# Project03 wiki

컴퓨터소프트웨어학부 2016025141 고세진

### **Specification**

기존 xv6에서는 12개의 direct block, 1개의 indirect block을 지원하므로 최대 140 block 크기의 파일만 이용 가능하다. xv6가 더 큰 파일을 다룰 수 있게 하기 위해서 inode 에 double indirect block을 구현한다. 기존 inode의 블록 구성을 11개의 direct block, 1개의 indirect block, 1개의 double indirect block으로 바꾼다.

inode에 double indirect를 구현하여 더 큰 파일을 다룰 수 있게한다.

## Design

- 1. Constant
  - FSSIZE 를 20,000으로 설정
  - direct block의 개수에 대한 상수인 NDIRECT를 11로 변경
  - double indirect block이 취급할 수 있는 데이터 블록의 개수 NDOULBEINDIRECT 추가
- 2. inode, dinode 구조체가 데이터 블록 배열 선언을 위해 크기를 (NDIRECT 상수 + 1) 를 이용하므로 (NDIRECT + 2)를 이용하도록 수정한다.
- 3. bmap(struct inode \*ip, uint bn) 함수 수정
  - 2-level indirect block이 가리키는 데이터의 block number를 return하도록 수
     정

- 1-level indirect block의 각 데이터 블록을 나타내기 위해 bn / NINDIRECT 이용
- 1-level indirect block의 각 데이터 블록을 나타내기 위해 bn % NINDIRECT 이용
- 2-level indirect block이 가리키는 데이터 block이 없을경우, balloc을 통해 새로 할당하고 log\_write를 이용하여 업데이트 정보를 반영함.

#### 4. itrunc()

- 2-level indirect block이 가리키는 데이터의 block도 deallocates 할 수 있도록 수정
  - data block, 2-level indirect block, 1-level indirect block 순서대로 free 진행

## **Implementation**

#### constants

```
#define FSSIZE 20000 // size of file system in blocks
```

```
#define NDIRECT 11 //direct data block의 개수는 11개로 감소
#define NINDIRECT (BSIZE / sizeof(uint))
//double indirect block이 다루는 데이터의 개수 : NINDIRECT^2
#define NDOUBLEINDIRECT (NINDIRECT * NINDIRECT)
//파일의 최대 데이터 블록 수에도 반영
#define MAXFILE (NDIRECT + NINDIRECT + NDOUBLEINDIRECT)
```

### inode, dinode

```
struct inode {
    ...
    uint addrs[NDIRECT+1+1];
};
```

```
struct dinode {
    ...
    uint addrs[NDIRECT+1+1]; // Data block addresses
};
```

#### bmap

```
static uint
bmap(struct inode *ip, uint bn)
  bn -= NDIRECT;
  if(bn < NINDIRECT){</pre>
  }
  bn -= NINDIRECT;
  if(bn < NDOUBLEINDIRECT){</pre>
    // Load indirect block, allocating if necessary.
    if((addr = ip->addrs[NDIRECT + 1]) == 0)
      ip->addrs[NDIRECT + 1] = addr = balloc(ip->dev); // block alLOC
    \ensuremath{//} STEP1 bp is pointer to 1-level indirect block
    bp = bread(ip->dev, addr);
    a = (uint*)bp->data;
    int indexInLevel1 = bn / NINDIRECT;
    int indexInLevel2 = bn % NINDIRECT;
    if((addr = a[indexInLevel1]) == 0){
      a[indexInLevel1] = addr = balloc(ip->dev);
      log_write(bp);
    brelse(bp);
    // STEP2 : bp is pointer to 2-level indirect block
    bp = bread(ip->dev, addr);
    a = (uint*)bp->data;
    if((addr = a[indexInLevel2]) == 0){
        a[indexInLevel2] = addr = balloc(ip->dev);
        log_write(bp);
    brelse(bp);
    return addr;
  panic("bmap: out of range");
}
```

#### itrunc

```
static void
itrunc(struct inode *ip)
  int i, j, k;
  struct buf *bp;
  uint *a;
  uint *b;
  for(i = 0; i < NDIRECT; i++){</pre>
  if(ip->addrs[NDIRECT]){
  }
  if(ip->addrs[NDIRECT+1]){
    //addr13
    bp = bread(ip->dev, ip->addrs[NDIRECT+1]);
    a = (uint*)bp->data;//block in 1 level
    for(j = 0; j < NINDIRECT; j++){
      if(a[j]){
        struct buf* bp2 = bread(ip->dev, a[j]); //
        b = (uint*)bp2->data; //block in level 2
        for(k = 0; k < NINDIRECT; k++){</pre>
          if(b[k]){
            bfree(ip->dev, b[k]);
        }
        brelse(bp2);
        bfree(ip->dev, a[j]);
        a[j]=0;
      }
    }
    brelse(bp);
    bfree(ip->dev, ip->addrs[NDIRECT+1]);
   ip->addrs[NDIRECT+1] = 0;
 ip->size = 0;
 iupdate(ip);
}
```

### Result

```
sejin@ubuntu: ~/2021_ele3021_201602514
         sejin@ubuntu: ~/2021 ele3021 2016025
2 27 18864
file test
console
               3 28 0
$ file test
Test 1: Write 8388608 bytes
Test 1 passed
Test 2: Read 8388608 bytes
Test 2 passed
Test 3: repeating test 1 & 2
Loop 1: 1.. 2.. ok
Loop 2: 1.. 2.. ok
Loop 3: 1.. 2.. ok
Loop 4: 1.. 2.. ok
Loop 5: 1.. 2.. ok
Loop 6: 1.. 2.. ok
Loop 7: 1.. 2.. ok
Loop 8: 1.. 2.. ok
Loop 9: 1.. 2.. ok
Loop 10: 1.. 2.. ok
Test 3 passed
All tests passed!!
```