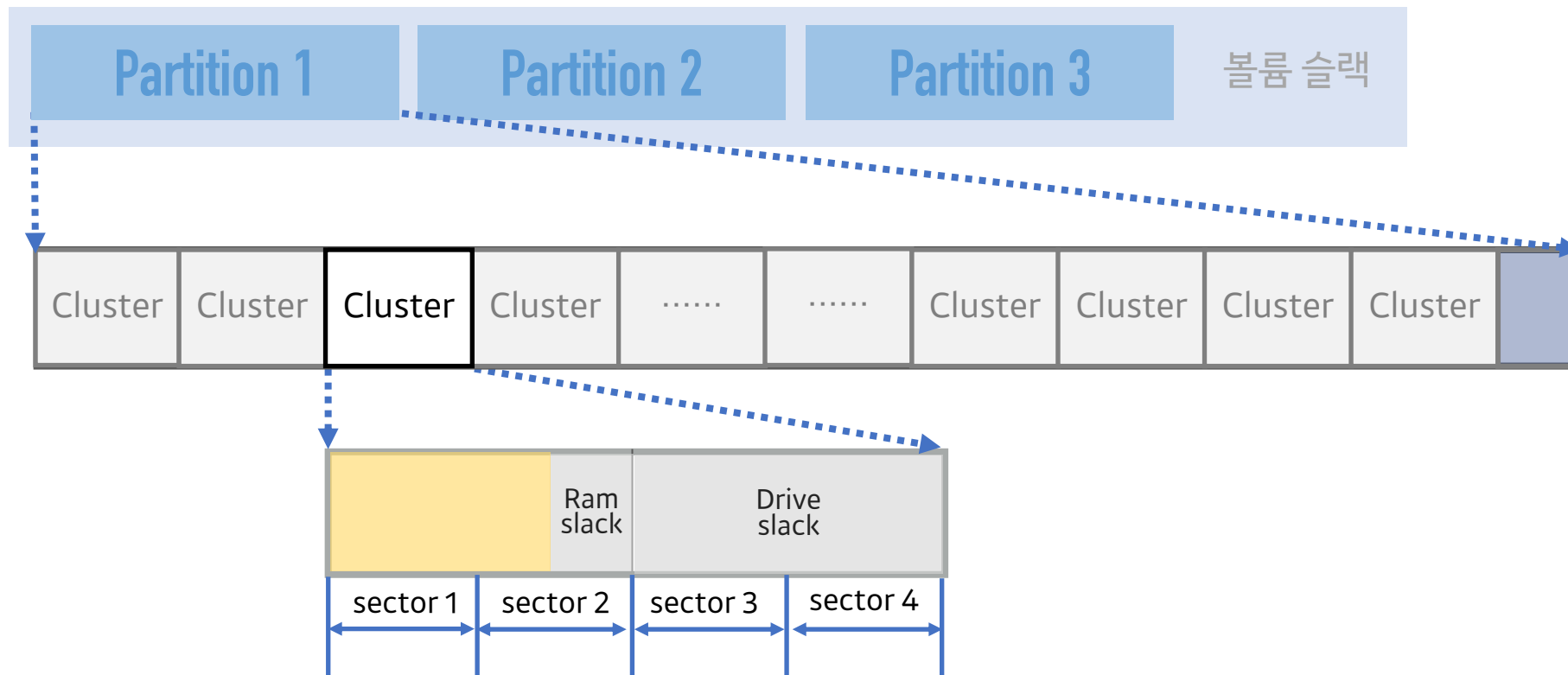
- ▶ 저장매체의 물리적 구조와 논리적 구조의 차이로 낭비되는 공간
- ▶ MS에서 만들어진 FS는 Cluster 단위로 I/O 지원. 그 결과 파일의 크기도 클러스터의 배수



# 주요 용어 및 개념

## 슬랙 (Slack)

- ▶ 저장매체의 물리적 구조와 논리적 구조의 차이로 낭비되는 공간

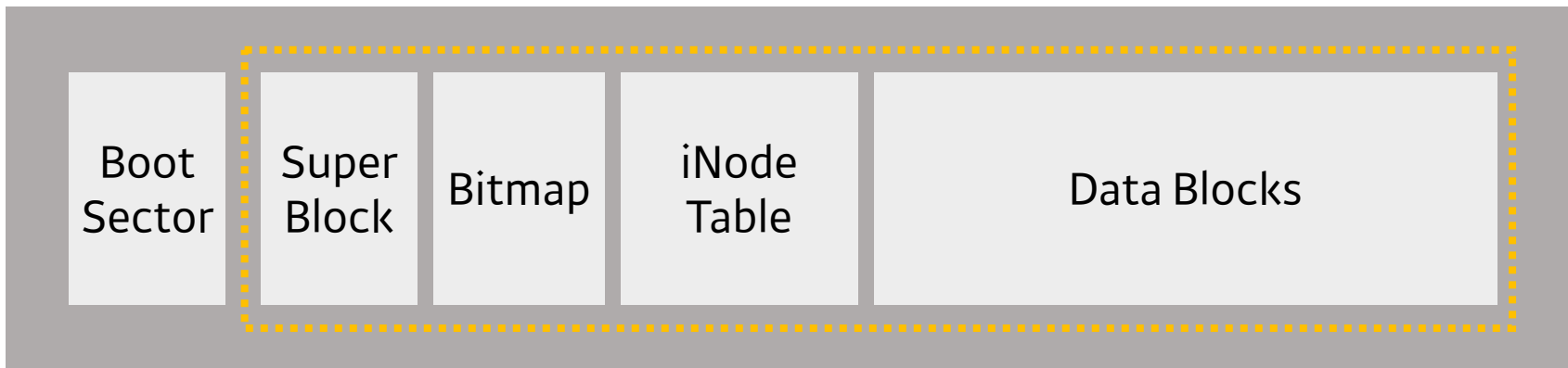


# 주요 용어 및 개념

---

## 파티션 구조

- ▶ 일반적인 파티션의 구조

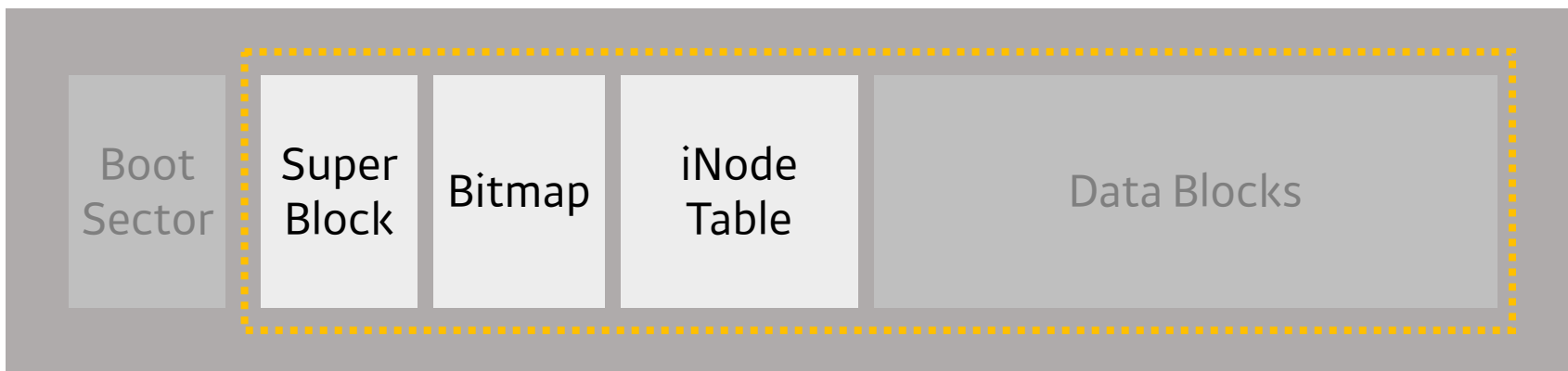


# 주요 용어 및 개념

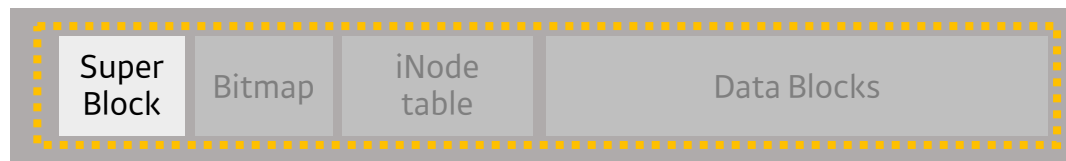
---

## 파티션 구조

- ▶ 일반적인 파티션의 구조
- ▶ 파티션 메타 데이터

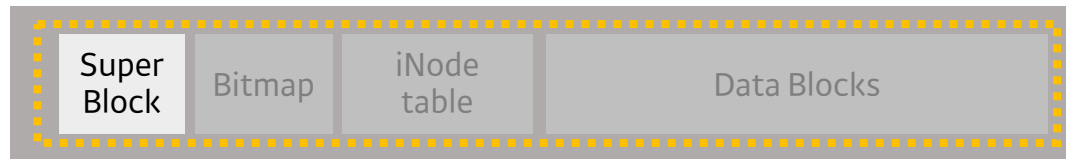






## 슈퍼블록

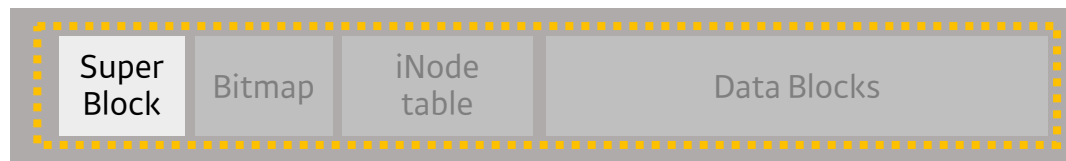
- ▶ 파일시스템의 가장 기본이 되는 정보, 통계치를 저장하는 자료 구조
  - ▶ 블록의 크기
  - ▶ 각 영역의 위치 (저널, 비트맵, 아이노드 테이블)
  - ▶ 루트 아이노드 번호
  - ▶ 사용 중인 아이노드 개수
  - ▶ F/S 크기



## 슈퍼블록

- ▶ 파일시스템의 가장 기본이 되는 정보, 통계치를 저장하는 자료 구조
  - ▶ 블록의 크기
  - ▶ 각 영역의 위치 (저널, 비트맵, 아이노드 테이블)
  - ▶ 루트 아이노드 번호
  - ▶ 사용 중인 아이노드 개수
  - ▶ F/S 크기

“F/S Geometry”

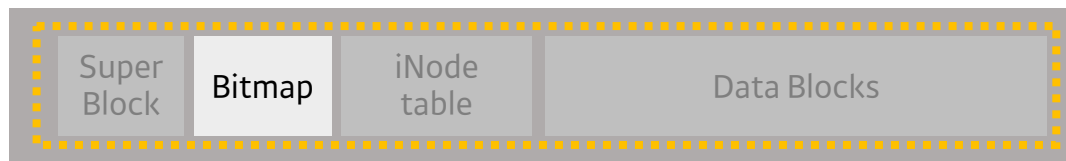


## 슈퍼블록

- ▶ 파일시스템의 가장 기본이 되는 정보, 통계치를 저장하는 자료 구조
  - ▶ 블록의 크기
  - ▶ 각 영역의 위치 (저널, 비트맵, 아이노드 테이블)
  - ▶ 루트 아이노드 번호
  - ▶ 사용 중인 아이노드 개수
  - ▶ F/S 크기

“F/S Statistics”

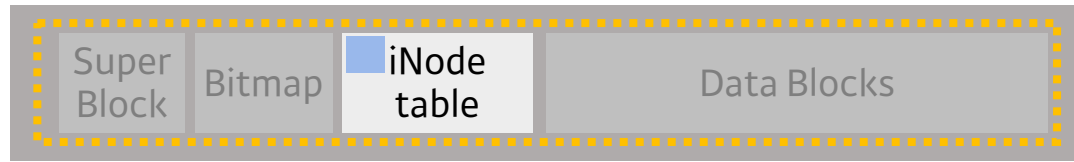
# 주요 용어 및 개념



## 비트맵

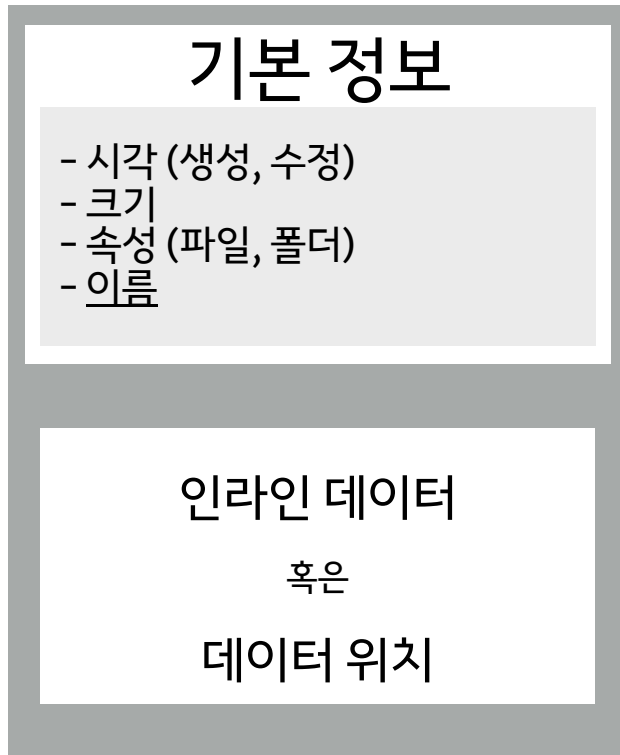
- ▶ 데이터 블록의 각 블록의 사용 여부를 비트맵 영역의 해당 위치의 비트로 표현
  - ▶ 비할당 영역 식별

# 주요 용어 및 개념

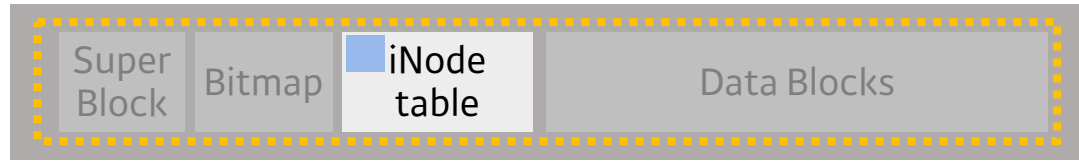


## 아이노드

### ▶ 파일 혹은 디렉토리

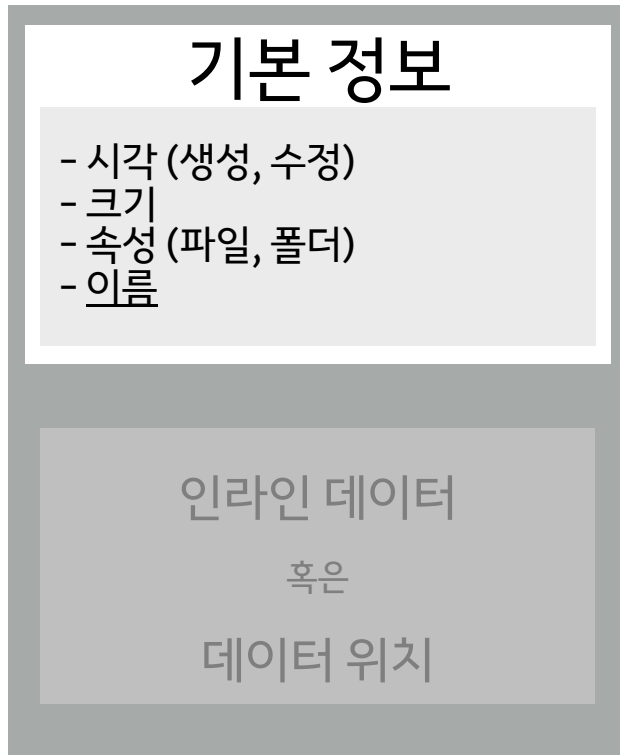


# 주요 용어 및 개념

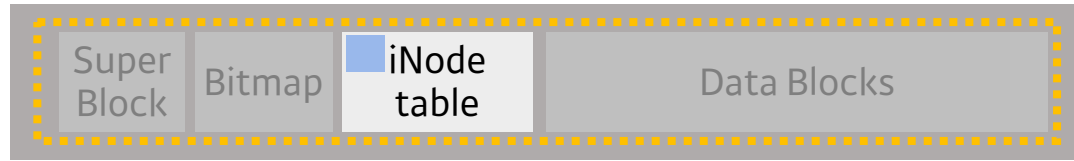


## 아이노드

### ▶ 파일 혹은 디렉토리

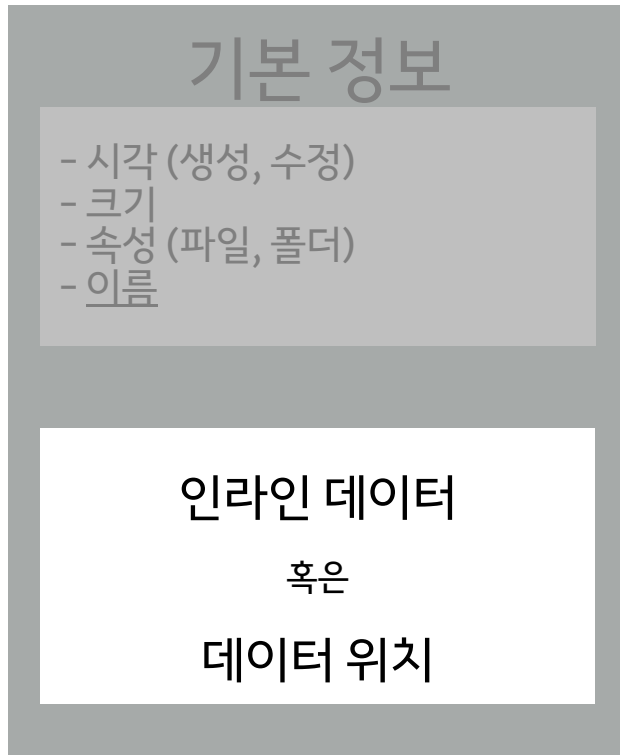


# 주요 용어 및 개념

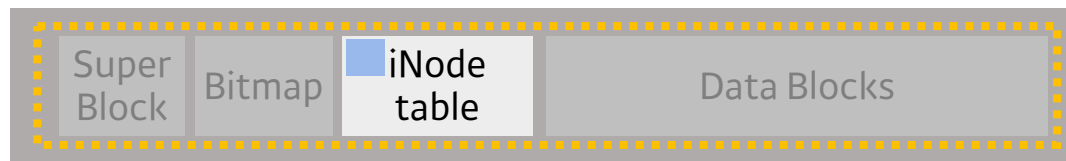


## 아이노드

- ▶ 파일 혹은 디렉토리, 고정크기

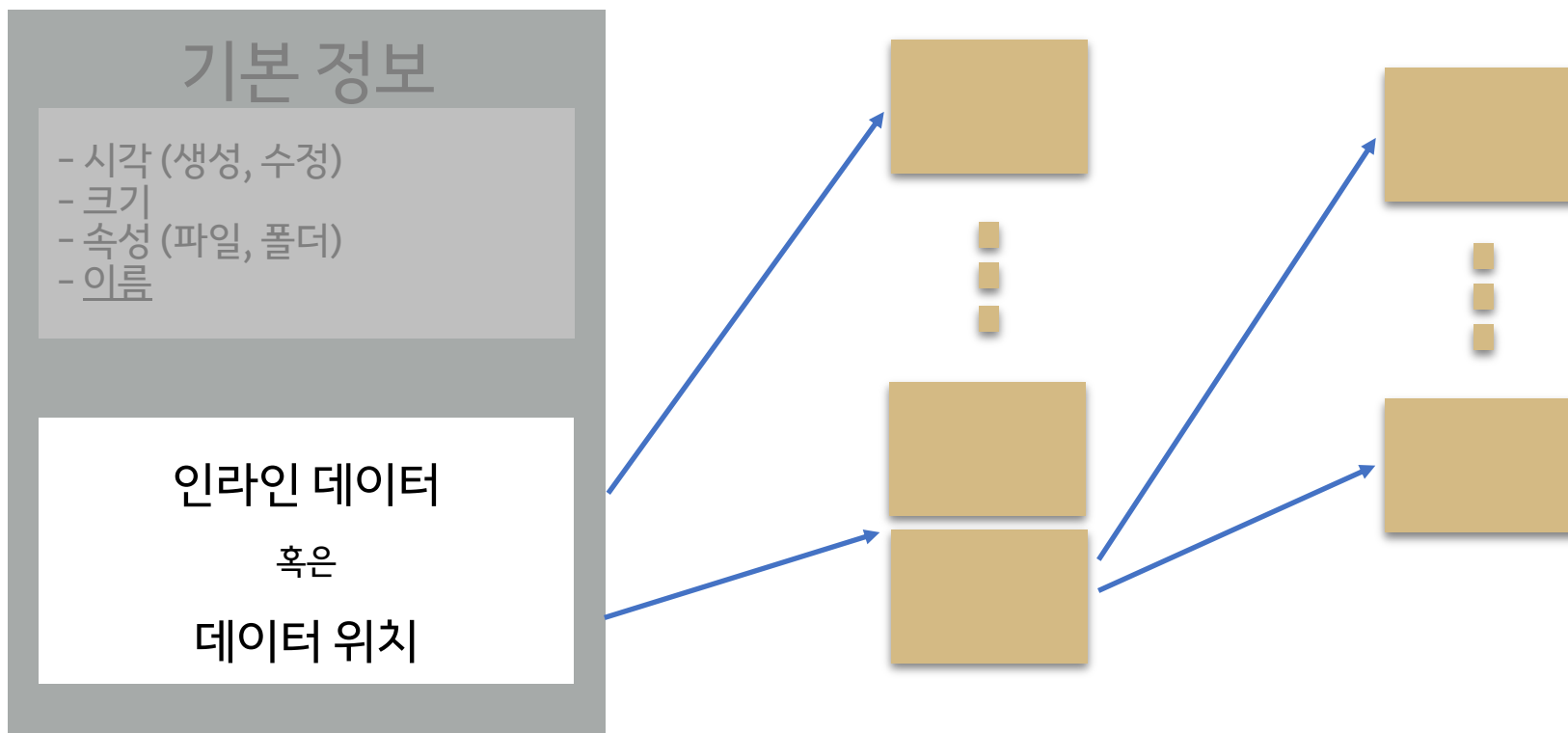


# 주요 용어 및 개념



## 아이노드

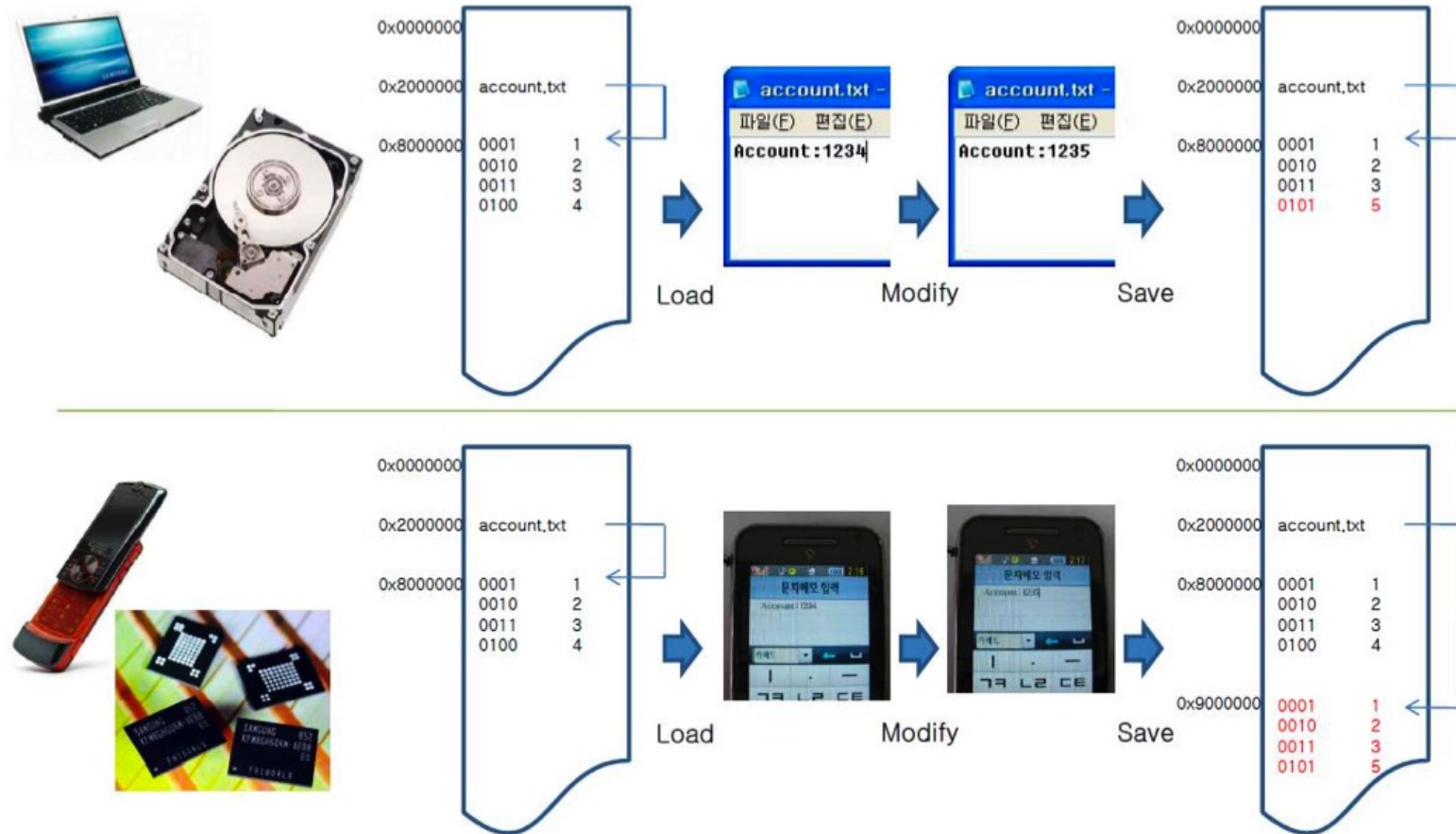
- ▶ 파일 혹은 디렉토리, 고정크기





# 주요 용어 및 개념

## 참고) Wear Leveling



# 주요 용어 및 개념 -

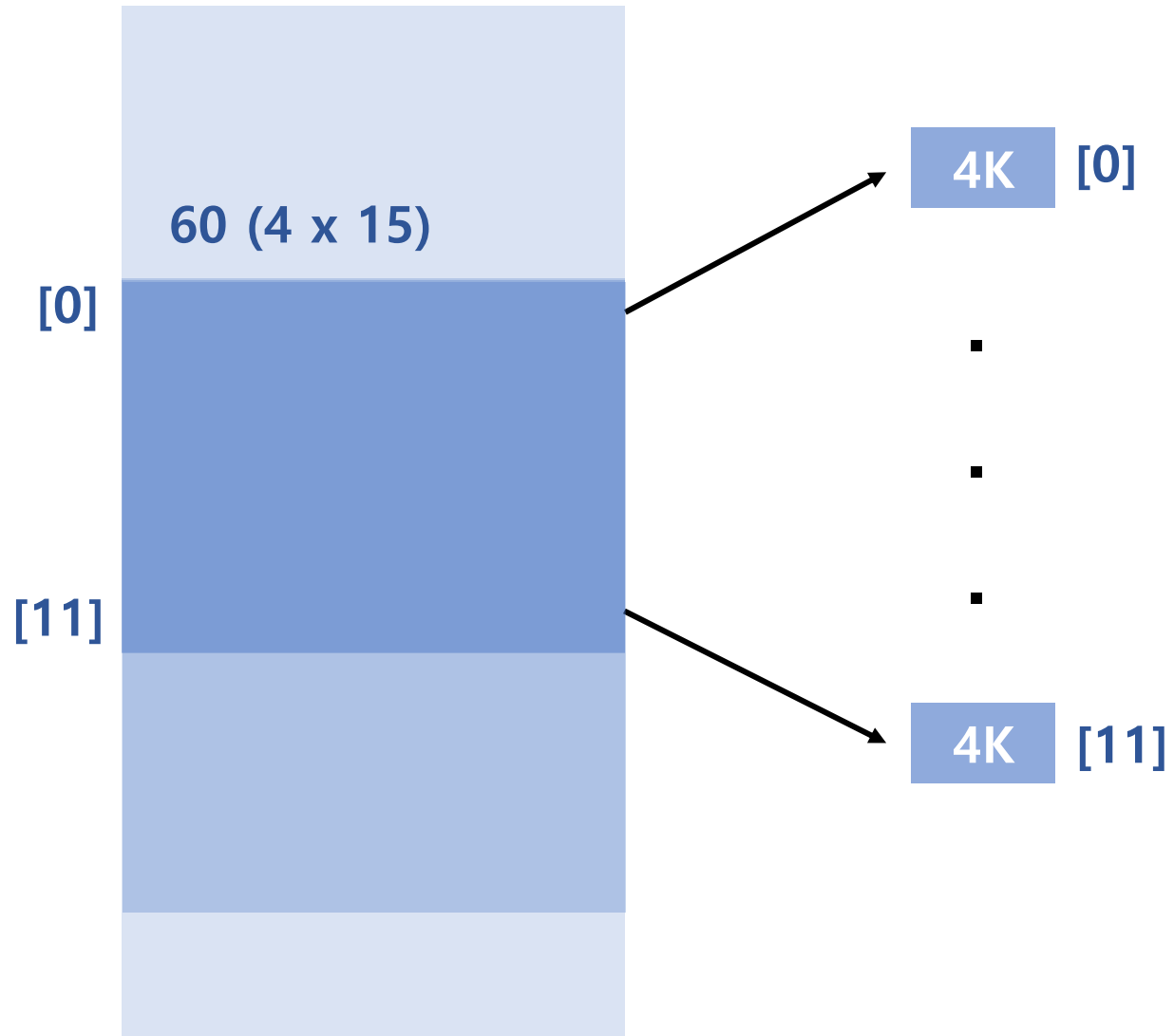
---



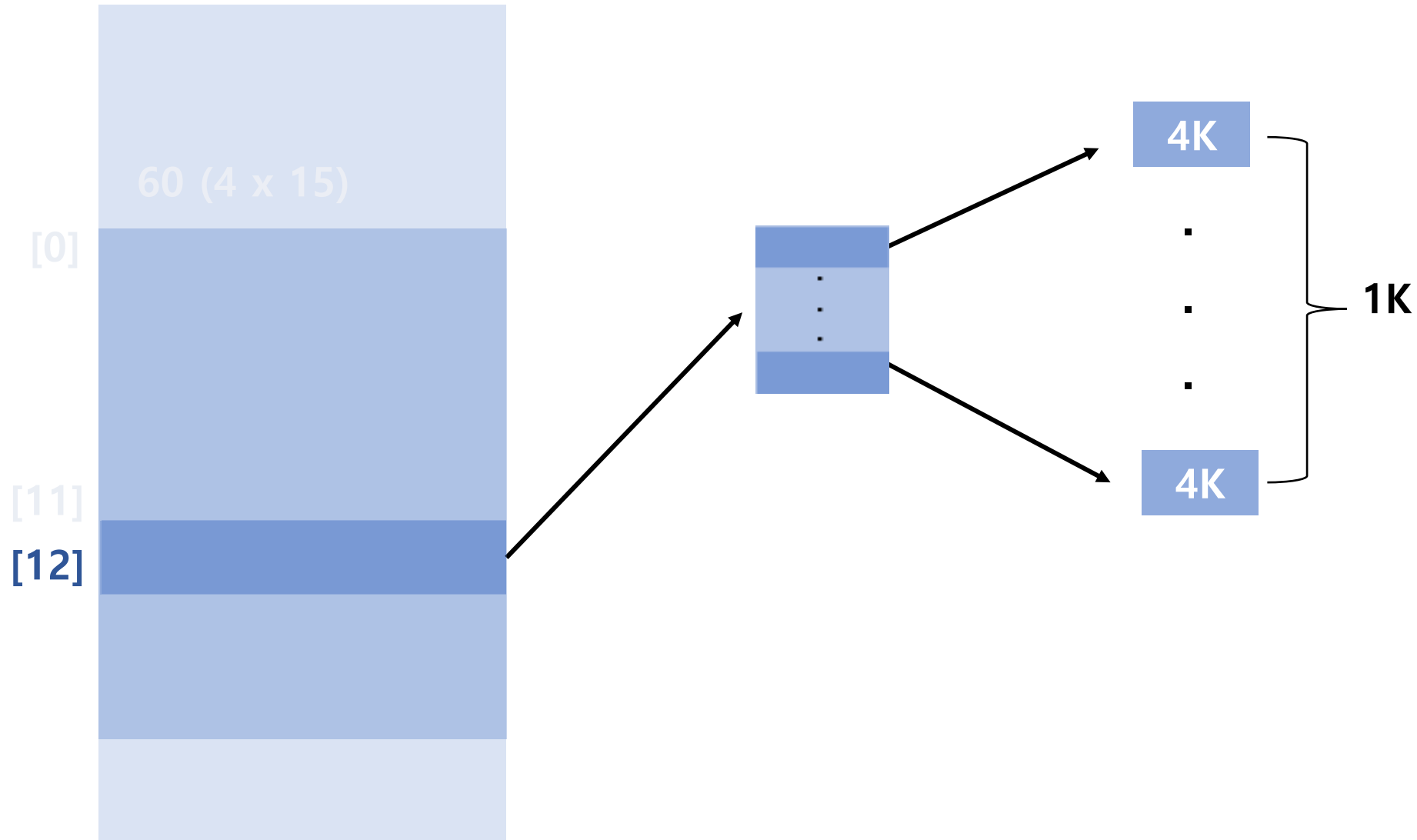
60 (4 x 15)

ex) **Ext3** 4k block size  
triple-indirection

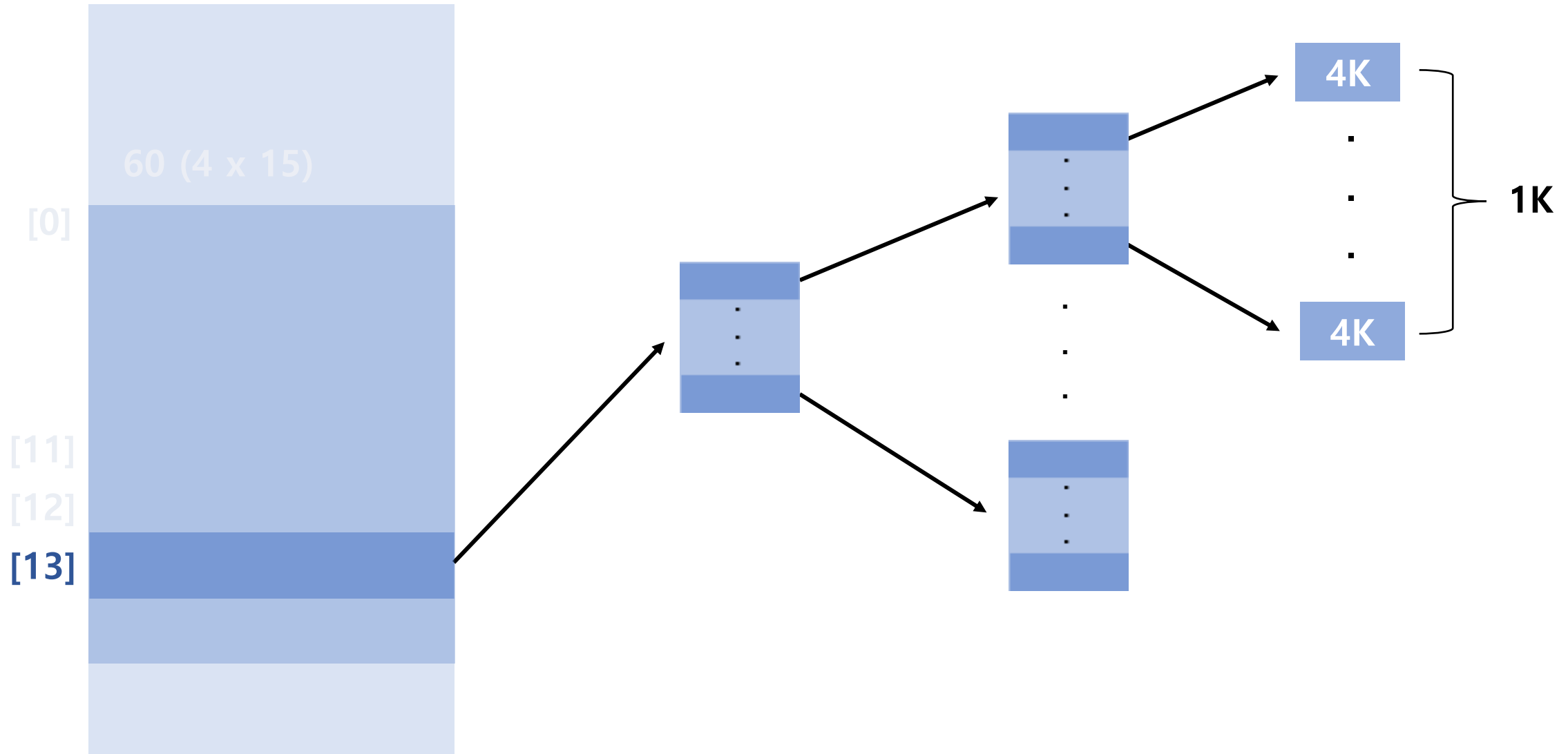
# 주요 용어 및 개념



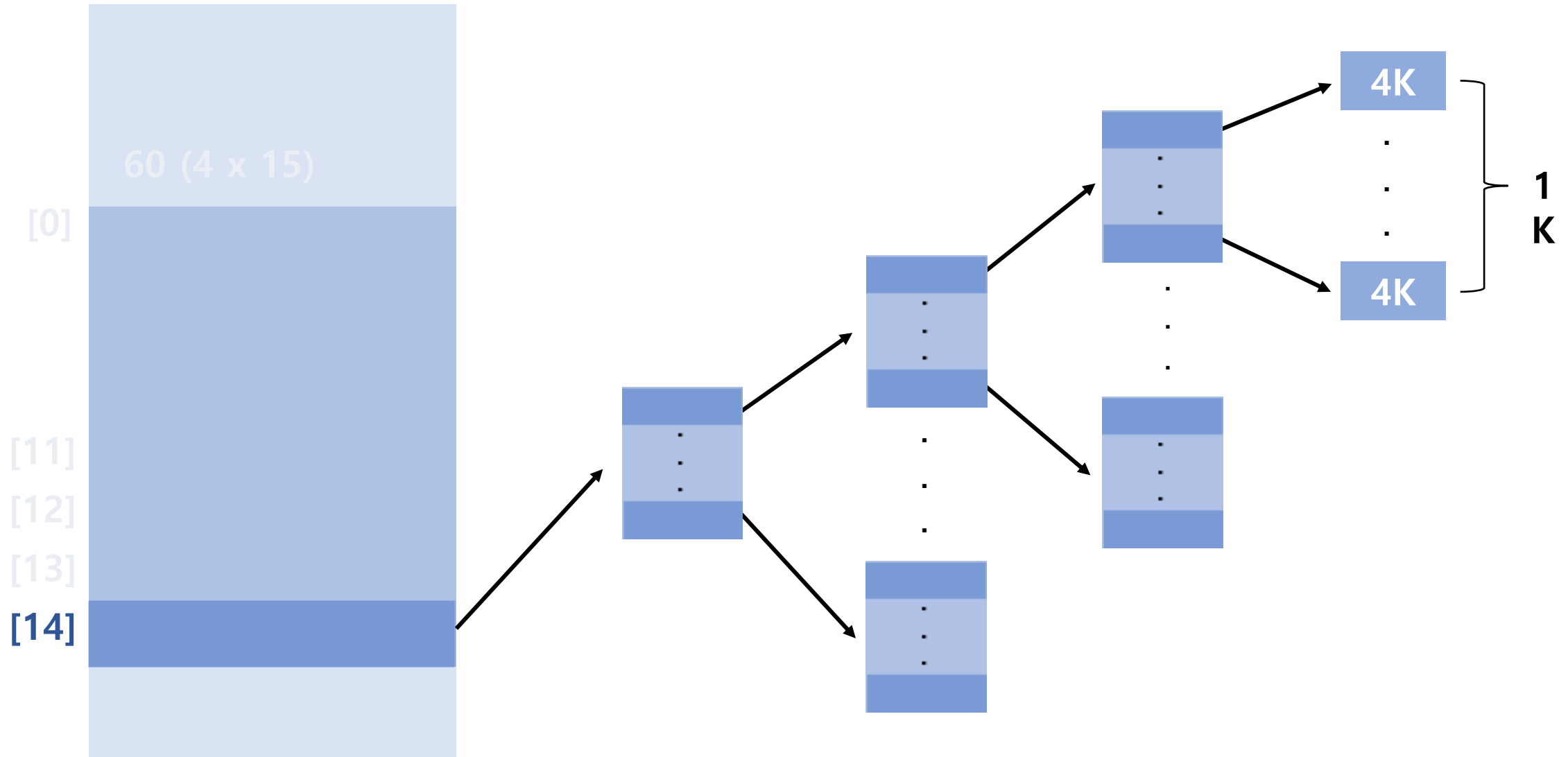
# 주요 용어 및 개념



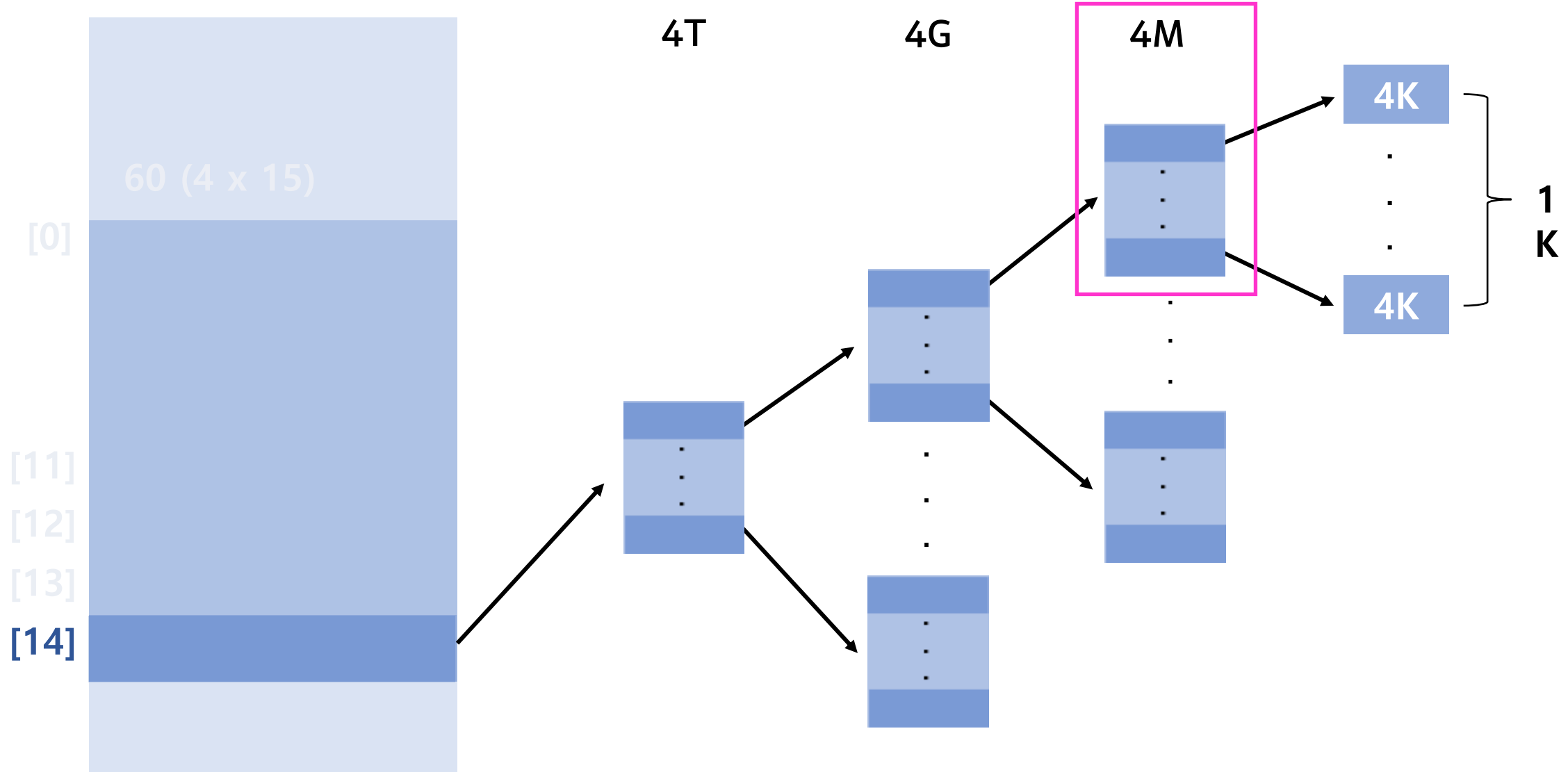
# 주요 용어 및 개념



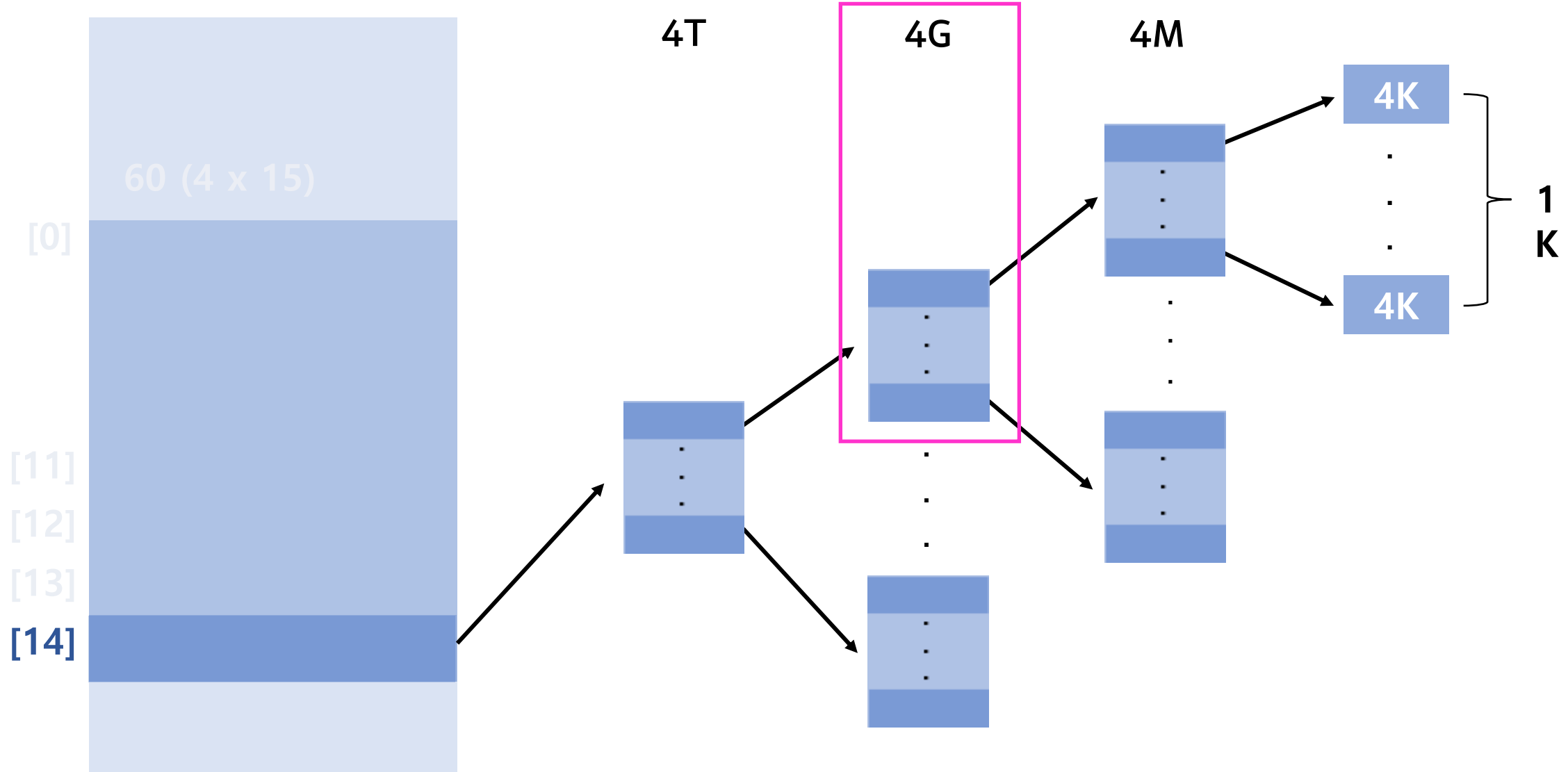
# 주요 용어 및 개념



# 주요 용어 및 개념

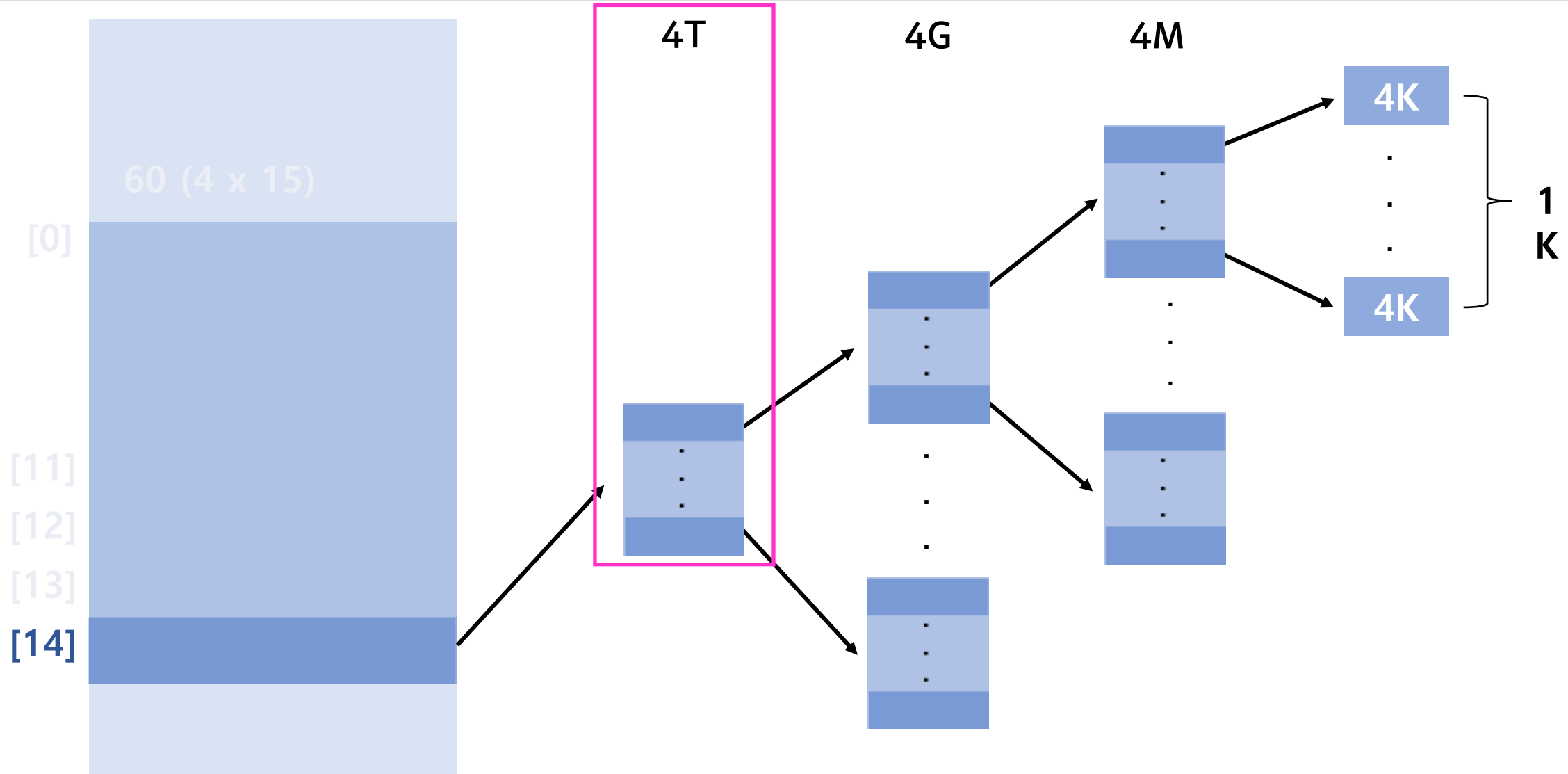


# 주요 용어 및 개념





# 주요 용어 및 개념



# 주요 용어 및 개념

---

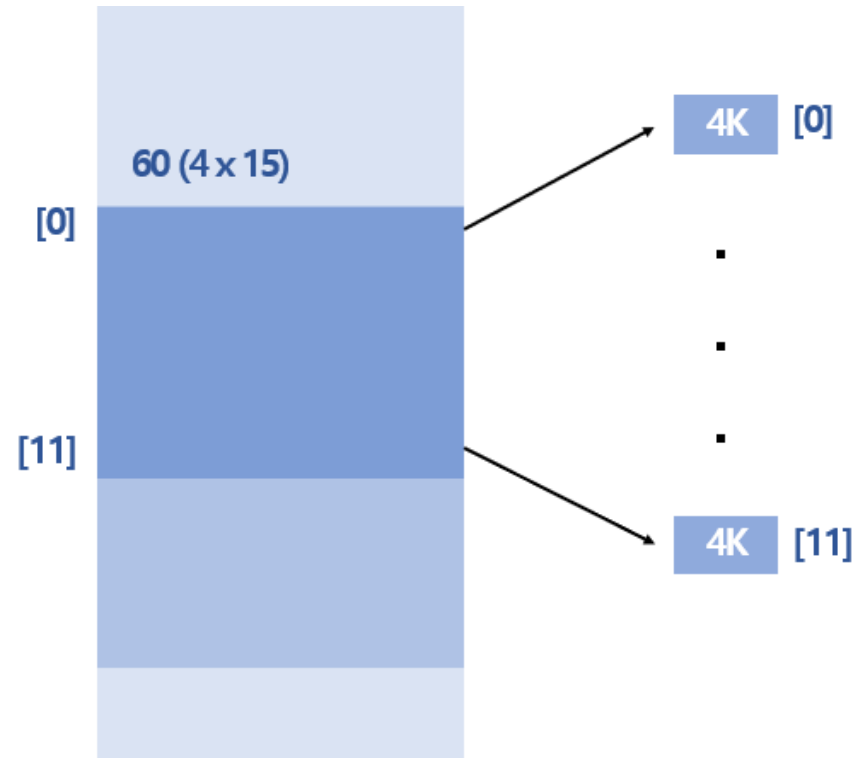
ex) 52K

# 주요 용어 및 개념

ex) 52K

$$52/4 = 13$$

1) [0, 11] 블록은 Direct Blocks에 저장

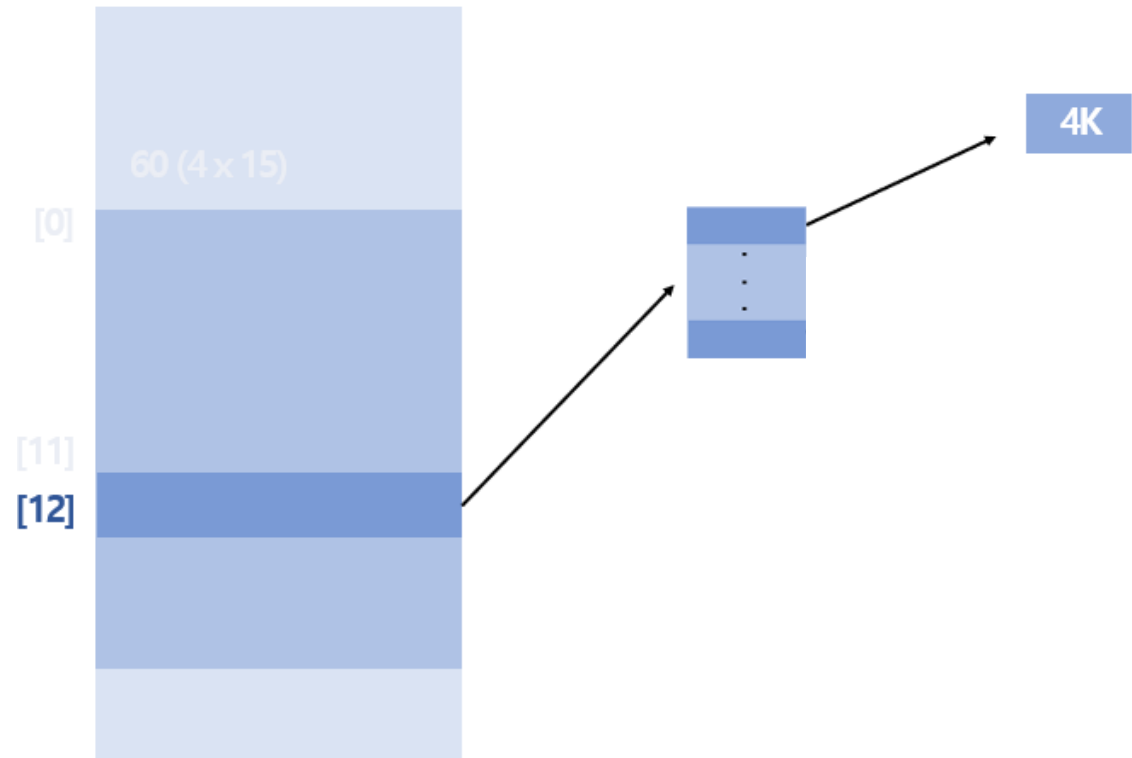


# 주요 용어 및 개념

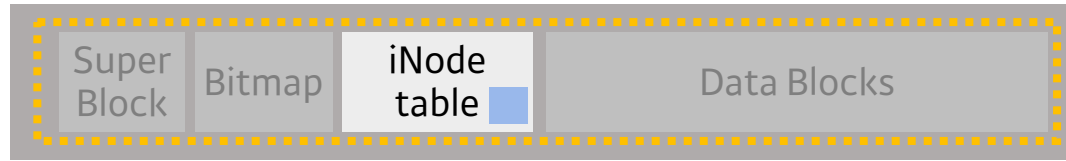
ex) 52K

$$52/4 = 13$$

- 1) [0, 11] 블록은 Direct Blocks에 저장
- 2) 13번째 블록은 Indirect Blocks에 저장

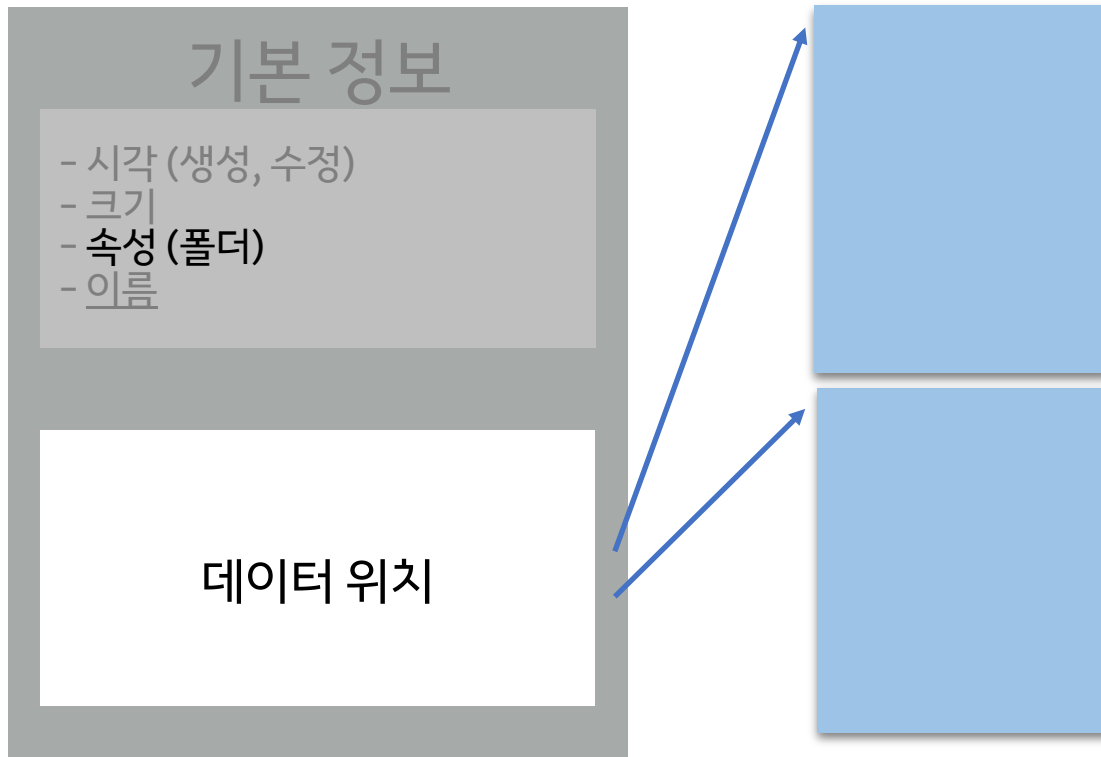


# 주요 용어 및 개념

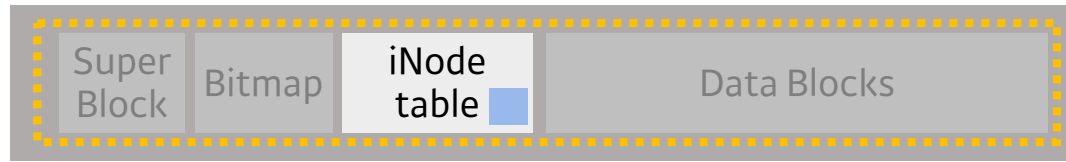


## 아이노드

### ▶ 파일 혹은 디렉토리

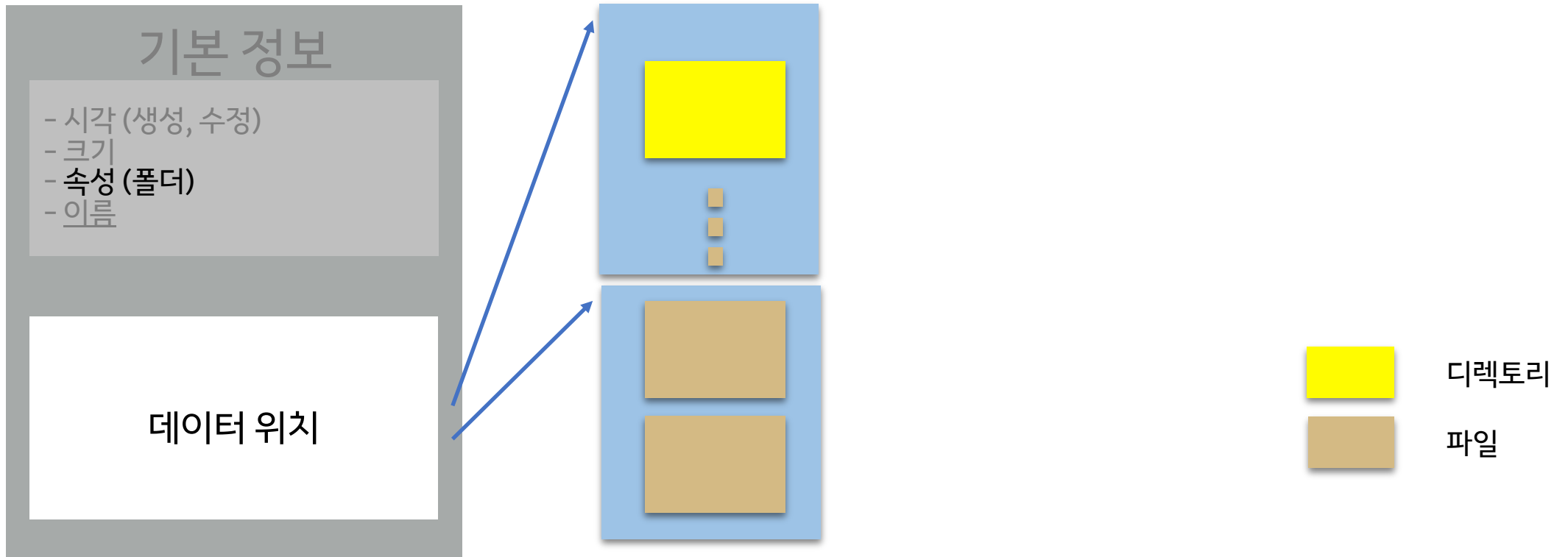


# 주요 용어 및 개념

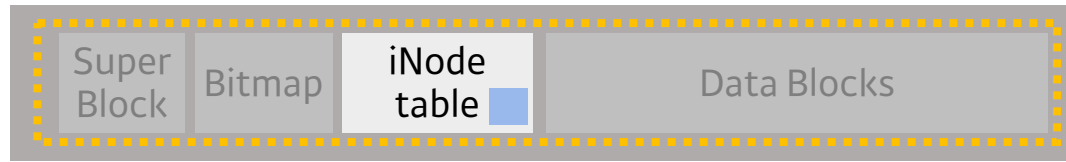


## 아이노드

### ▶ 파일 혹은 디렉토리

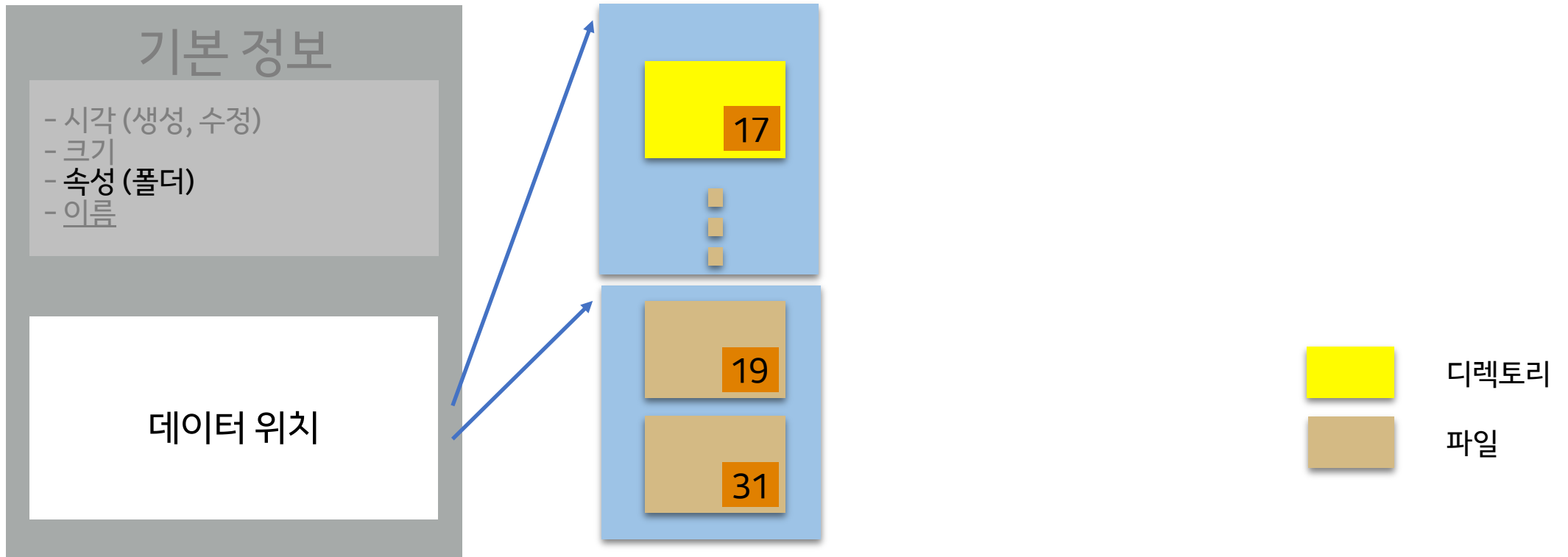


# 주요 용어 및 개념

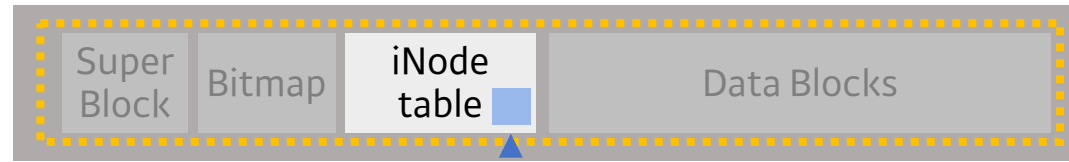


## 아이노드

### ▶ 파일 혹은 디렉토리

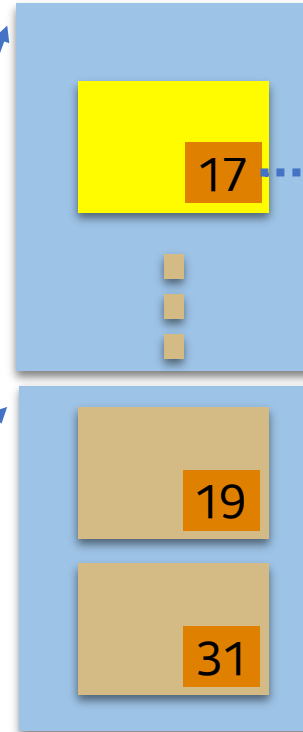
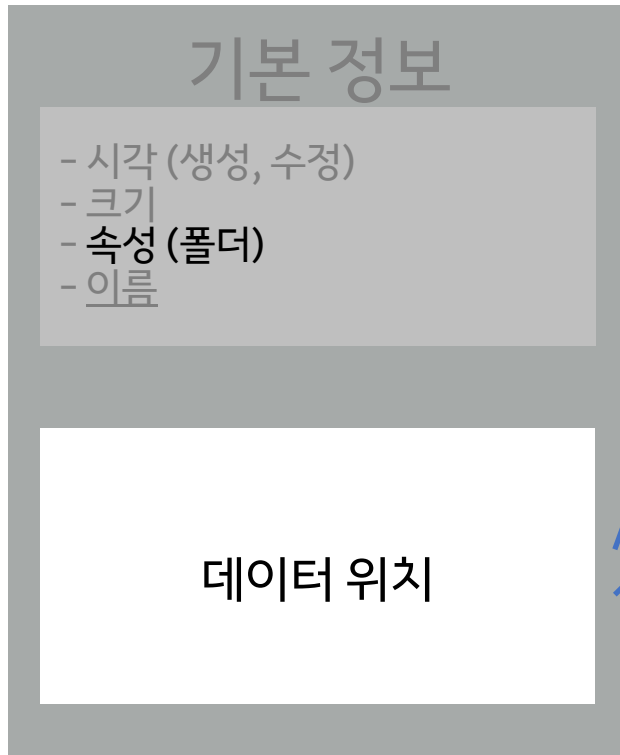


# 주요 용어 및 개념



## 아이노드

### ▶ 파일 혹은 디렉토리

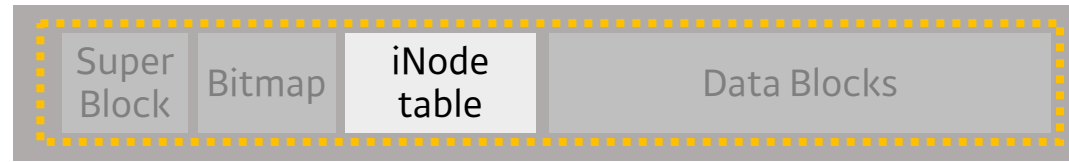


아이노드 번호



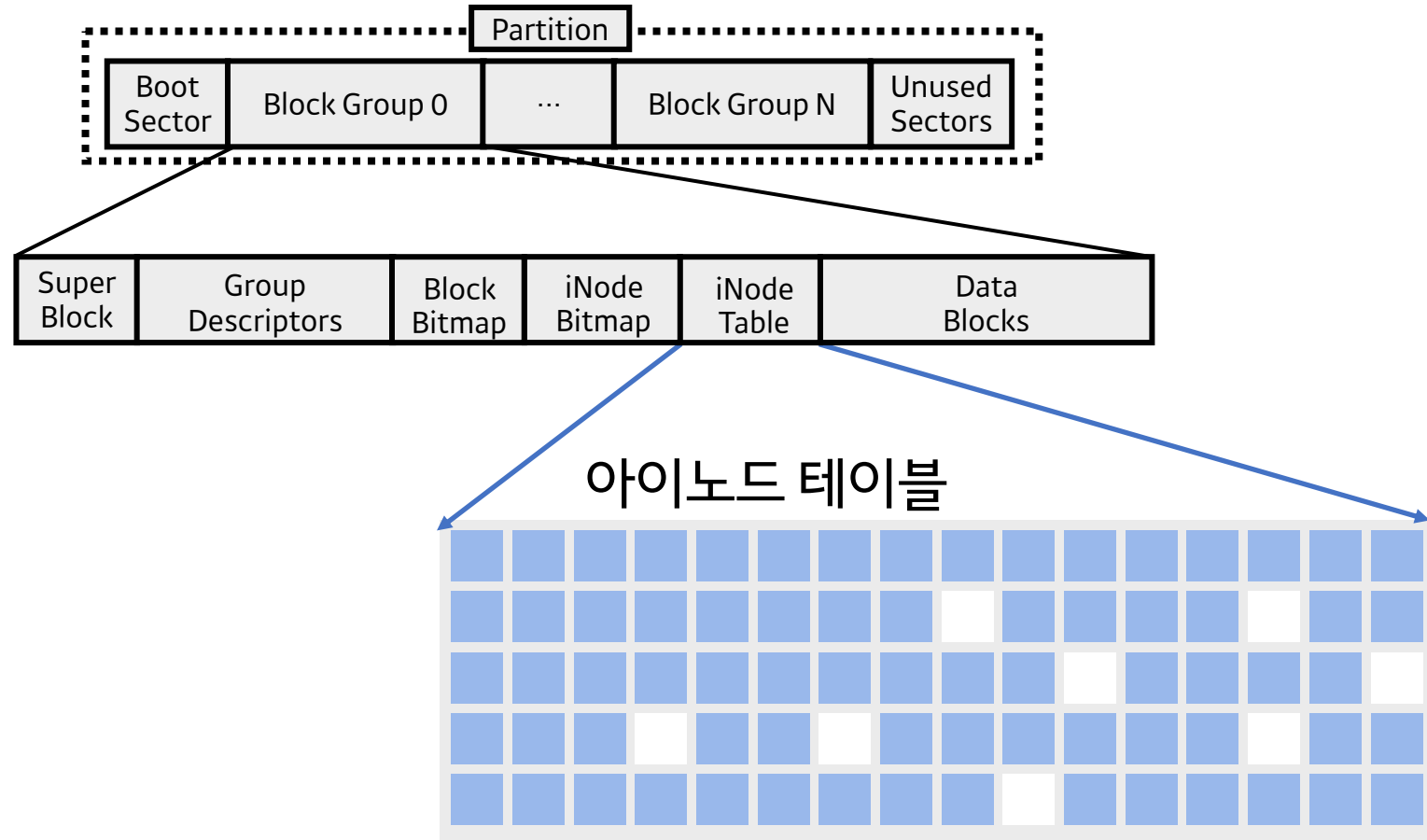


# 주요 용어 및 개념

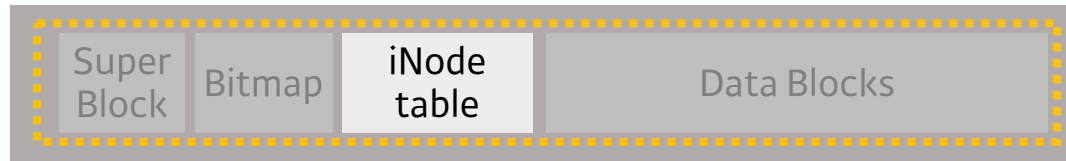


## 아이노드 테이블

### ▶ 아이노드 테이블

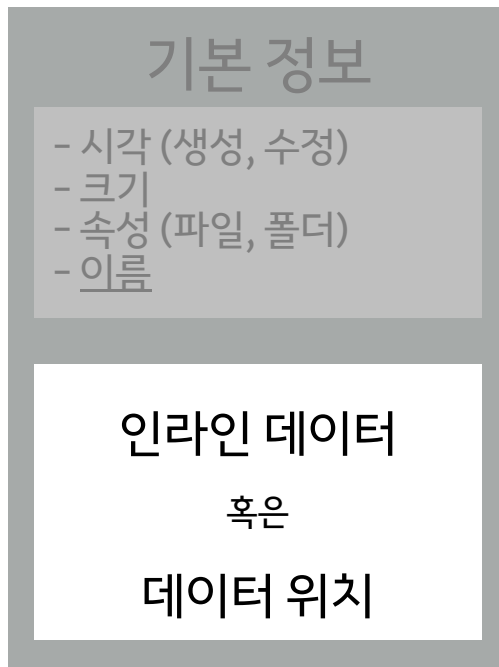


# 주요 용어 및 개념

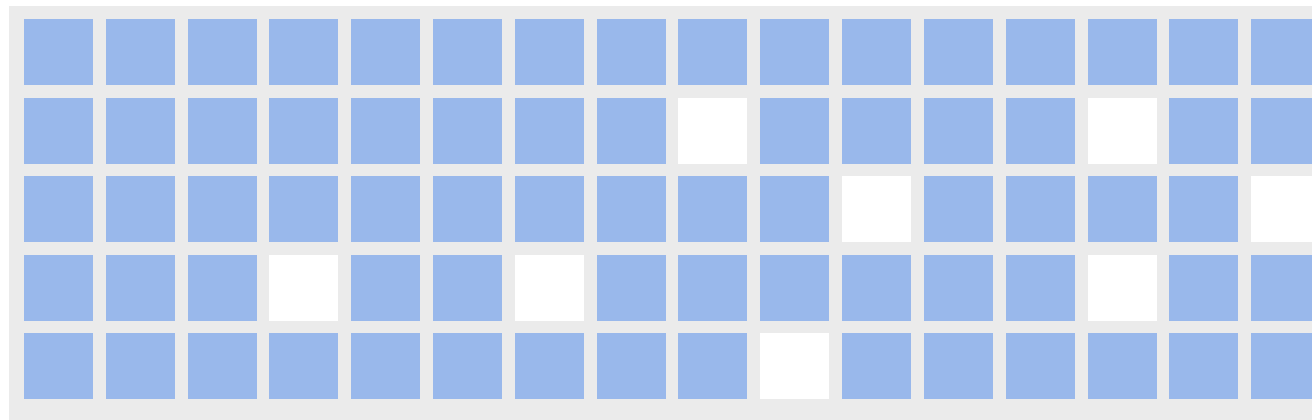


## 아이노드 테이블

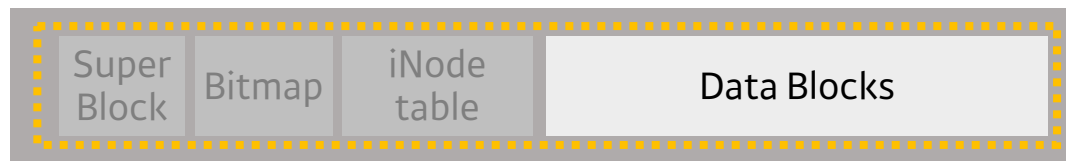
- ▶ 아이노드 테이블
- ▶ 아이노드 번호를 어떻게 알 수 있을까?



## 아이노드 테이블

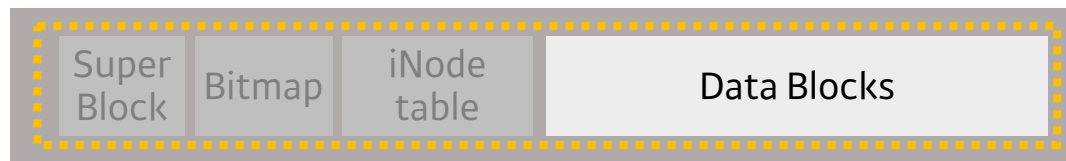


# 주요 용어 및 개념



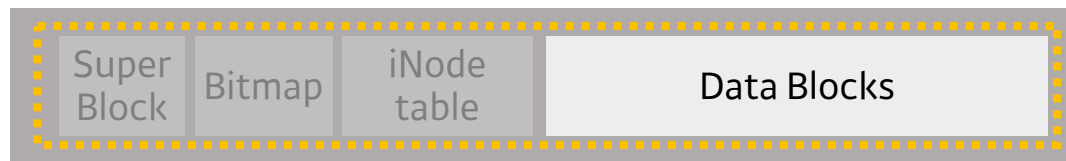
## 데이터 블록

- ▶ 실제 데이터가 존재하는 영역
  - ▶ 파일 데이터



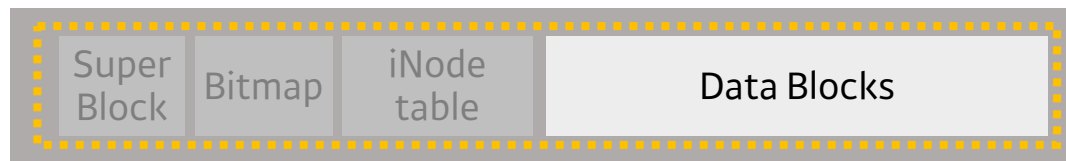
## 데이터 블록

- ▶ 실제 데이터가 존재하는 영역
  - ▶ 파일 데이터
  - ▶ 디렉토리 엔트리 정보  
(아이노드 번호 + 파일 메타 데이터)



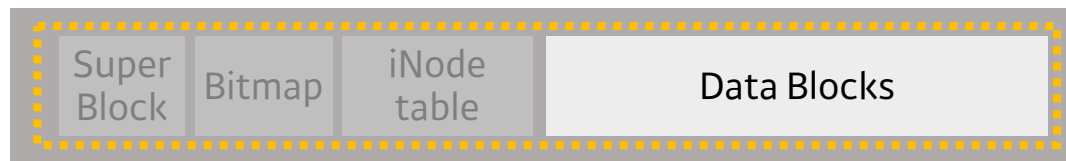
## 데이터 블록

- ▶ 실제 데이터가 존재하는 영역
  - ▶ 파일 데이터
  - ▶ 디렉토리 엔트리 정보
  - ▶ 저널 데이터



## 데이터 블록

- ▶ 실제 데이터가 존재하는 영역
  - ▶ 파일 데이터
  - ▶ 디렉토리 엔트리 정보
  - ▶ 저널 데이터
  - ▶ 비할당 영역

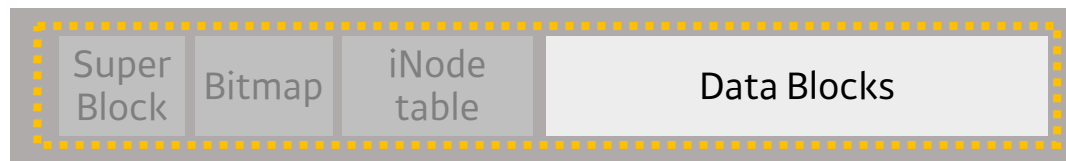


## 데이터 블록

### ▶ 실제 데이터가 존재하는 영역

- ▶ 파일 데이터
- ▶ 디렉토리 엔트리 정보
- ▶ 저널 데이터
- ▶ 비할당 영역

[ff d8 ff ... ff d9]



## 데이터 블록

### ▶ 실제 데이터가 존재하는 영역

- ▶ 파일 데이터
- ▶ 디렉토리 엔트리 정보
- ▶ 저널 데이터
- ▶ 비할당 영역

[ff d8 ff ... ff d9]

디렉토리 엔트리 카빙 어디서?



# 주요 용어 및 개념

---

## 저널

- ▶ 파일시스템의 변경을 저장하고 있는 파일시스템의 영역
  - ▶ 메타 데이터 or 파일 데이터
  - ▶ 환형 큐(circular queue)
  - ▶ ext3/4, hfs+, ntfs, f2fs, apfs( $\Leftrightarrow$  fat)

# 주요 용어 및 개념

---

## 저널

- ▶ 파일시스템의 변경을 저장하고 있는 파일시스템의 영역
- ▶ 파일시스템 장애 복원을 위한 정보

# 주요 용어 및 개념

---

## 저널

- ▶ 파일시스템의 변경을 저장하고 있는 파일시스템의 영역
- ▶ 파일시스템 장애 복원을 위한 정보
- ▶ 파일시스템 성능 향상 (improves write performance on disk by turning random I/O into sequential I/O)

# 주요 용어 및 개념

---

## 저널

- ▶ 파일시스템의 변경을 저장하고 있는 파일시스템의 영역
- ▶ 파일시스템 장애 복원을 위한 정보
- ▶ 파일시스템 성능 향상
- ▶ 복호화 키 획득

# 주요 용어 및 개념

---

## Soft (symbolic) Link

- ▶ 기존에 존재하는 파일 및 디렉토리에 대한 포인터  
원본 파일에 대한 경로만 존재

# 주요 용어 및 개념

## Soft (symbolic) Link

- ▶ 기존에 존재하는 파일 및 디렉토리에 대한 포인터

원본 파일에 대한 경로만 존재

```
char* message = "Hello World";
```

message

"Hello World"

0x12345

# 주요 용어 및 개념

## Soft (symbolic) Link

- ▶ 기존에 존재하는 파일 및 디렉토리에 대한 포인터

원본 파일에 대한 경로만 존재

```
char* message = "Hello World";  
char* link = message;
```

message

"Hello World"

0x12345

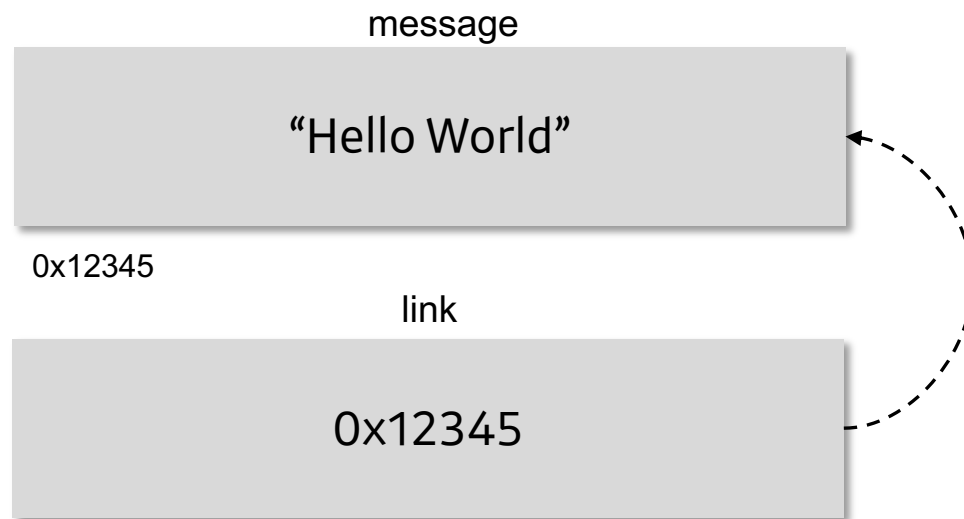
# 주요 용어 및 개념

## Soft (symbolic) Link

- ▶ 기존에 존재하는 파일 및 디렉토리에 대한 포인터

원본 파일에 대한 경로만 존재

```
char* message = "Hello World";  
char* link = message;
```





# 주요 용어 및 개념

## Soft (symbolic) Link

- ▶ 기존에 존재하는 파일 및 디렉토리에 대한 포인터

원본 파일에 대한 경로만 존재

```
char* message = "Hello World";  
char* link = message;
```



# 주요 용어 및 개념

## Soft (symbolic) Link

- ▶ 기존에 존재하는 파일 및 디렉토리에 대한 포인터

원본 파일에 대한 경로만 존재

```
char* message = "Hello World";  
char* link = message;  
delete message;
```



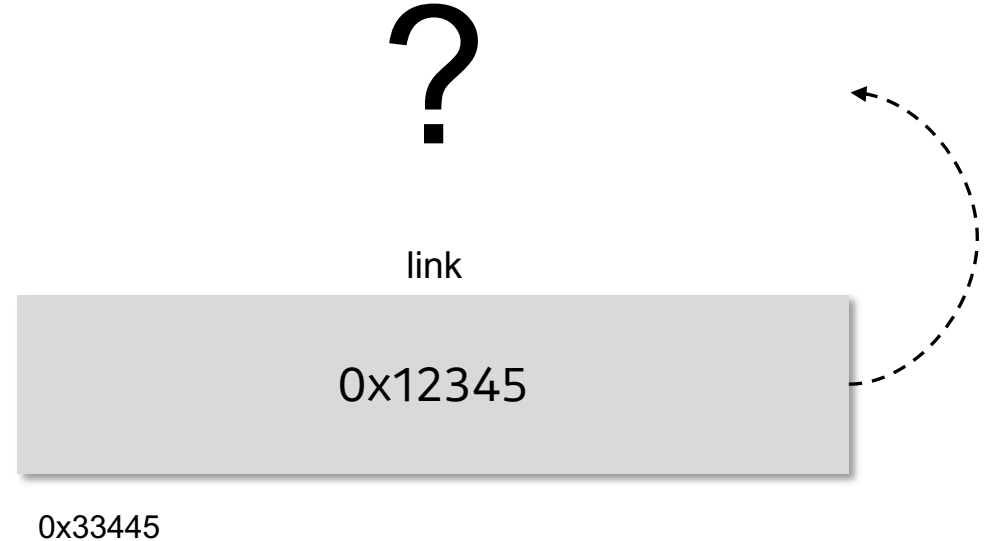
# 주요 용어 및 개념

## Soft (symbolic) Link

- ▶ 기존에 존재하는 파일 및 디렉토리에 대한 포인터

원본 파일에 대한 경로만 존재

```
char* message = "Hello World";  
char* link = message;  
delete message;
```



# 주요 용어 및 개념

## Soft (symbolic) Link

- ▶ 기존에 존재하는 파일 및 디렉토리에 대한 포인터
- ▶ 독립된 iNode 번호

```
$ cat source.file  
Welcome to OSTechNix
```

```
$ ln -s source.file softlink.file
```

```
$ ls -lia
```

```
total 12  
11665675 drwxrwxr-x  2 sk sk 4096 Oct 17 11:39 .  
4325378 drwxr-xr-x 37 sk sk 4096 Oct 17 11:39 ..  
11665731 lrwxrwxrwx  1 sk sk   11 Oct 17 11:39 softlink.file -> source.file  
11665692 -rw-rw-r--  1 sk sk   21 Oct 17 11:39 source.file
```

# 주요 용어 및 개념

---

## Soft (symbolic) Link

- ▶ 기존에 존재하는 파일 및 디렉토리에 대한 포인터
- ▶ 독립된 iNode 번호
- ▶ 파일시스템에 걸쳐 생성 가능
- ▶ 원본 파일에 대한 경로만 가지고 있음

# 주요 용어 및 개념

---

## Hard Link

- ▶ 기존에 존재하는 파일에 대한 alias

# 주요 용어 및 개념

---

## Hard Link

- ▶ 기존에 존재하는 **파일**에 대한 alias

```
string message = "Hello World";
```

message

"Hello World"

0x12345

# 주요 용어 및 개념

---

## Hard Link

- ▶ 기존에 존재하는 **파일**에 대한 alias

```
string& link = message;
```

message

“Hello World”

0x12345



# 주요 용어 및 개념

---

## Hard Link

- ▶ 기존에 존재하는 **파일**에 대한 alias

```
string& link = message;
```

message / link

“Hello World”

0x12345

# 주요 용어 및 개념

---

## Hard Link

- ▶ 기존에 존재하는 파일에 대한 alias
- ▶ iNode 공유, 참조 카운트

```
$ ln source.file hardlink.file
```

```
$ ls -lia
```

```
total 16
11665675 drwxrwxr-x 2 sk sk 4096 Oct 17 11:58 .
4325378 drwxr-xr-x 37 sk sk 4096 Oct 17 11:39 ..
11665692 -rw-rw-r-- 2 sk sk 21 Oct 17 11:57 hardlink.file
11665692 -rw-rw-r-- 2 sk sk 21 Oct 17 11:57 source.file
```

# 주요 용어 및 개념

## Hard Link

- ▶ 기존에 존재하는 파일에 대한 alias
- ▶ iNode 공유, 참조 카운트

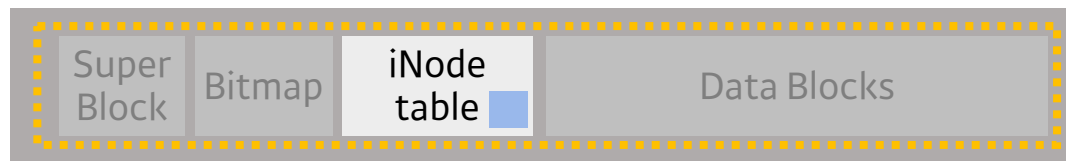
```
$ ln source.file hardlink.file
```

```
$ ls -lia
```

```
total 16
11665675 drwxrwxr-x 2 sk sk 4096 Oct 17 11:58 .
4325378 drwxr-xr-x 37 sk sk 4096 Oct 17 11:39 ..
11665692 -rw-rw-r-- 2 sk sk 21 Oct 17 11:57 hardlink.file
11665692 -rw-rw-r-- 2 sk sk 21 Oct 17 11:57 source.file
```

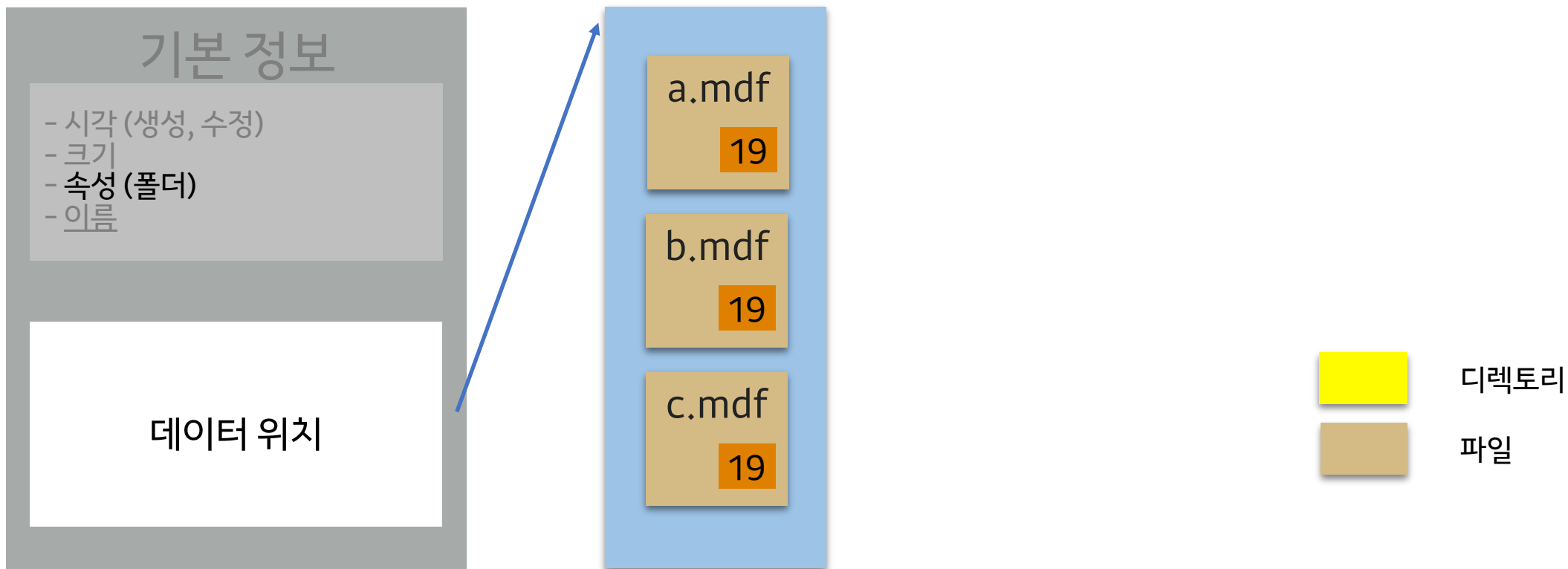
Hard Link는 어떻게 표현되는가?

# 주요 용어 및 개념



## Hard Link

- ▶ 서로 다른 디렉토리 엔트리가 동일 inode 번호 공유



# 주요 용어 및 개념

---

## Hard Link

- ▶ 기존에 존재하는 파일에 대한 alias
- ▶ iNode 공유, 참조 카운트
- ▶ 단일 파일시스템 내에서만 가능

# 주요 용어 및 개념

---

## Special file

- ▶ 일반 파일로 간주된 다양한 외부 장치 인터페이스  
printer, tape drive, named pipe
- ▶ stream interface  
open, seek, read, write, close
- ▶ char / block device

# 주요 용어 및 개념

---

## Pipe

- ▶ 두 개 이상의 프로세스가 입출력을 연결하여 데이터를 주고 받을 수 있게 만든 파일
- ▶ `ls -al | wc -l`

# 주요 용어 및 개념

---

## Socket

- ▶ 두 개 이상의 네트워크 프로세스의 입출력을 파일로 표현



# 주요 용어 및 개념

---

## Mount

- ▶ 디바이스, 파일, 원격 노드 등을 파일시스템의 특정 디렉토리에 위치

```
$ mount /dev/hda2 /media/PHOTOS
```

```
$ umount /dev/hda2
```

```
$ mount -t ext4 -o loop ./ext.bin /mnt/guest#
```

# 주요 용어 및 개념

---

## man

- ▶ 유닉스-like 운영체제의 커맨드에 대한 help
- ▶ man man
- ▶ RTFM

# 파일시스템 복원



# 파일시스템 복원

---

## 파일시스템 복원

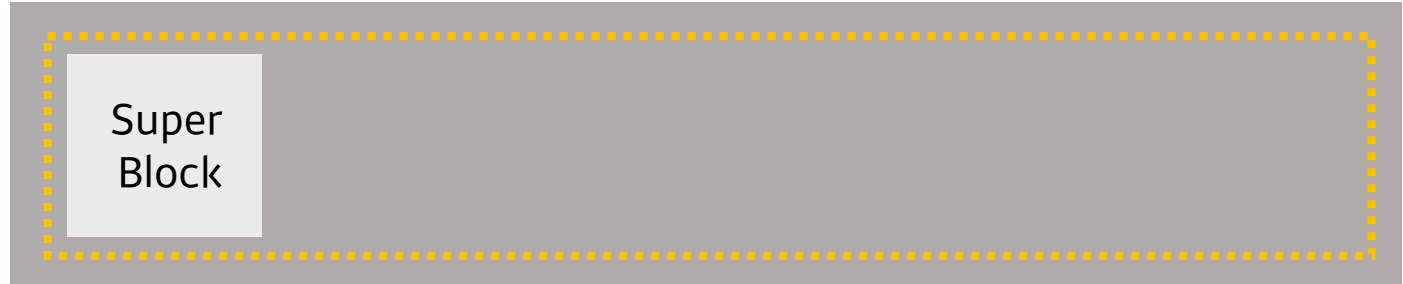
- ▶ 획득 이미지에서 활성과 삭제 영역을 식별
- ▶ 파일시스템 복호화

# 파일시스템 복원

---

## 파일시스템 복원 절차

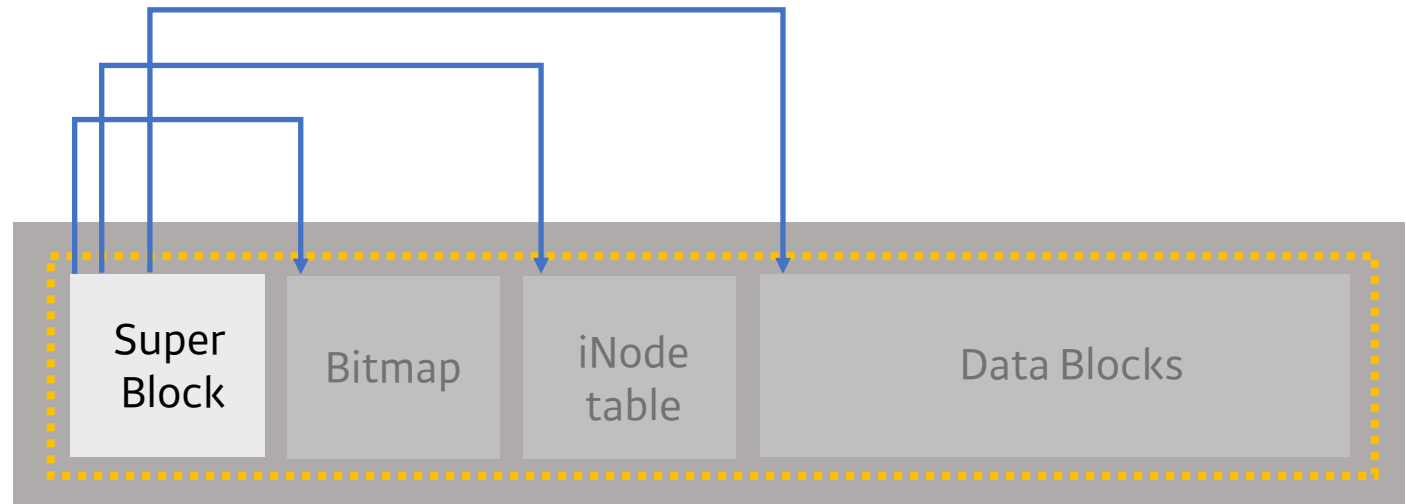
- ▶ 슈퍼 블록에서 F/S geometry 식별



# 파일시스템 복원

## 파일시스템 복원 절차

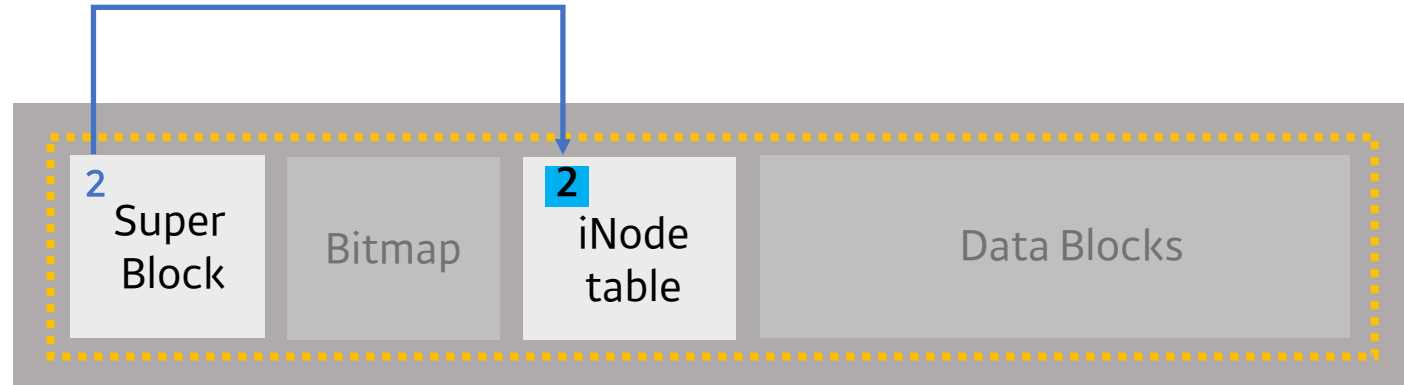
- ▶ 슈퍼 블록에서 F/S geometry 식별



# 파일시스템 복원

## 파일시스템 복원 절차

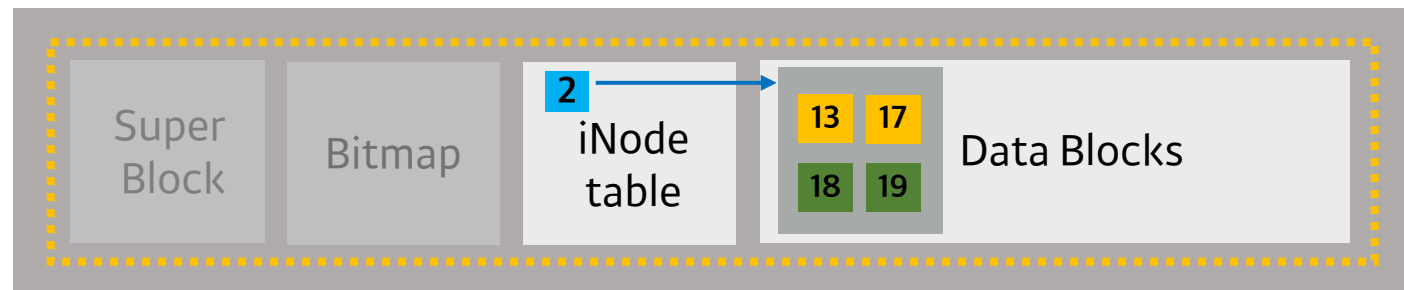
- ▶ 슈퍼 블록에서 F/S geometry 식별
- ▶ 루트 iNode → 정보 가져오기 iNode table에서 읽기



# 파일시스템 복원

## 파일시스템 복원 절차

- ▶ 슈퍼 블록에서 F/S geometry 식별
- ▶ 루트 iNode → 정보 가져오기 iNode table에서 읽기
- ▶ 루트 iNode의 자식을 읽음

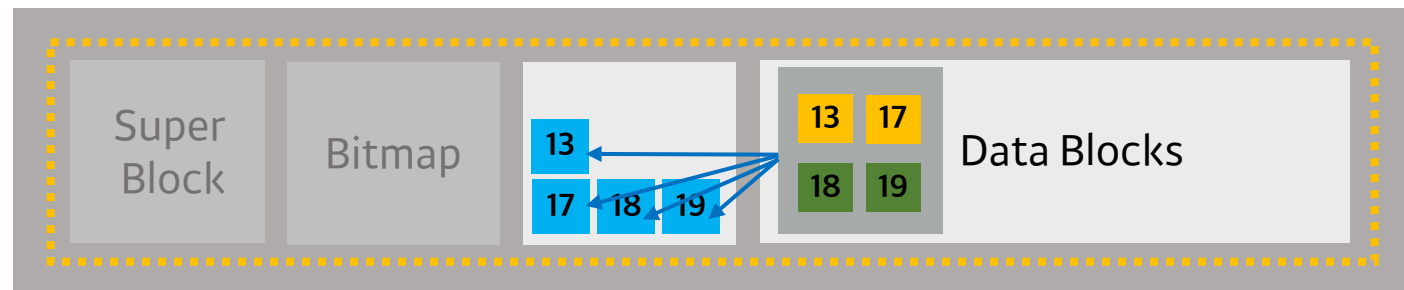
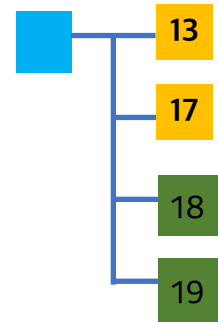




# 파일시스템 복원

## 파일시스템 복원 절차

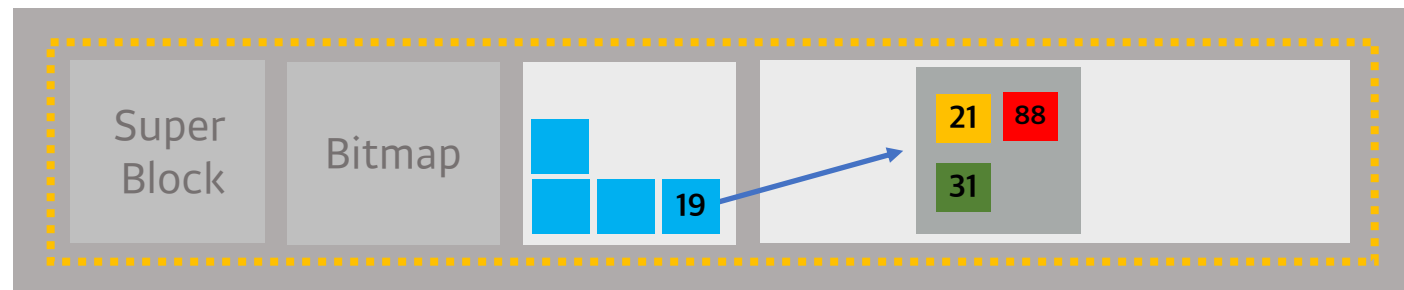
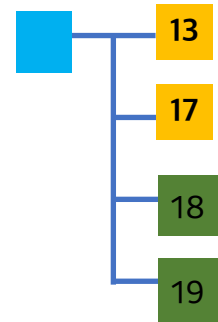
- ▶ 슈퍼 블록에서 F/S geometry 식별
- ▶ 루트 iNode → 정보 가져오기 iNode table에서 읽기
- ▶ 루트 iNode의 자식을 읽음



# 파일시스템 복원

## 파일시스템 복원 절차

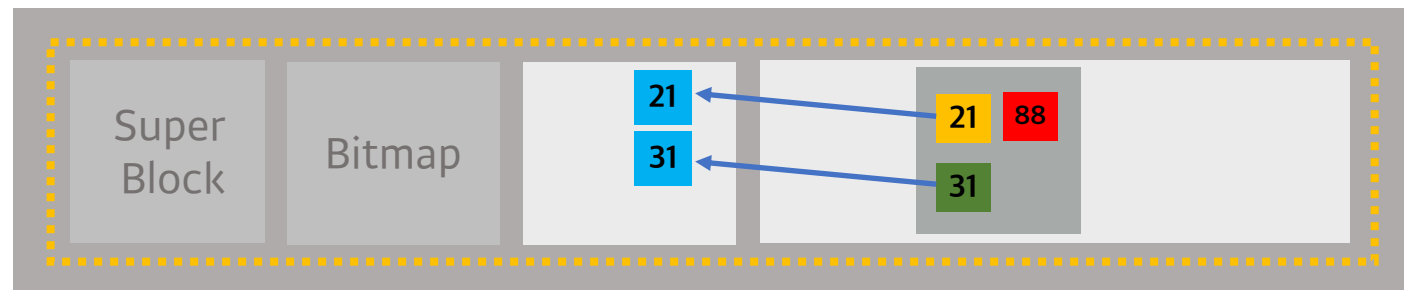
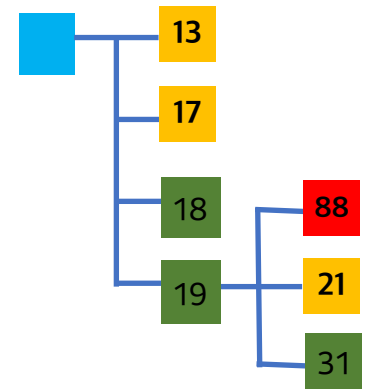
- ▶ 슈퍼 블록에서 F/S geometry 식별
- ▶ 루트 iNode → 정보 가져오기 iNode table에서 읽기
- ▶ 루트 iNode의 자식을 읽음
- ▶ 자식 디렉토리의 iNode를 읽음



# 파일시스템 복원

## 파일시스템 복원 절차

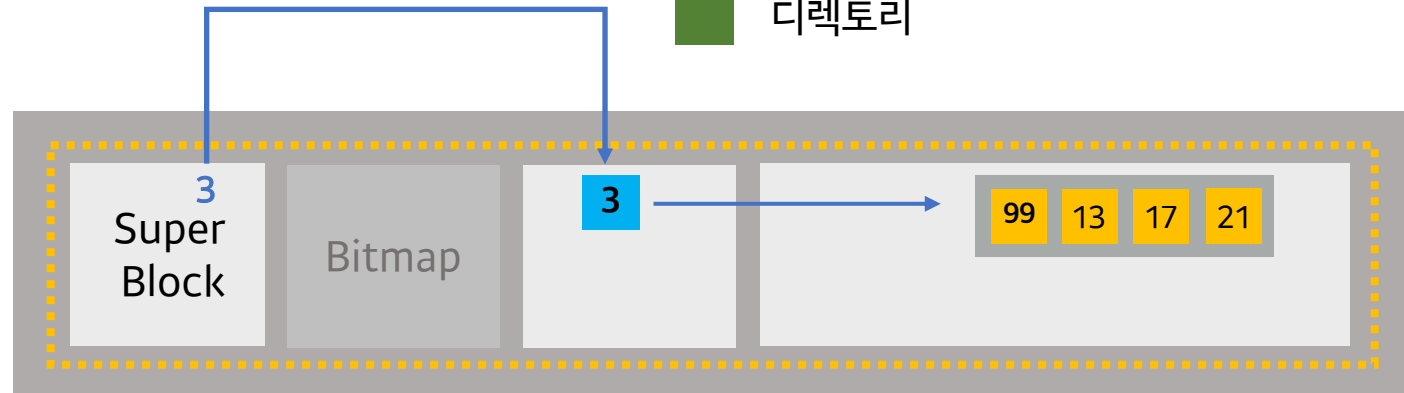
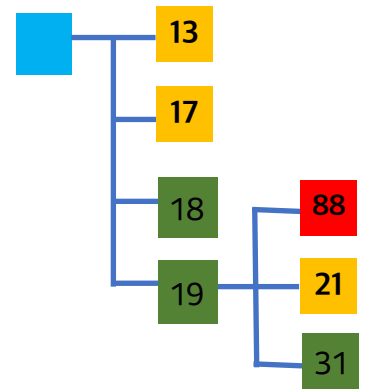
- ▶ 슈퍼 블록에서 F/S geometry 식별
- ▶ 루트 iNode → 정보 가져오기 iNode table에서 읽기
- ▶ 루트 iNode의 자식을 읽음
- ▶ 자식 디렉토리의 iNode를 읽음



# 파일시스템 복원

## 파일시스템 복원 절차

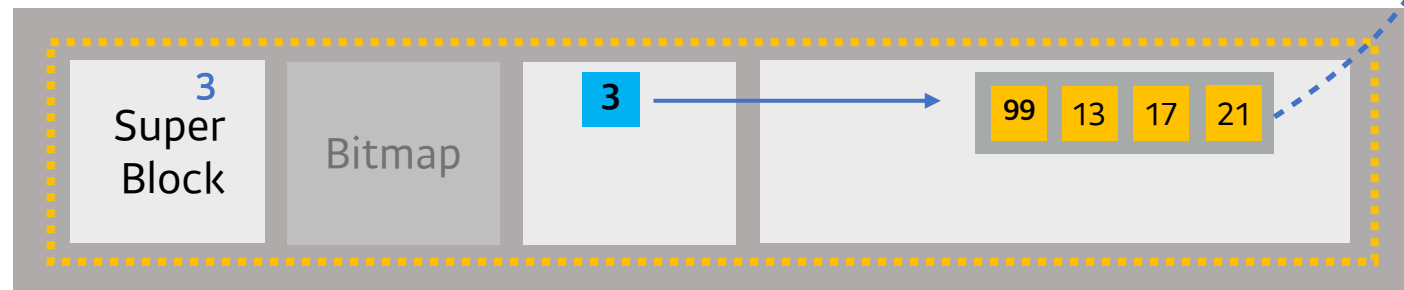
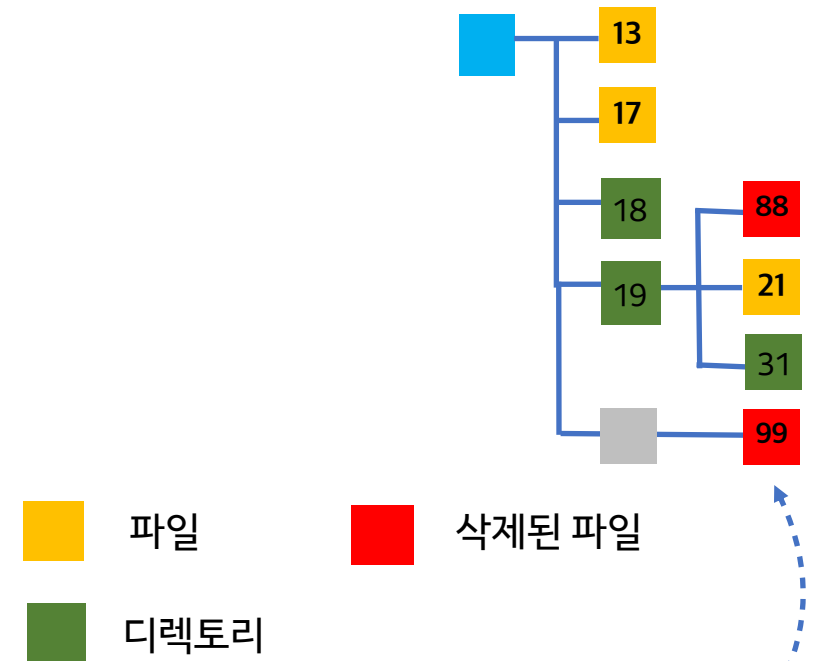
- ▶ 슈퍼 블록에서 F/S geometry 식별
- ▶ 루트 iNode → 정보 가져오기 iNode table에서 읽기
- ▶ 루트 iNode의 자식을 읽음
- ▶ 자식 디렉토리의 iNode를 읽음
- ▶ 저널을 읽음



# 파일시스템 복원

## 파일시스템 복원 절차

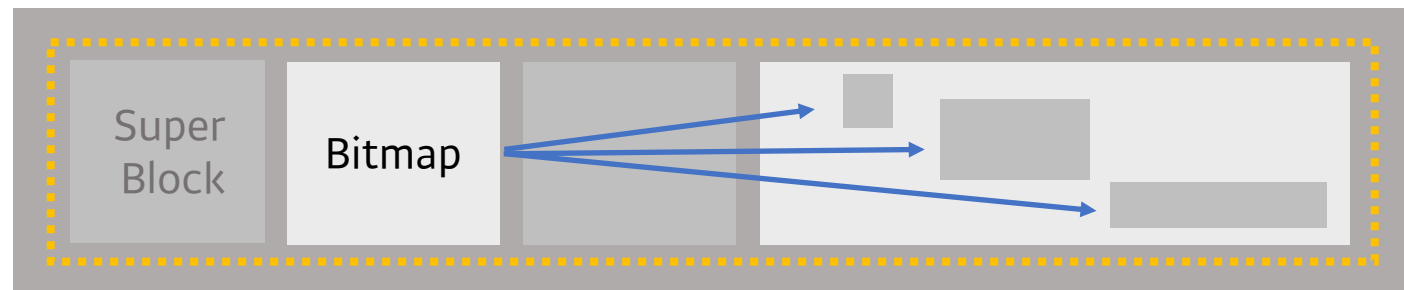
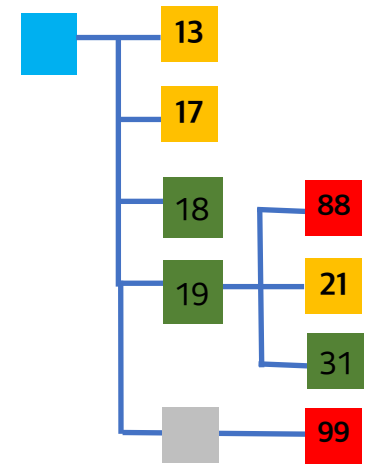
- ▶ 슈퍼 블록에서 F/S geometry 식별
- ▶ 루트 iNode → 정보 가져오기 iNode table에서 읽기
- ▶ 루트 iNode의 자식을 읽음
- ▶ 자식 디렉토리의 iNode를 읽음
- ▶ 저널을 읽음



# 파일시스템 복원

## 파일시스템 복원 절차

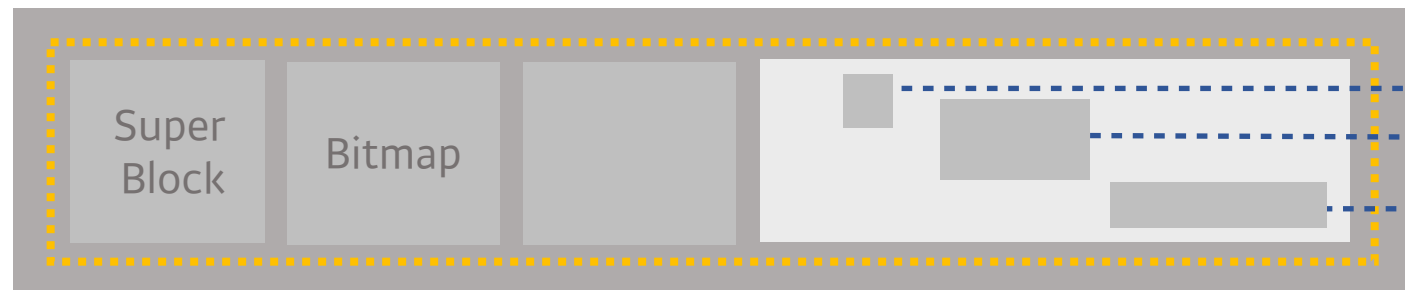
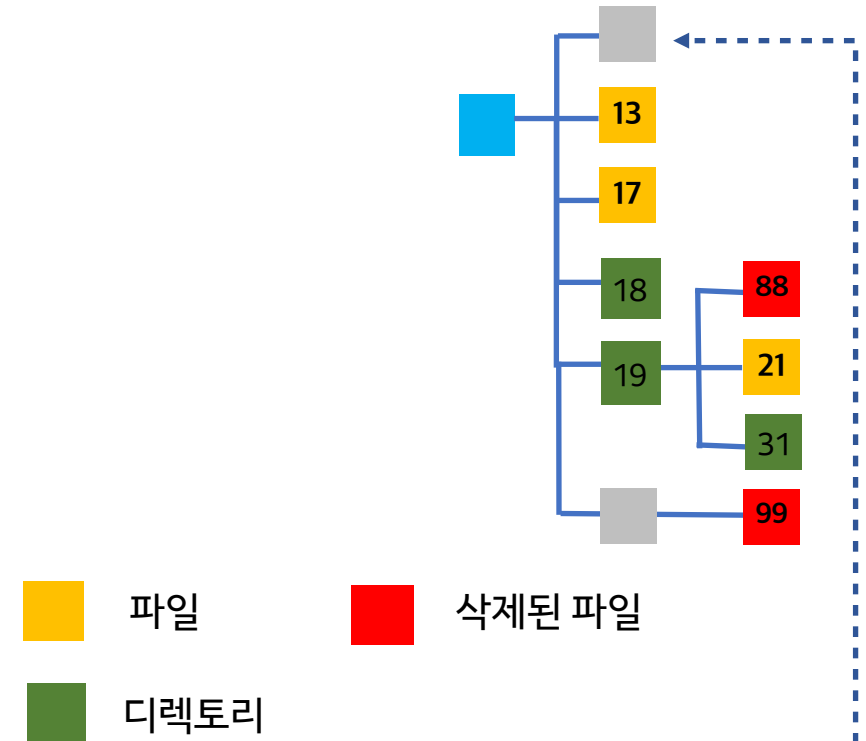
- ▶ 슈퍼 블록에서 F/S geometry 식별
- ▶ 루트 iNode → 정보 가져오기 iNode table에서 읽기
- ▶ 루트 iNode의 자식을 읽음
- ▶ 자식 디렉토리의 iNode를 읽음
- ▶ 저널을 읽음
- ▶ 비트맵을 읽음



# 파일시스템 복원

## 파일시스템 복원 절차

- ▶ 슈퍼 블록에서 F/S geometry 식별
- ▶ 루트 iNode → 정보 가져오기 iNode table에서 읽기
- ▶ 루트 iNode의 자식을 읽음
- ▶ 자식 디렉토리의 iNode를 읽음
- ▶ 저널을 읽음
- ▶ 비트맵을 읽음



# 파일시스템 복원

---

## 파일시스템 복원 절차

획득 시 파일시스템 메타 정보 일부가 손상되면  
어떻게 활성 / 비활당 영역을 식별할 수 있을까요?



# 파일시스템 복원

---

## 파일시스템 복원 절차

획득 시 파일시스템 메타 정보 일부가 손상되면

**비할당 영역 = 전체 - 활성 영역**

# 모바일 파일시스템



# 모바일 파일시스템

---

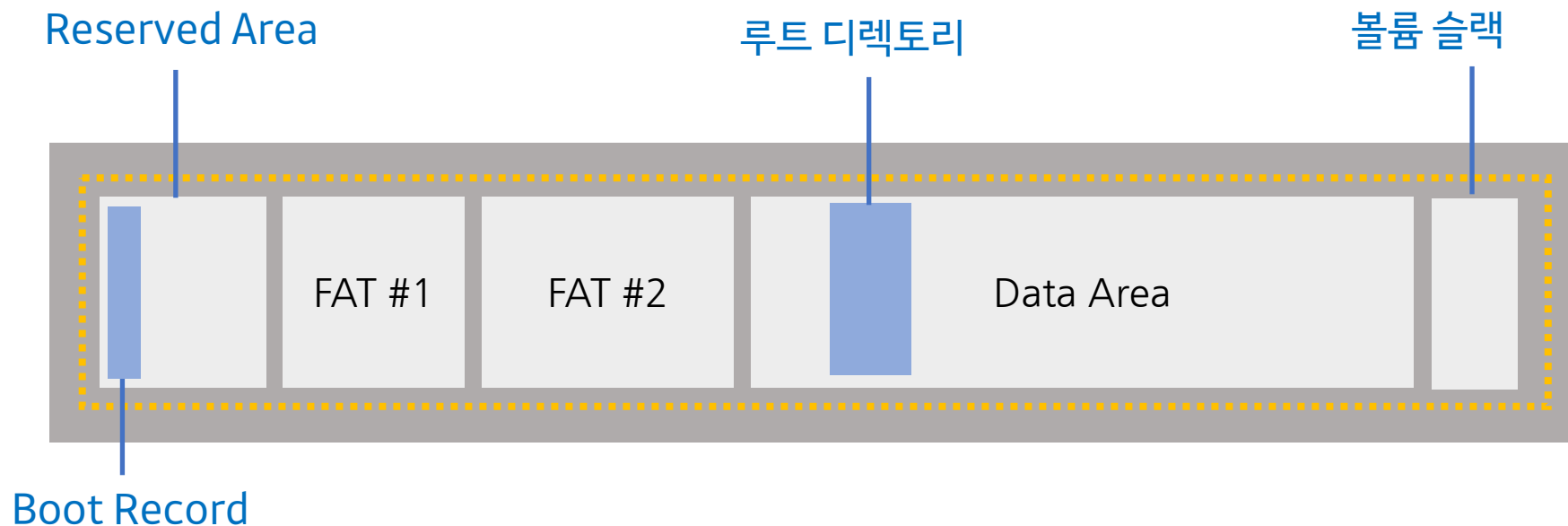
## FAT 12/16/32 - 파일시스템 복원

- ▶ SD 카드에서 사용, TRIM이 적용되지 않음

# 모바일 파일시스템

## FAT 12/16/32 - 파일시스템 복원

- ▶ SD 카드에서 사용, TRIM이 적용되지 않음
- ▶ Boot Record - Root 디렉토리 위치, 클러스터 크기, ...



# 모바일 파일시스템

## FAT 12/16/32 - 파일시스템 복원

- ▶ SD 카드에서 사용, TRIM이 적용되지 않음
- ▶ Boot Record
- ▶ 디렉토리 엔트리 - 메타 데이터, 데이터 위치

0x0	0x1	0x2	0x3	0x4	0x5	0x6	0x7	0x8	0x9	0xA	0xB	0xC	0xD	0xE	0xF
Name								Extension			Attr	Reserved		Creation time	
Created Date	Last Access Date		Starting Cluster High		Last Written Time		Last Written Date		Starting Cluster Low		File Size				

“2”

# 모바일 파일시스템

---

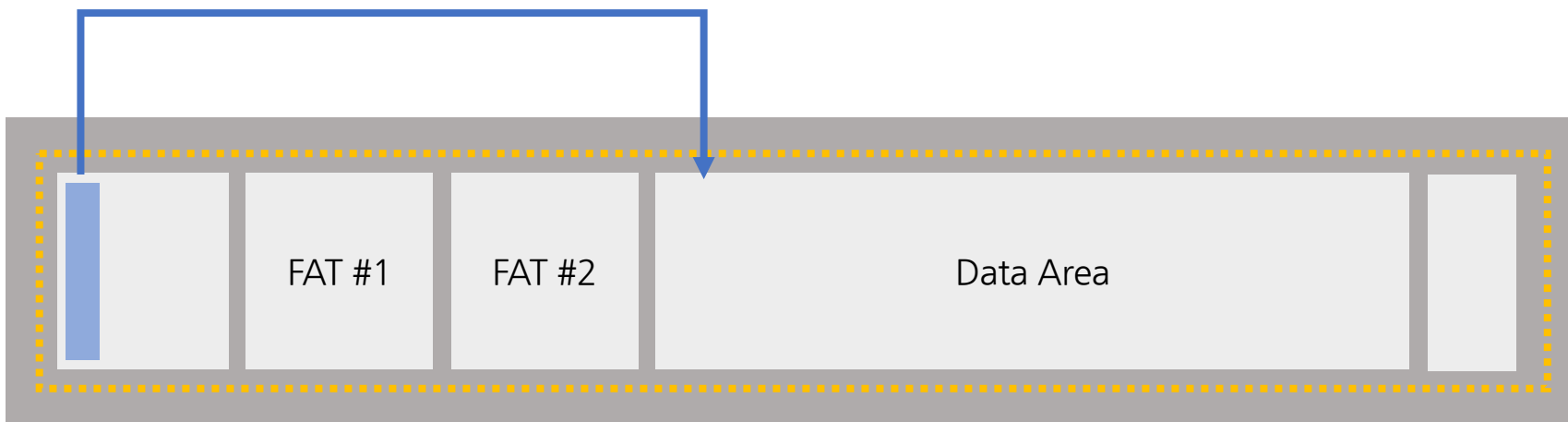
## FAT 12/16/32 - 파일시스템 복원

- ▶ SD 카드에서 사용, TRIM이 적용되지 않음
- ▶ Boot Record
- ▶ 디렉토리 엔트리 - 메타 데이터, 데이터 위치
- ▶ FAT (File Allocation Table) - 실제 데이터의 위치를 연결 리스트로 표현

# 모바일 파일시스템

## FAT 12/16/32 - 파일시스템 복원

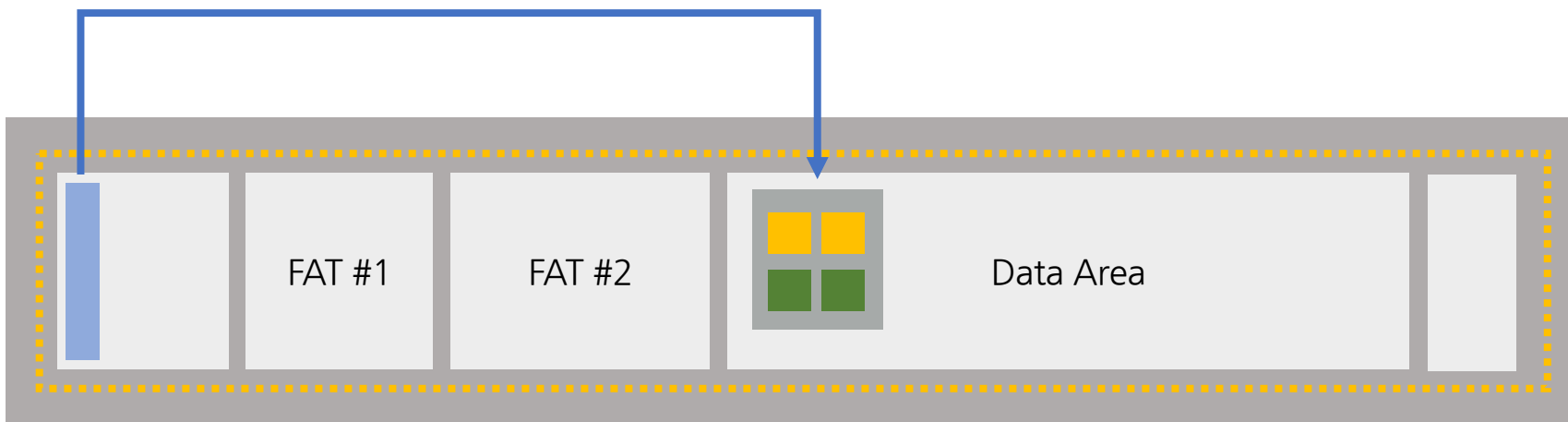
- ▶ 부트 레코드에서 루트 디렉토리 위치 찾기



# 모바일 파일시스템

## FAT 12/16/32 - 파일시스템 복원

- ▶ 부트 레코드에서 루트 디렉토리 위치 찾기
- ▶ 루트 디렉토리에서 디렉토리 엔트리 읽기



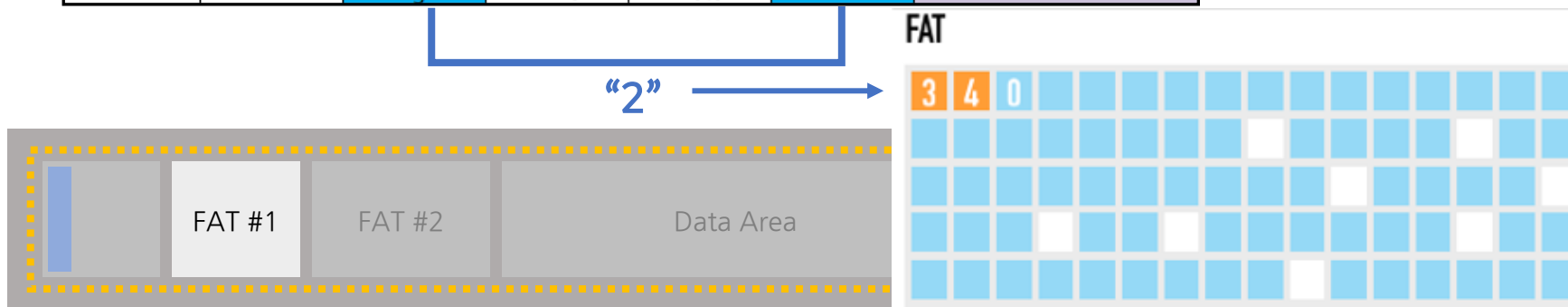


# 모바일 파일시스템

## FAT 12/16/32 - 파일시스템 복원

- ▶ 부트 레코드에서 루트 디렉토리 위치 찾기
- ▶ 루트 디렉토리에서 디렉토리 엔트리 읽기
- ▶ 클러스터 체인을 통해 현재 디렉토리 엔트리의 데이터 읽기

0x0	0x1	0x2	0x3	0x4	0x5	0x6	0x7	0x8	0x9	0xA	0xB	0xC	0xD	0xE	0xF
Name								Extension			Attr	Reserved		Creation time	
Created Date		Last Access Date		Starting Cluster High		Last Written Time		Last Written Date		Starting Cluster Low		File Size			



# 모바일 파일시스템

---

## FAT 12/16/32 - 파일시스템 복원

- ▶ 부트 레코드에서 루트 디렉토리 위치 찾기
- ▶ 루트 디렉토리에서 디렉토리 엔트리 읽기
- ▶ 클러스터 체인을 통해 현재 디렉토리 엔트리의 데이터 읽기
- ▶ 파일인 경우 - 체인의 번호에 해당하는 클러스터의 내용을 모아 컨텐츠 복원

디렉토리인 경우 - 체인의 번호에 해당하는 클러스터의 내용을 모아 디렉토리 엔트리 목록 구성

→ 디렉토리 엔트리 목록 내의 각 엔트리에 대해 위 과정을 반복

# 모바일 파일시스템

---

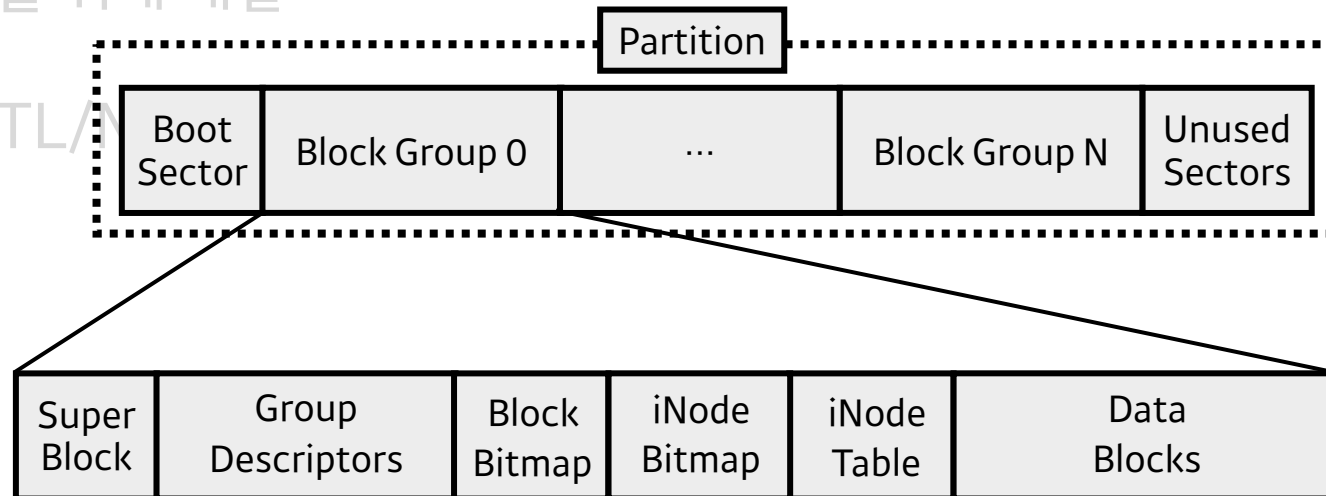
## Ext3/4

- ▶ Extended File System
- ▶ Linux kernel을 위해 개발
- ▶ eMMC 혹은 FTL/NAND에서도 동작

# 모바일 파일시스템

## Ext3/4

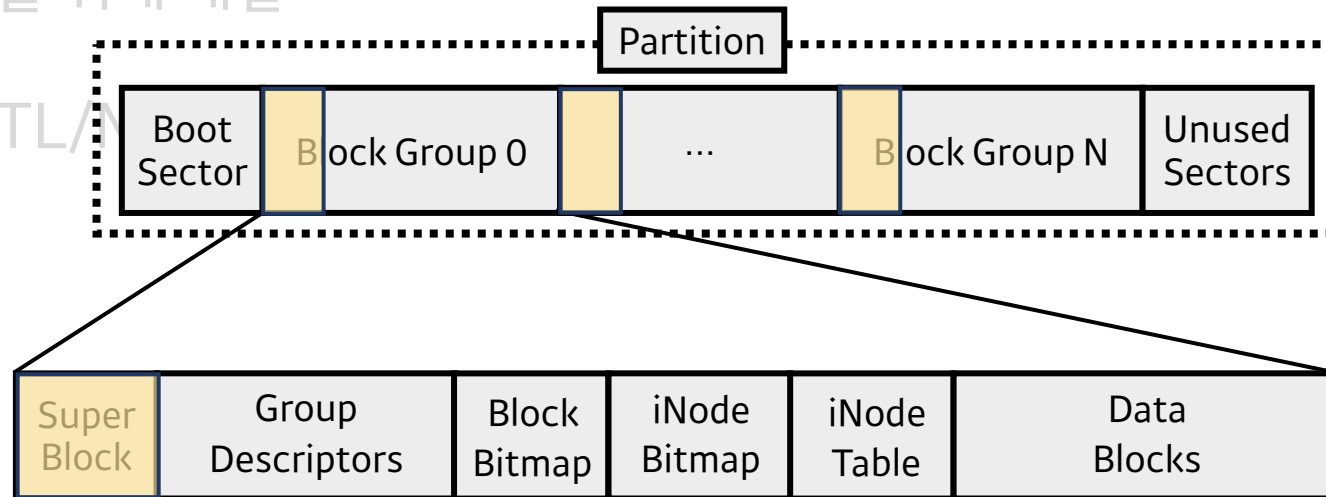
- ▶ Extended File System
- ▶ Linux kernel을 위해 개발
- ▶ eMMC 혹은 FTL/NAND



# 모바일 파일시스템

## Ext3/4

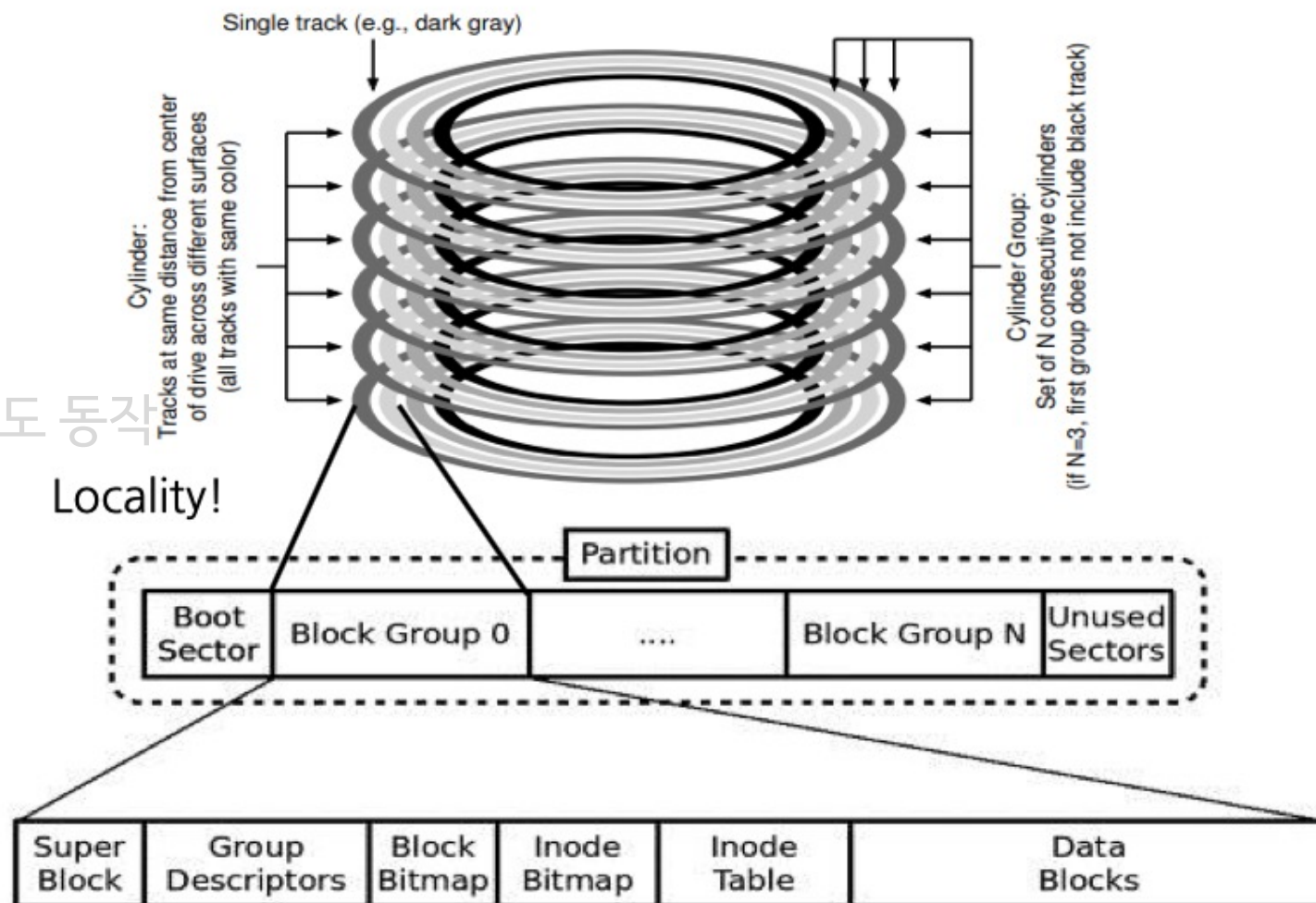
- ▶ Extended File System
- ▶ Linux kernel을 위해 개발
- ▶ eMMC 혹은 FTL/NVMe



# 모바일 파일시스템

## Ext3/4

- ▶ Extended File System
- ▶ Linux kernel을 위해 개발
- ▶ eMMC 혹은 FTL/NAND에서도 동작
- ▶ FFS (Fast File System)



# 모바일 파일시스템

## Ext3

- ▶ 데이터 표현

iNode에서 직접~3중 간접 포인터로 파일 내용 표현

- ▶ Ext3부터 저널 제공

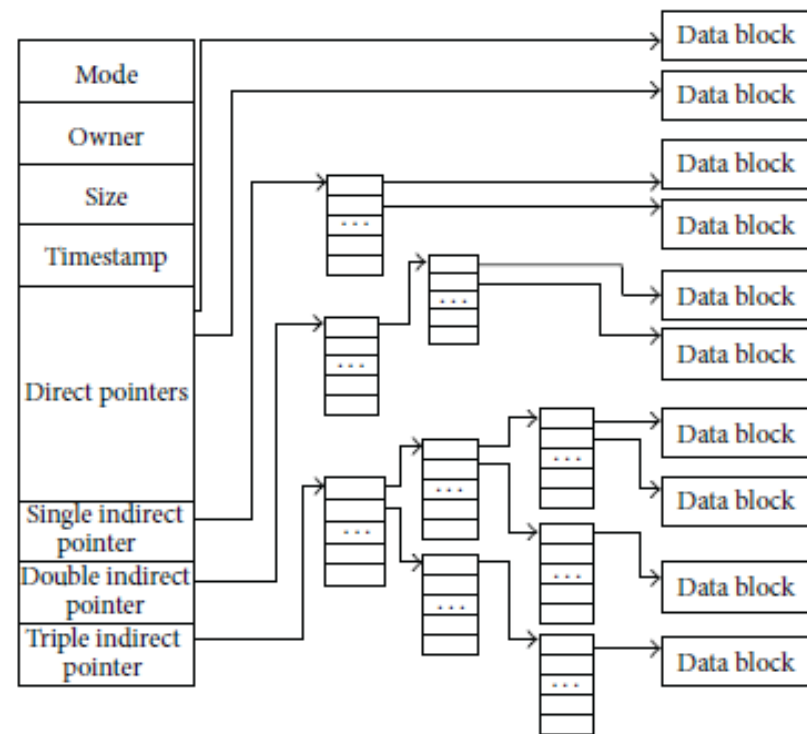


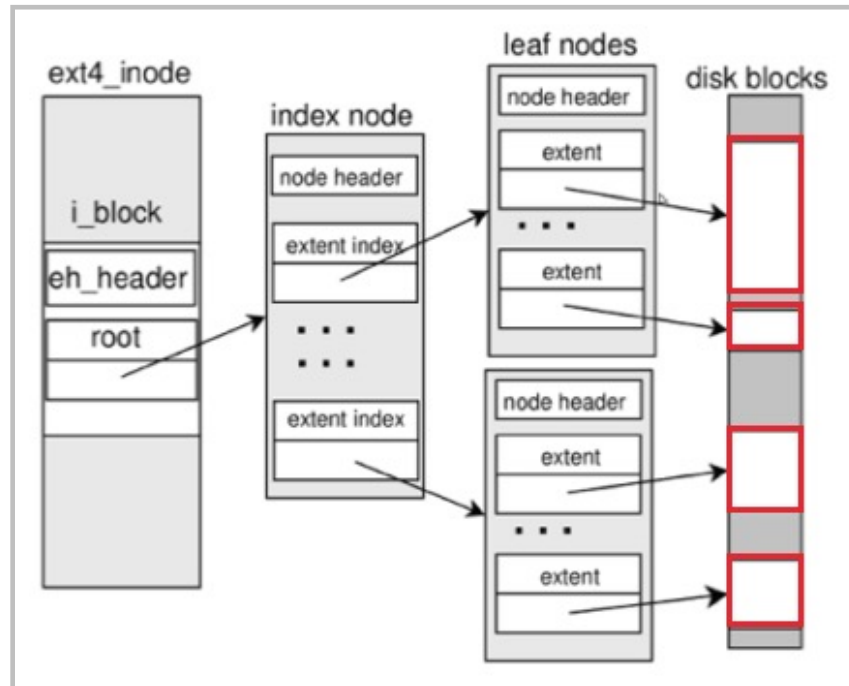
FIGURE 4: The architecture of an inode in EXT3 file system.

# 모바일 파일시스템

## Ext4

### ▶ 데이터 표현

블록 포인터 대신 extent (start, size)로 데이터 표현



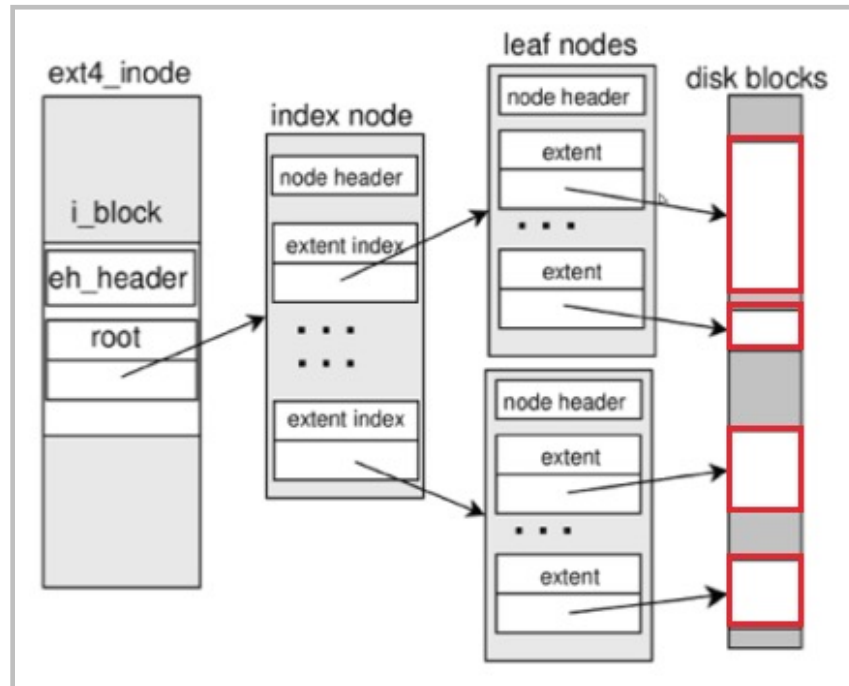


# 모바일 파일시스템

## Ext4

### ▶ 데이터 표현

블록 포인터 대신 extent (start, size)로 데이터 표현 (hfs+, ntfs)



# 모바일 파일시스템

---

## Ext4

- ▶ 데이터 표현

블록 포인터 대신 extent (start, size)로 데이터 표현

- ▶ Sparse File 지원 (allocate-on-flush)

- ▶ 1 엑사 바이트 볼륨

16 테라 바이트 파일

# 모바일 파일시스템

---

## HFS+

- ▶ Hierarchical File System (HFS+, HFS/X)
- ▶ Apple사에서 macOS, iOS 사용을 위해 개발
- ▶ 파일시스템 암호화 지원 (FBE)

# 모바일 파일시스템

---

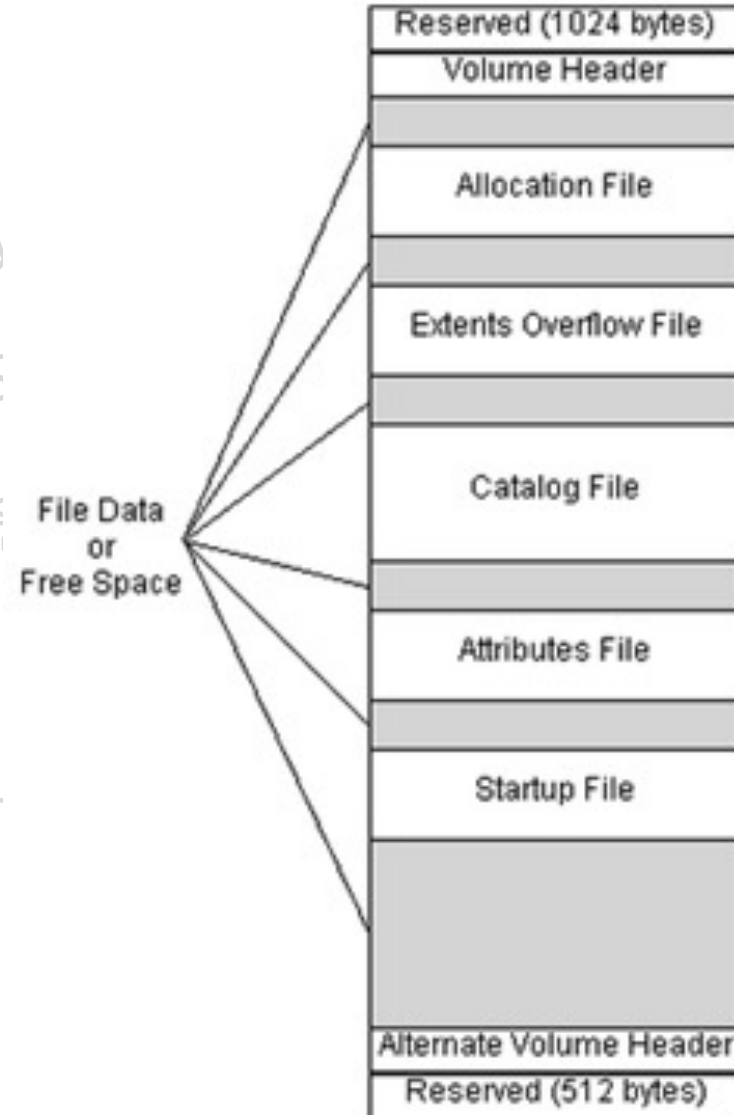
## HFS+

- ▶ Hierarchical File System (HFS+, HFS/X)
- ▶ Apple사에서 macOS, iOS 사용을 위해 개발
- ▶ 파일시스템 암호화 지원 (FBE)
- ▶ 저널 제공 (8M / 100 G)
- ▶ 8 엑사 바이트 볼륨/파일

# 모바일 파일시스템

## HFS+

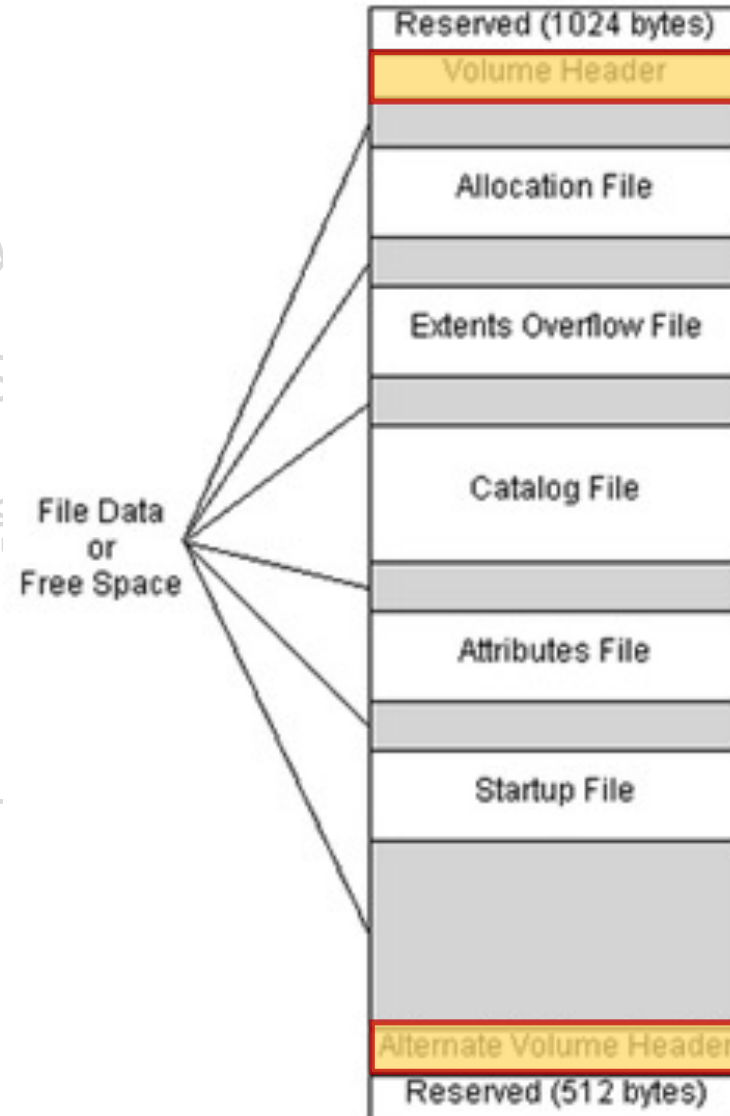
- ▶ Hierarchical File System
- ▶ Apple사에서 macOS에 사용
- ▶ 파일시스템 암호화 지원
- ▶ 저널 제공 (8M / 100M)
- ▶ 8 엑사 바이트 볼륨/파일



# 모바일 파일시스템

## HFS+

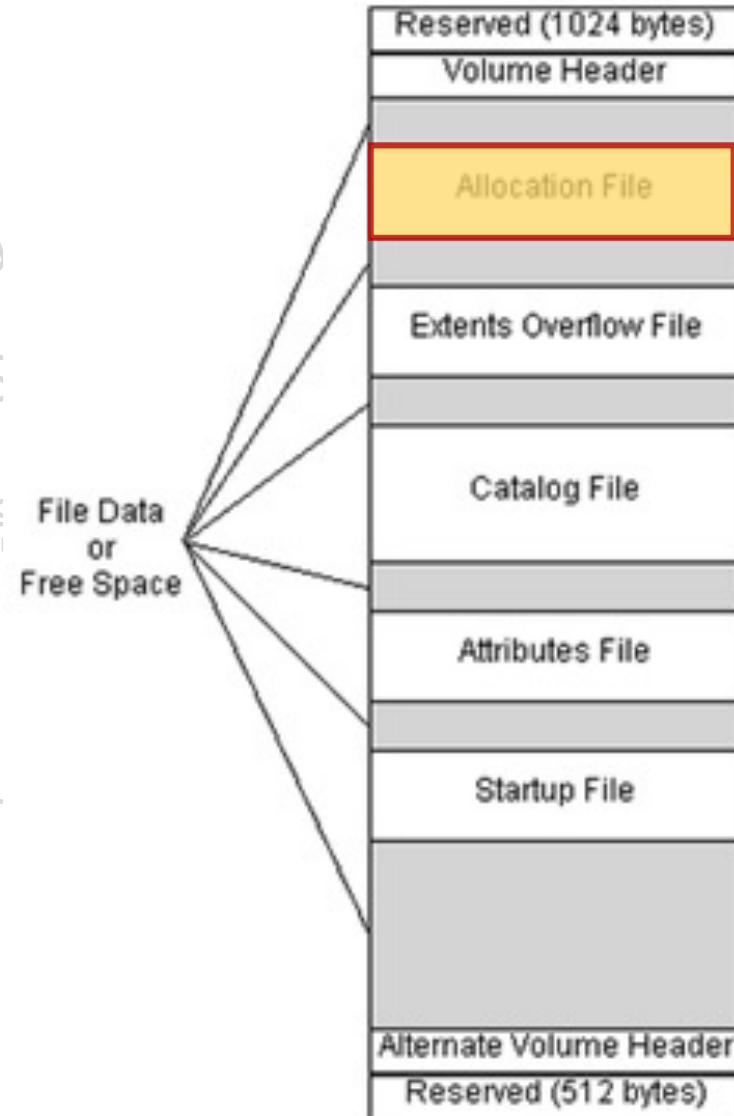
- ▶ Hierarchical File System
- ▶ Apple사에서 macOS에 사용
- ▶ 파일시스템 암호화 지원
- ▶ 저널 제공 (8M / 100M)
- ▶ 8 엑사 바이트 볼륨/파일



# 모바일 파일시스템

## HFS+

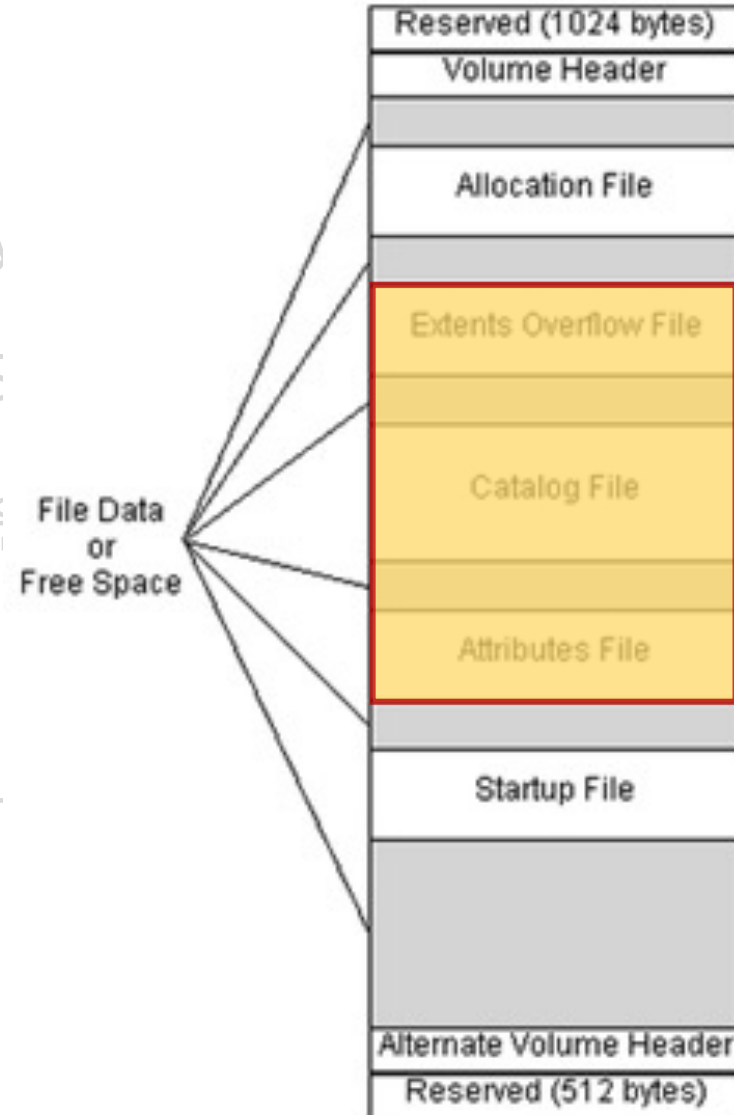
- ▶ Hierarchical File System
- ▶ Apple사에서 macOS에 사용
- ▶ 파일시스템 암호화 지원
- ▶ 저널 제공 (8M / 100M)
- ▶ 8 엑사 바이트 볼륨/파일



# 모바일 파일시스템

## HFS+

- ▶ Hierarchical File System
- ▶ Apple사에서 macOS에 사용
- ▶ 파일시스템 암호화 지원
- ▶ 저널 제공 (8M / 100MB)
- ▶ 8 엑사 바이트 볼륨/파일





# 모바일 파일시스템

---

## f2fs

- ▶ Flash Friendly File System
- ▶ 삼성에서 낸드 플래시를 위해 개발 (Log File System)

# 모바일 파일시스템

---

## f2fs

- ▶ Flash Friendly File System
- ▶ 삼성에서 낸드 플래시를 위해 개발 (Log File System)

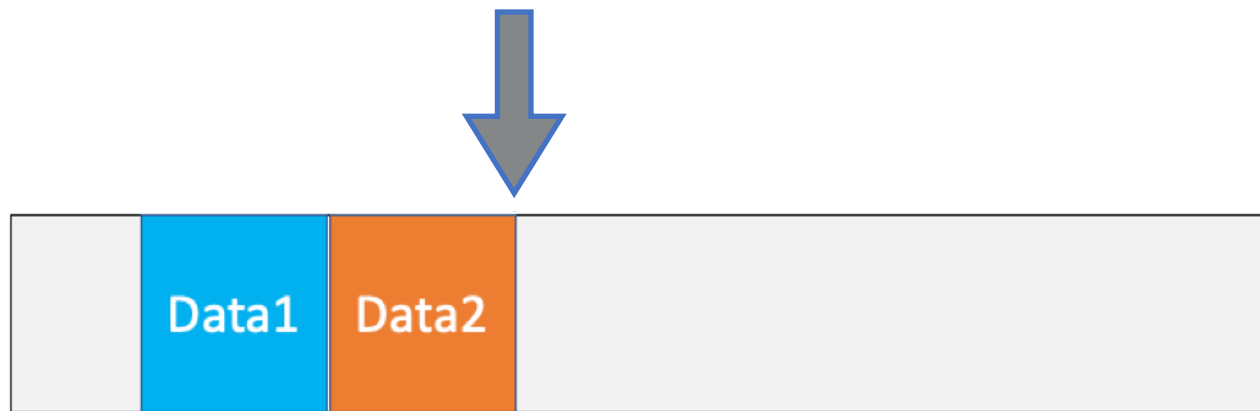


# 모바일 파일시스템

---

## f2fs

- ▶ Flash Friendly File System
- ▶ 삼성에서 낸드 플래시를 위해 개발 (Log File System)

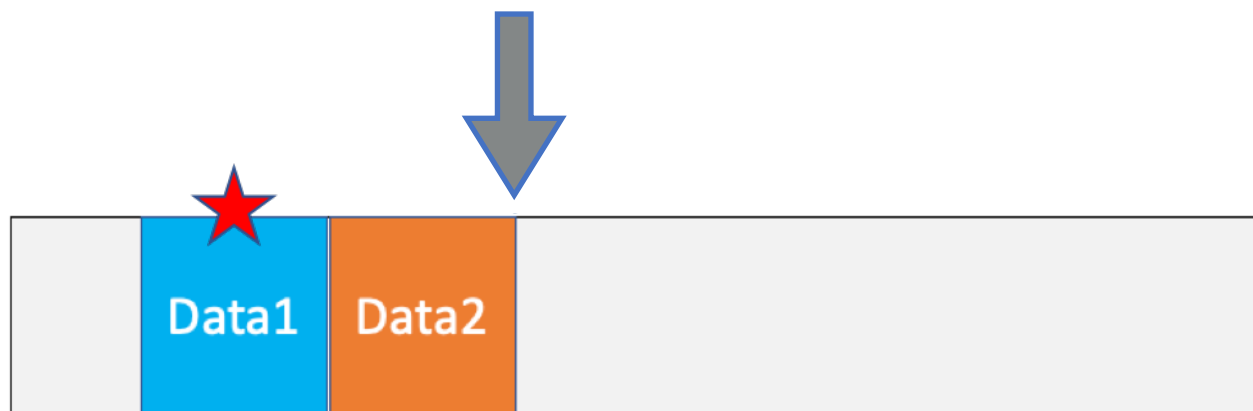


# 모바일 파일시스템

---

## f2fs

- ▶ Flash Friendly File System
- ▶ 삼성에서 낸드 플래시를 위해 개발 (Log File System)

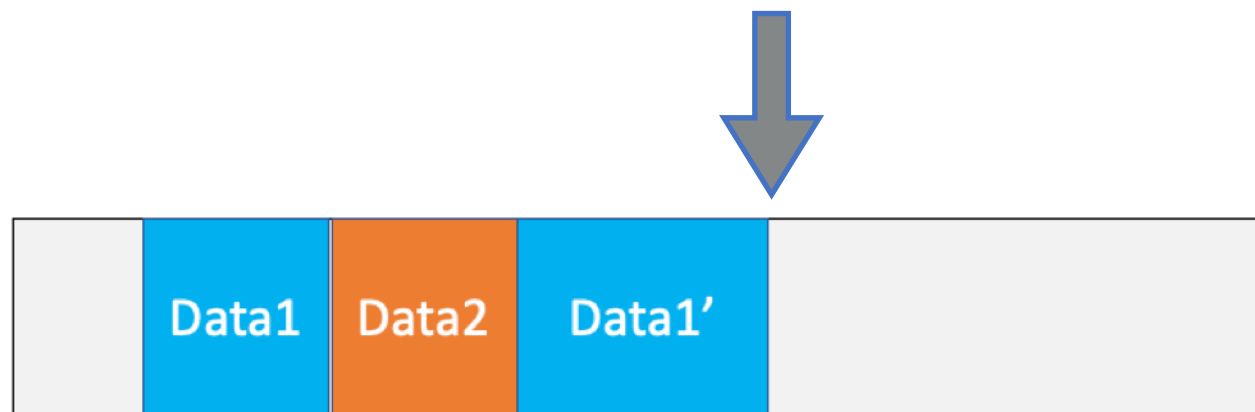


# 모바일 파일시스템

---

## f2fs

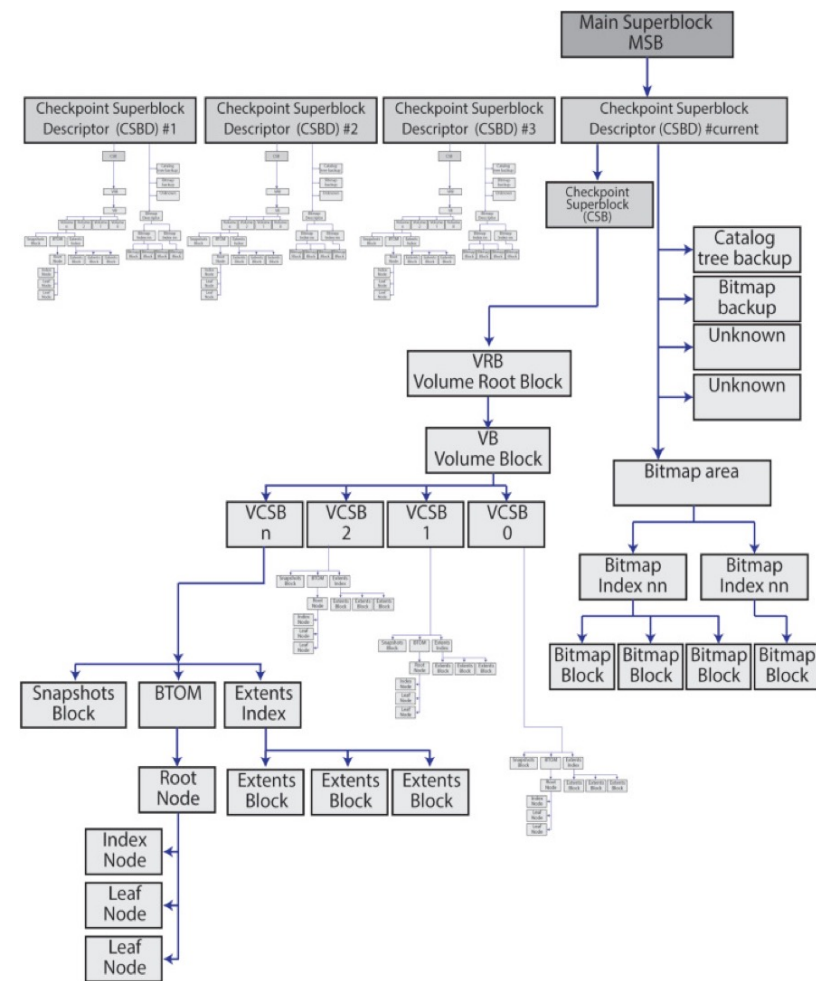
- ▶ Flash Friendly File System
- ▶ 삼성에서 낸드 플래시를 위해 개발 (Log File System)



# 모바일 파일시스템

## f2fs

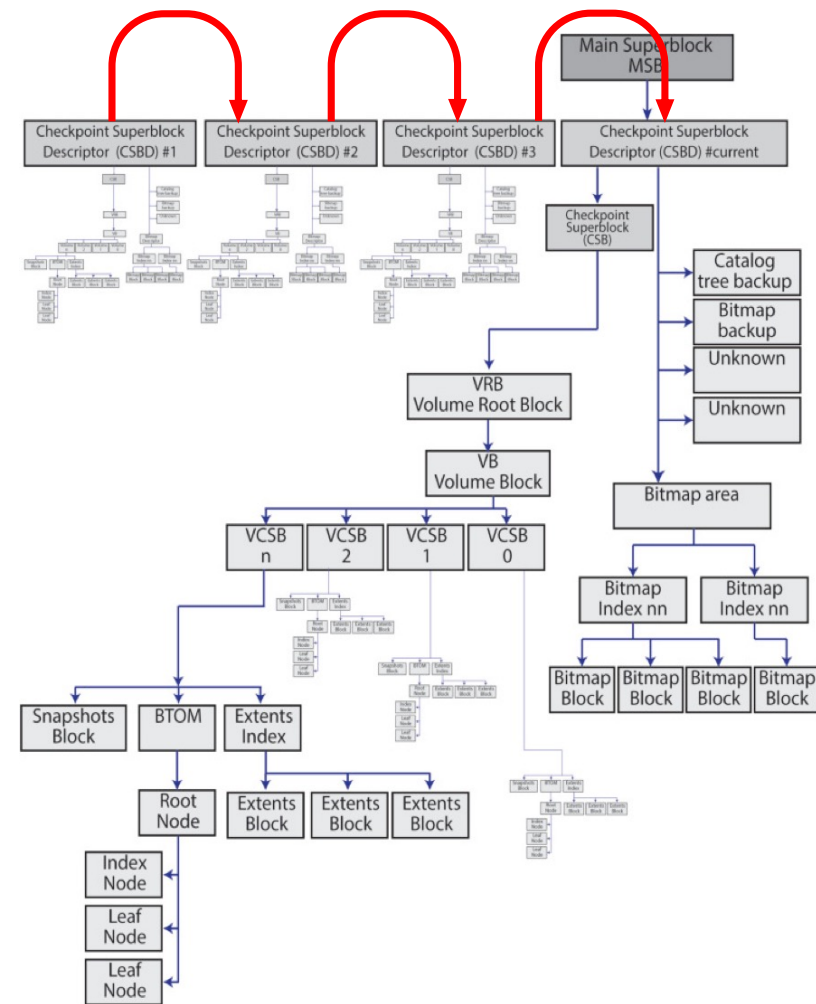
- ▶ Flash Friendly File System
- ▶ 삼성에서 낸드 플래시를 위해 개발 (Log File System)



# 모바일 파일시스템

## f2fs

- ▶ Flash Friendly File System
- ▶ 삼성에서 낸드 플래시를 위해 개발 (Log File System)



# 모바일 파일시스템

---

## f2fs

- ▶ Flash Friendly File System
- ▶ 삼성에서 낸드 플래시를 위해 개발 (Log File system)
- ▶ **HWawei** (P9, P10, P12, ...), **Motorola** (Moto G,E,X,Z),  
**OPPO** (R11s(t)/R11st Plust), **Google** (Nexus 9, Pixel 3, Pixel XL...), OnePlus (3, 3T)



# 모바일 파일시스템

---

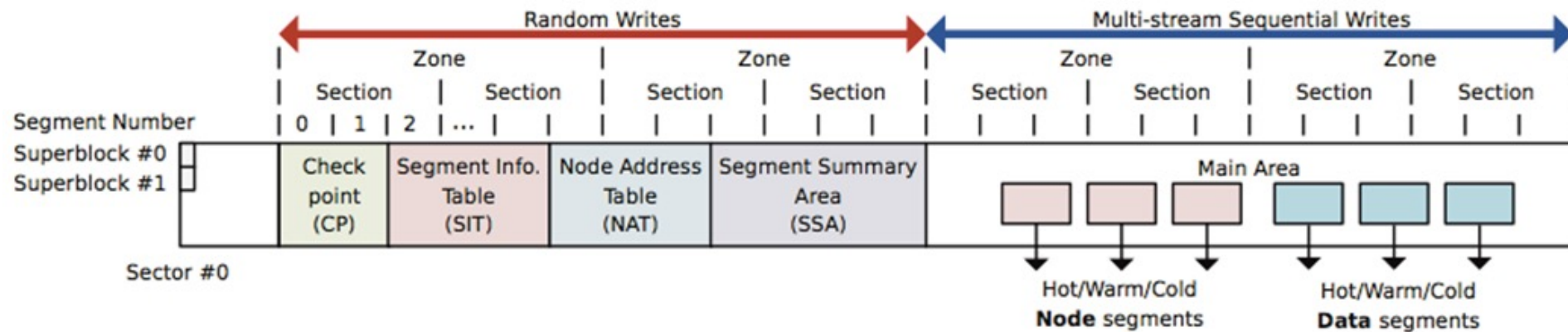
## f2fs

- ▶ Flash Friendly File System
- ▶ 삼성에서 낸드 플래시를 위해 개발 (Log File system)
- ▶ HUAWEI, Motorola, OPPO, Google, OnePlus
- ▶ 오래된 갤럭시, Nexus에 f2fs를 설치하는 사용자 증가 (2.5 ~ 3 배 이상 빨라짐)

# 모바일 파일시스템

## f2fs

- ▶ Flash Friendly File System
- ▶ 삼성에서 낸드 플래시를 위해 개발 (Log File system)



# 모바일 파일시스템

## f2fs

- ▶ Flash Friendly File System
- ▶ 삼성에서 낸드 플래시를 위해 개발 (Log File system)



# 모바일 파일시스템

## f2fs

- ▶ Flash Friendly File System
- ▶ 삼성에서 낸드 플래시를 위해 개발 (Log File system)



# 모바일 파일시스템

## f2fs

- ▶ Flash Friendly File System
- ▶ 삼성에서 낸드 플래시를 위해 개발 (Log File system)



# 모바일 파일시스템

## f2fs

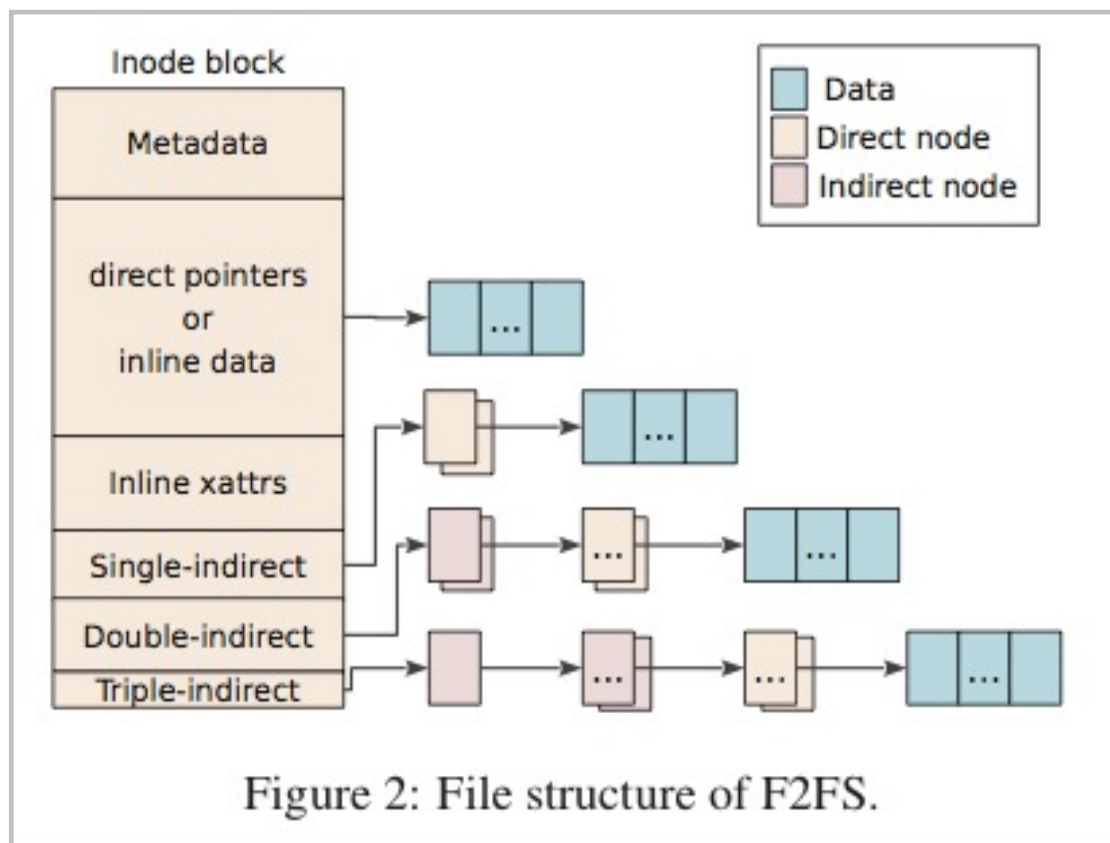
- ▶ Flash Friendly File System
- ▶ 삼성에서 낸드 플래시를 위해 개발 (Log File system)



# 모바일 파일시스템

## f2fs - iNode

- ▶ 고전적인 UNIX iNode 구조



# 모바일 파일시스템

---

## exFAT

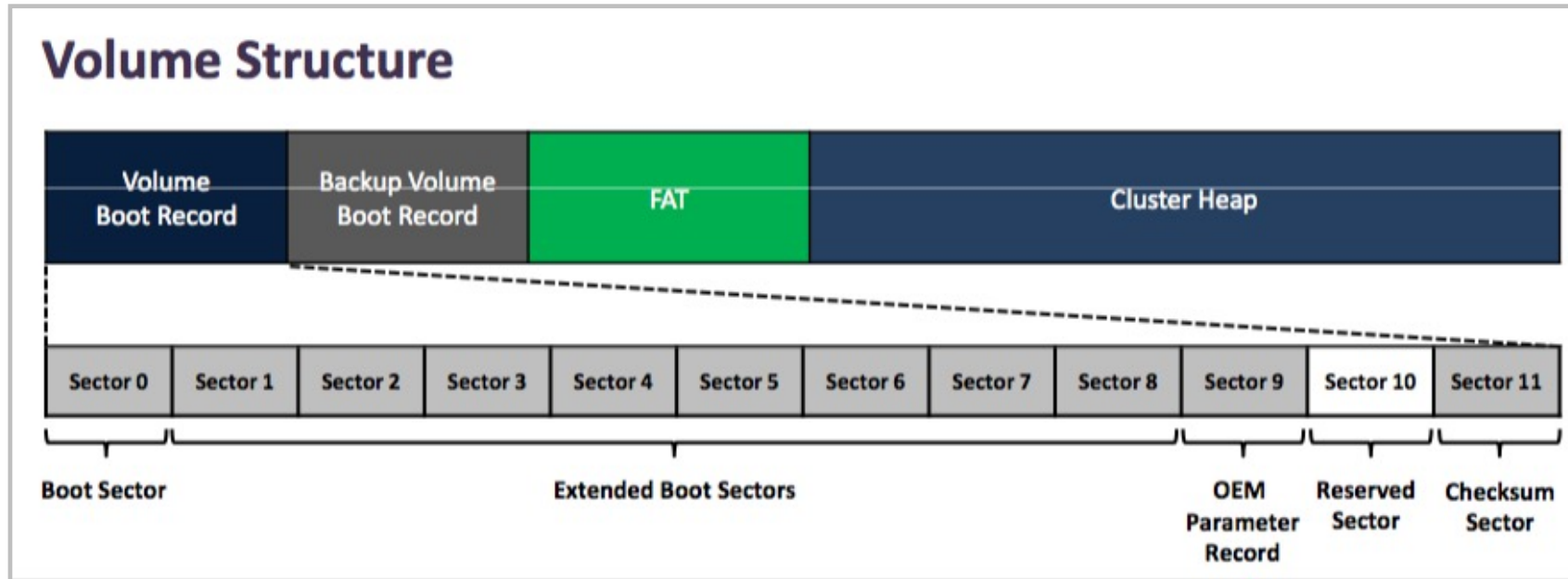
- ▶ SD 카드에서 **널리** 사용, TRIM이 적용되지 않음



# 모바일 파일시스템

## exFAT

- ▶ SD 카드에서 널리 사용, TRIM이 적용되지 않음
- ▶ 볼륨 구조



# 모바일 파일시스템

---

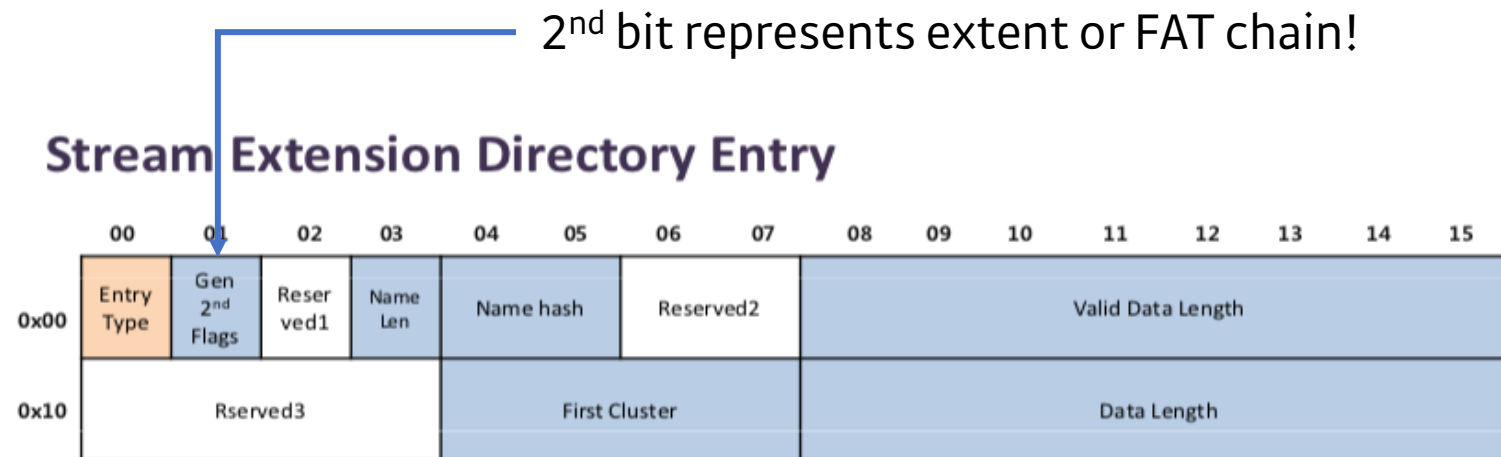
## exFAT

- ▶ SD 카드에서 널리 사용, TRIM이 적용되지 않음
- ▶ 볼륨 구조
- ▶ fat 체인과 extent 동시에 사용

# 모바일 파일시스템

## exFAT

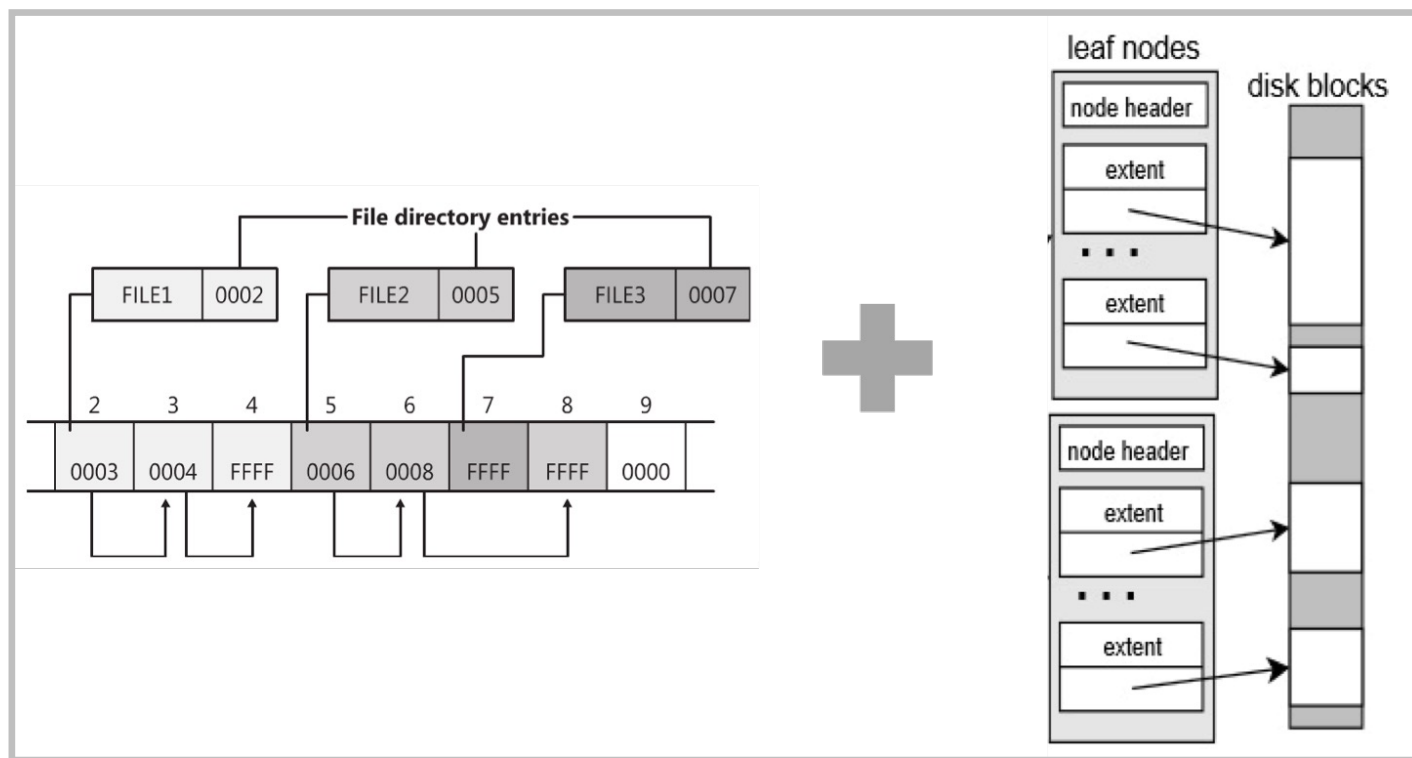
- ▶ SD 카드에서 널리 사용, TRIM이 적용되지 않음
- ▶ 볼륨 구조
- ▶ fat 체인과 extent 동시에 사용



# 모바일 파일시스템

## exFAT

- ▶ SD 카드에서 널리 사용, TRIM이 적용되지 않음
- ▶ 볼륨 구조
- ▶ fat 체인과 extent 동시에 사용



# 가상 파일시스템



# 가상 파일시스템

---

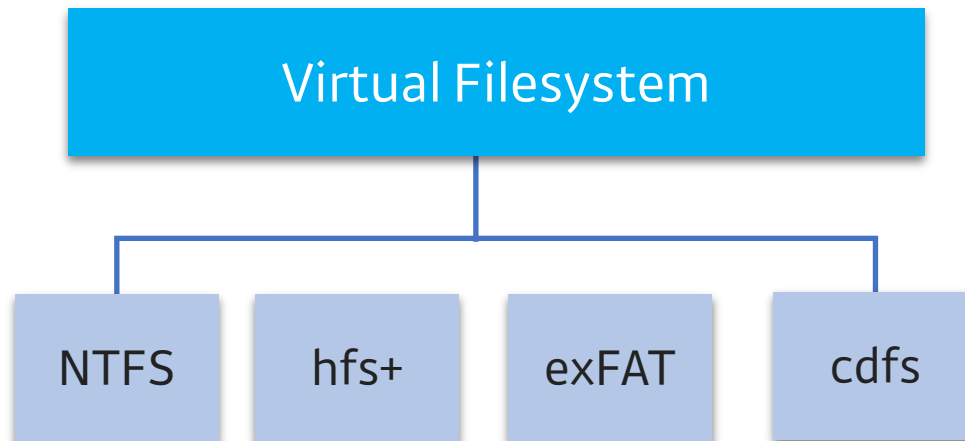
## 가상 파일시스템

- ▶ 서로 다른 파일시스템에 대해 사용자에게 동일한 인터페이스를 제공하는 모듈

# 가상 파일시스템

## 가상 파일시스템

- ▶ 서로 다른 파일시스템에 대해 사용자에게 동일한 인터페이스를 제공하는 모듈



# 가상 파일시스템

## 가상 파일시스템

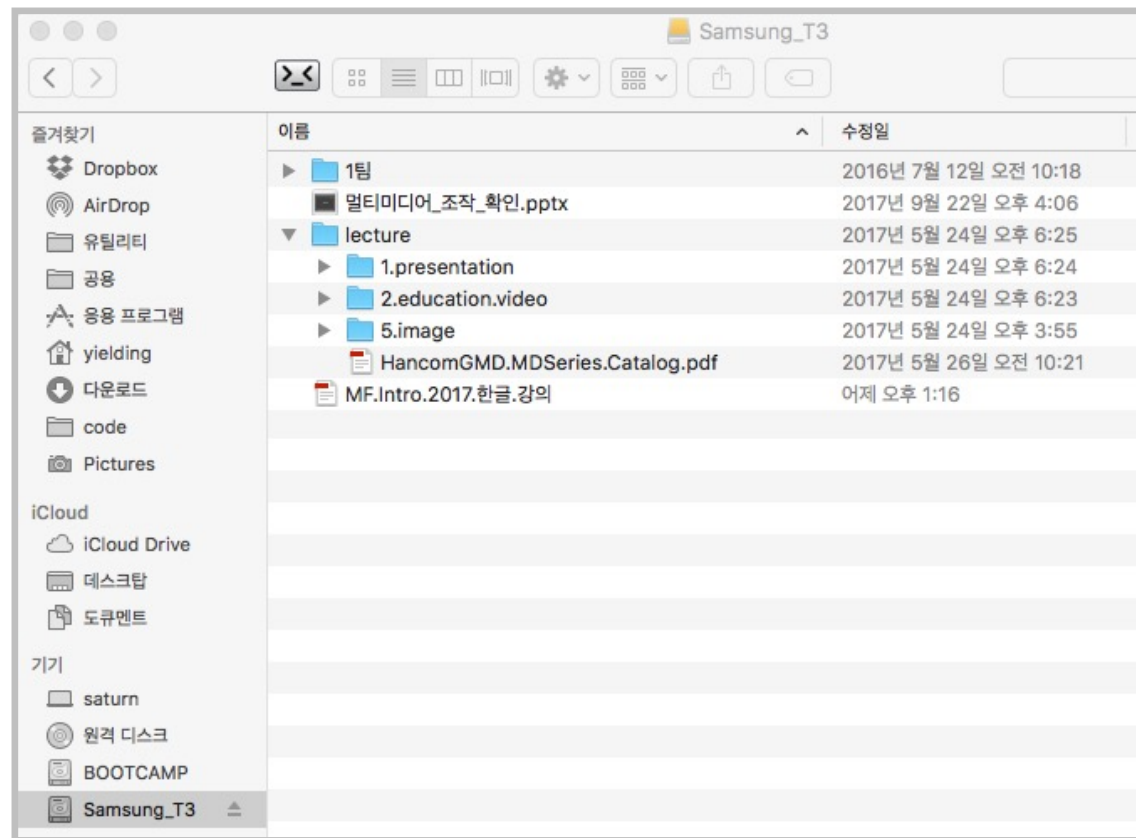
- ▶ 서로 다른 파일시스템에 대해 사용자에게 동일한 인터페이스를 제공하는 모듈

- ▶ Ex) macOS

hfs+

ntfs

exFAT

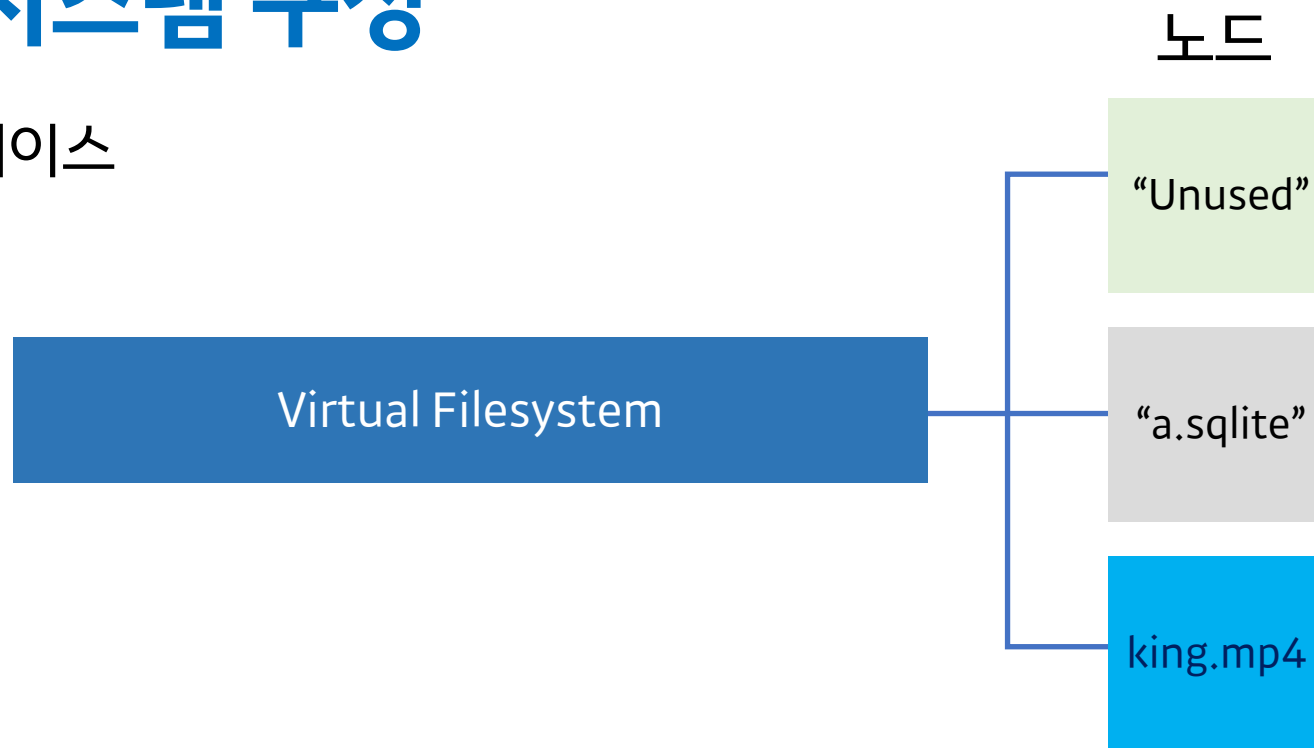




# 가상 파일시스템

## 가상 파일시스템 구성

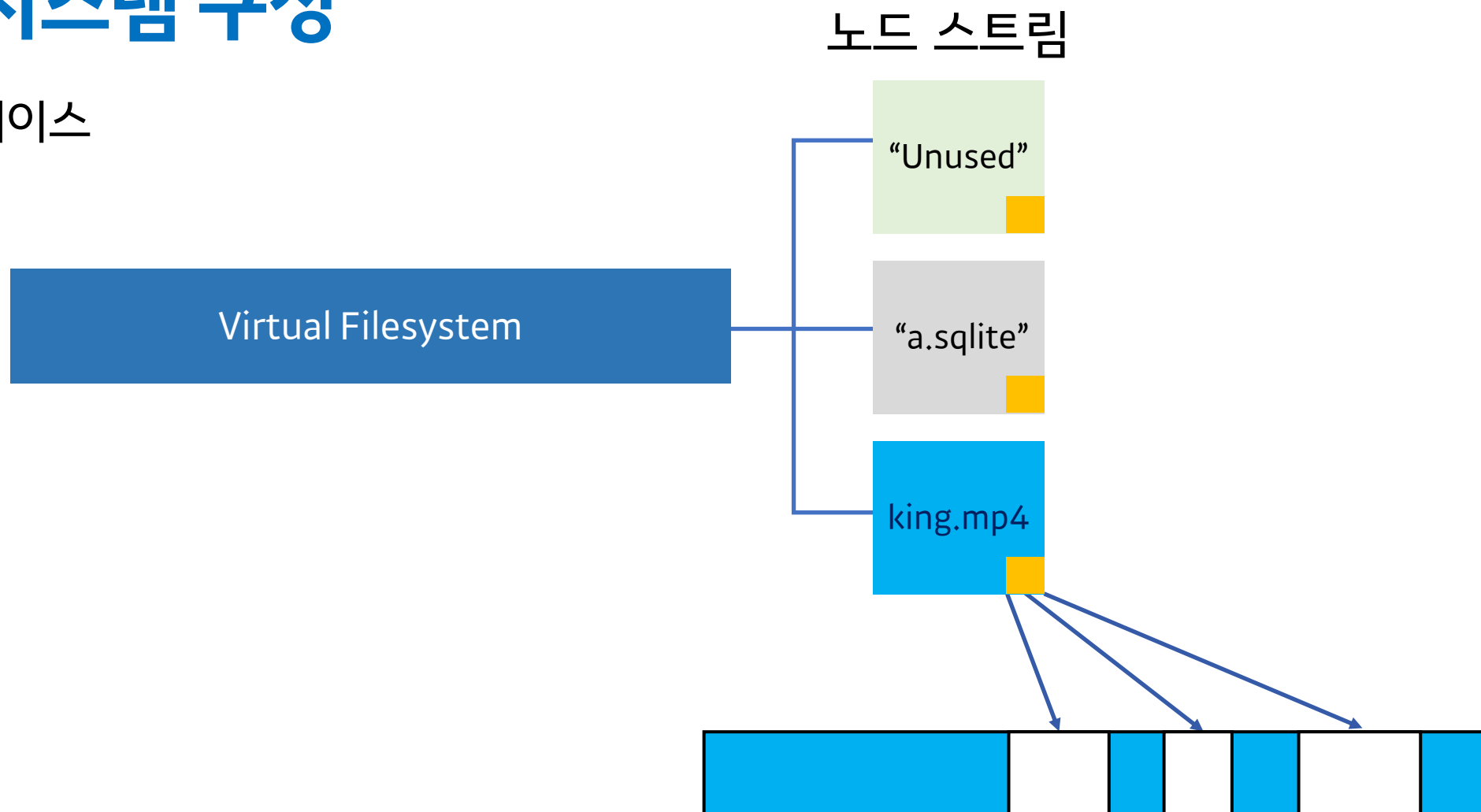
- ▶ 사용자 인터페이스



# 가상 파일시스템

## 가상 파일시스템 구성

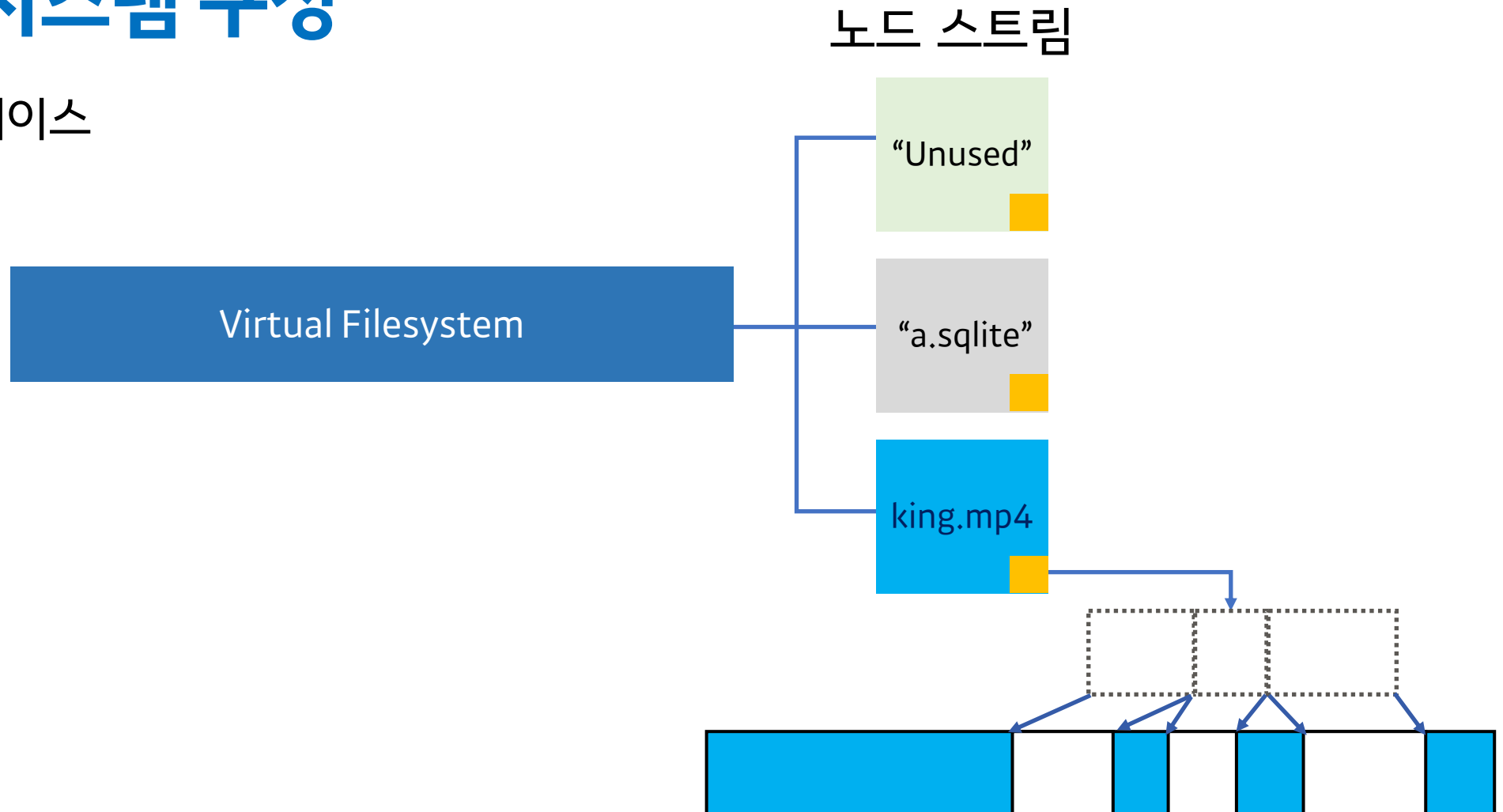
- ▶ 사용자 인터페이스



# 가상 파일시스템

## 가상 파일시스템 구성

- ▶ 사용자 인터페이스



# 가상 파일시스템

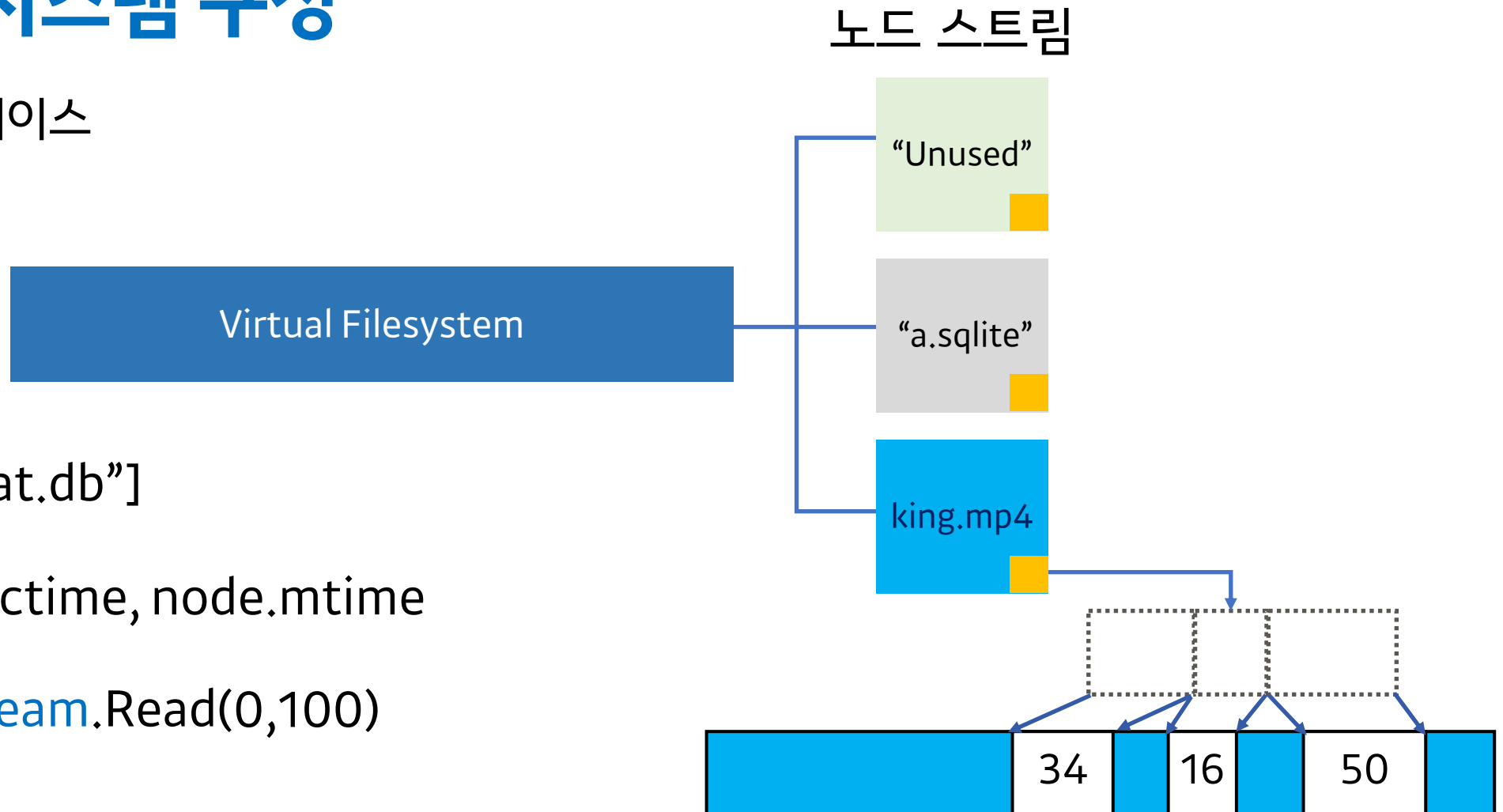
## 가상 파일시스템 구성

### ▶ 사용자 인터페이스

```
node = fs["chat.db"]
```

```
ct, mt = node.ctime, node.mtime
```

```
sig = node.stream.Read(0,100)
```

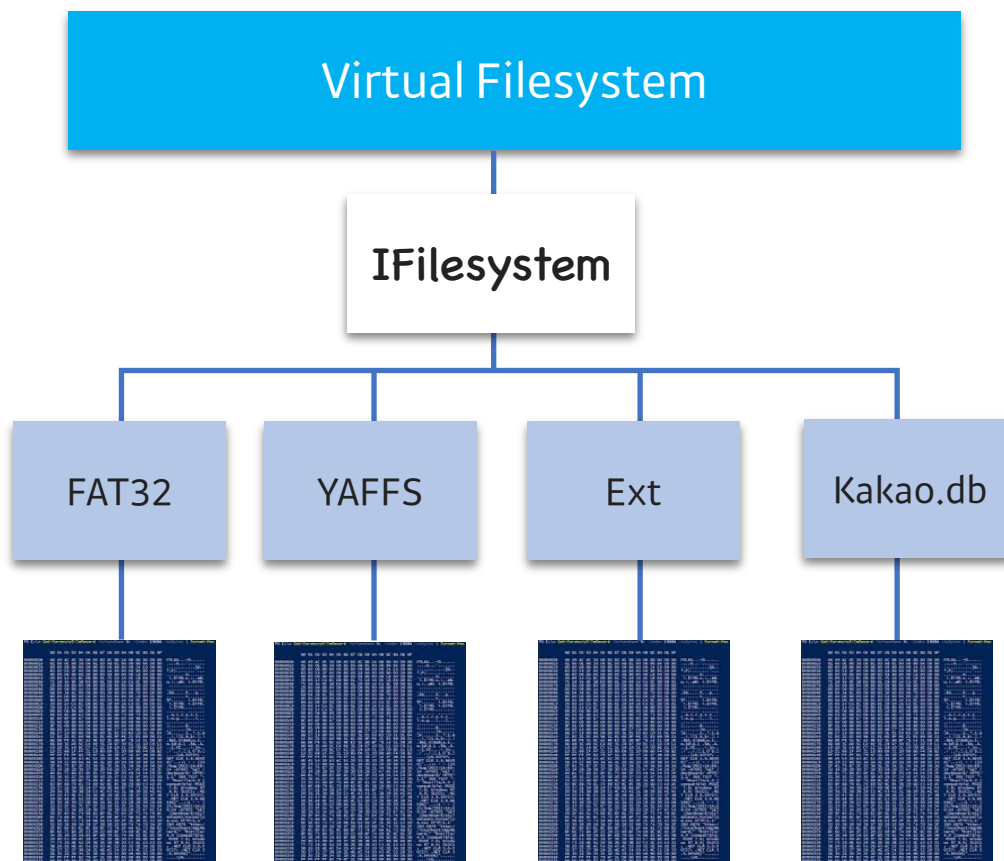


# 가상 파일시스템

## 가상 파일시스템 구성

- ▶ 사용자 인터페이스
- ▶ F/S 인터페이스

### 가상 F/S 인터페이스

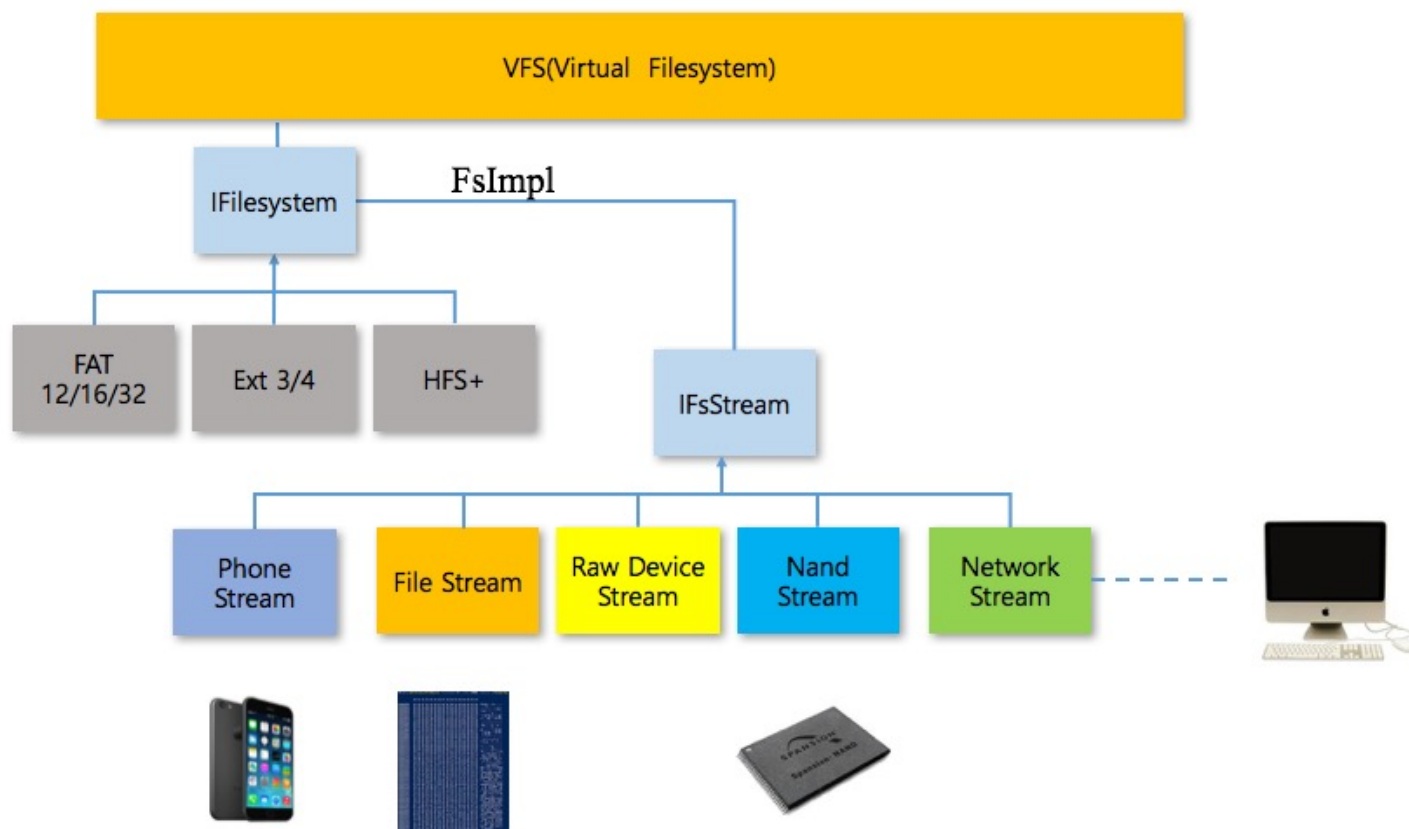


# 가상 파일시스템

## 가상 파일시스템 구성

- ▶ 사용자 인터페이스
- ▶ F/S 인터페이스
- ▶ F/S 스트림 인터페이스

### F/S 스트림 인터페이스



Q & A



# 파일시스템 포렌식

## 테스트

- ▶ 슬랙이란 무엇인가? 어떤 종류의 슬랙이 있는가? (10)
- ▶ 아이노드에 파일의 경로가 없는 이유는 무엇인가? (5)
- ▶ 아이노드에 아이노드 번호가 없는 이유는 무엇인가? (5)
- ▶ Ext 파일시스템에서 블록 포인터 방식과 익스텐트 방식의 장단점을 비교하시오.(20)
- ▶ 디렉토리 엔트리가 표현하는 가장 중요한 정보는 무엇인가? (5)
- ▶ 저널을 분석해서 얻을 수 있는 정보는 무엇인가? (10)
- ▶ 일반적인 파일시스템의 수퍼블록에 존재하는 정보에 대해서 기술하시오. (30)
- ▶ exFAT에서 발견된 파일이 핸드폰에서 직접 녹화한 것인지 다른 곳에서 복사한 것인지를 어떻게 판단할 수 있는가? (20)
- ▶ 피지컬 획득 시 아이노드 테이블을 읽는 중 오류가 발생해서 일부 파일이 복원되지 않은 경우가 생겼다. 이 경우 어떻게 대처해서 누락되는 활성 파일을 분석할 수 있는가? (30)
- ▶ Sparse File 이란 무엇인가?(10)
- ▶ 동일 증거물에서 로지컬 획득 이미지가 피지컬 획득 이미지보다 더 큰 경우가 생겼다면 어떤 이유에서 발생하는지 설명하시오.(20)