컴퓨터구조 PA4 Cache-simulator 2015-11923 최한결

우선 다음과 같이 block들을 담고 있는 set의 type과 각 block의 정보를 담고있는 block의 type을 생성했다.

메인 함수에서 전달 받은 인자들을 분석해 각 위치에 맞는 값을 s, E, E, E 에 저장한 후 그 E E 이용해 cache를 크기에 맞게 초기화한다. cache의 set 개수는 E E E 이용해 cache의 명령어들을 실행시킬 execute함수를 호출한다.

```
void execute(FILE *trace, set *cache_sets, int *hit_count, int *miss_count, int *eviction_count, int s, int E, int b
char buffer[100];
while (fgets(buffer, sizeof(buffer), trace))
    if (buffer[0] == ' ')
        unsigned long long address = 0;
         for (int i = 3; buffer[i] != ','; i++)
             int digit;
            address = address << 4;
            if (buffer[i] >= 'a')
                digit = buffer[i] - 'a' + 10;
                digit = buffer[i] - '0';
            address += digit;
        unsigned long long set_index = ((address >> b) << (64 - s)) >> (64 - s);
        unsigned long long tag = address >> (b + s);
        if (buffer[1] == 'M')
             access(hit_count, miss_count, eviction_count, set_index, tag, E, cache_sets);
        access(hit_count, miss_count, eviction_count, set_index, tag, E, cache_sets);
```

trace파일을 한 줄씩 읽어가면서 명령어를 분석해 S, L, M operation일 때 목적 address를 구한다. address에서 하위 b bit는 offset을 나타내고 상위 s+b bit는 tag를 나타내므로 bit이동을 통해 set의 index와 tag를 추출한다. 이후 명령어가 M일 때는 cache 접근을 두 번, S혹은 L일 때는 cache접근(access 함수)을 한 번 실행한다.

access함수에서 set_index의 set에 접근 후 그 set의 block들이 하나라도 초기화 되지 않을 때(valid ==0) miss가 일어난다. miss가 일어난 block은 valid가 1이 되고 tag는 받은 tag로 초기화된다. LRU replacement policy를 위한 recent_count는 update_count함수에서 현재 miss가 일어난 block에서 1로 초기화되고 나머지 block에서는 1씩 증가한다.

```
else
if (cache_sets[set_index].blocks[i].tag == tag) //hit
     // printf("hit ");
     (*hit_count)++;
     update_count(cache_sets[set_index].blocks, i, E);
     break;
else if (E == i + 1) //evict
     // printf("miss evict ");
     (*miss_count)++;
     (*eviction_count)++;
     int oldest_index = 0;
     int oldest_count = 0;
     for (int j = 0; j < E; j++)
         int j_count = cache_sets[set_index].blocks[j].recent_count;
         if (j_count > oldest_count)
             oldest_index = j;
             oldest_count = j_count;
     cache_sets[set_index].blocks[oldest_index].tag = tag;
     update_count(cache_sets[set_index].blocks, oldest_index, E);
     break;
```

현재 set의 block을 모두 검사하면서 valid가 1이고 태그가 같은 block을 찾으면 hit이 일어나고 LRU count가 업데이트된다. block들이 모두 초기화 되어있을 때 (모든 block의 valid==1) 찾는 block이 없으면 (block.tag!= tag) miss와 eviction이 일어난다. 가장 오래된 block(recent_count가 가장 큰 block)이 대체되므로 recent_count를 비교해 oldest_index를 구하고 tag와 count를 초기화, 모든 block의 count를 1 증가시킨다.