

운영체제 프로그래밍 과제

< Virtual Memory Management Simulator >

이번 프로그래밍 과제 수업 시간에 배운 Virtual Memory Systems에서 one-level, two-level Page Table 과 Inverted Page Table system을 구현하여 시뮬레이션 해 보는 것입니다. 제공되는 mtraces 디렉토리에 실제 프로그램 수행 중 접근한 메모리의 주소(Virtual address)를 순차적으로 모아 놓은 memory trace가 있습니다. 각각의 trace file에 들어 있는 memory trace 포맷은 다음과 같습니다.

```
0041f7a0 R  
13f5e2c0 R  
05e78900 R  
004758a0 R  
31348900 W
```

앞의 8문자는 접근된 메모리의 주소를 16진수로 나타낸 것이고(32bits) 그 뒤의 R 또는 W 해당 메모리 주소에 Read를 하는지 Write를 하는지 각각을 나타냅니다. 이 trace는 다음 코드(fscanf())를 사용하여 읽어 들이면 됩니다. (본 과제에서 R/W는 중요하지 않습니다.)

```
unsigned addr;  
char rw;  
...  
fscanf(file, "%x %c",&addr,&rw);
```

Virtual Memory System simulator에서 virtual address 크기는 32bits (4Gbytes)로 나타나고 page의 사이즈는 12bits (4Kbytes)로 가정 합니다.

1) Virtual Memory Simulator 인자

```
memsim simType firstLevelBits PhysicalMemorySizeBits TraceFileNames.....
```

- 첫 번째 (simType) : 값 0, 1, 2, 3

0 일 때 : One-level page table system을 수행 합니다. FIFO Replacement를 사용합니다.

1 일 때 : One-level page table system을 수행 합니다. LRU Replacement를 사용합니다.

2 일 때 : Two-level page table system을 수행 합니다. LRU Replacement를 사용합니다.

3 일 때 : Inverted page table system을 수행 합니다. LRU Replacement를 사용합니다.

- 두 번째 (firstLevelBits - 1st level 주소 bits 크기) :

Two-level page table system을 수행할 때 사용되는 인자입니다.

first level page table에 접근에 사용되는 메모리 주소 bits의 수. 예를 들어 인자 값이 8 이면 Virtual address 32 bits 중에 앞의 8 bits 가 first level page table의 접근에 사용되며 따라서 first level page table의 entry의 수는 2^8 이 됩니다. Virtual address 가 32bits이고 page 사이즈가 4Kbytes(12bits)로 고정 되어 있기 때문에 firstLevelBits 인자가 결정되면 자동적으로 second level page table에 접근에 사용되는 주소 bits의 수가 결정됩니다. 위의 예에서 second level의 주소 bits 수는 32(virtual address bits)-12(page size bits)-8 (first level 주소 bits 크기)로 계산 됩니다.

- 세 번째 (PhysicalMemorySizeBits - Physical Memory 크기 bits) :

Physical Memory의 크기를 나타내는 인자입니다. 예를 들어 인자 값이 n 이면 Physical Memory의 크기는 2^n bytes 가 됩니다. 이 인자의 값으로는 32 보다 더 큰 값을 지원해도 되지만 최소한 12부터 32 bits 까지 반드시 지원 하여야 합니다. 예를 들어 해당 값이 12이면 Physical Memory의 크기는 4Kbytes이고 하나의 Frame으로 구성되었음을 말합니다.

- 네 번째 및 그 이후의 인자들 (TraceFileNames,) :

네 번째부터 그 이후의 인자 수는 제한이 없습니다. 이들 인자로는 메모리 trace를 저장한 파일의 이름이 나옵니다. mtraces 디렉토리에는 gcc, bzip, sixpack, swim의 실제 수행 프로그램에서 얻은 메모리 trace와 random하게 만들어진 random0, random2 trace 파일이 있고 이들 각각의 파일에는 100만 개의 memory trace가 들어 있습니다.

시뮬레이션에서는 각각의 trace 파일에 있는 메모리 trace는 각각의 다른 프로세서가 수행하며 메모리를 접근한다고 가정합니다. 예를 들어 세 번째 인자로 “gcc.trace bzip.trace”의 두 파일이 명시되면 process 0은 gcc.trace 파일에 있는 메모리 trace의 메모리 주소를 차례대로 접근하게 되고 process 1은 bzip.trace 파일에 있는 메모리 trace의 메모리 주소를 차례대로 접근한다고 가정 합니다. 따라서 세 번째 인자와 그 이후의 인자의 수만큼의 (명시된 trace 파일의 수) process 가 수행 된다 가정 합니다.

세 번째 인자와 그 이후의 인자로 나오는 trace 파일은 process 0부터 시작하여 process 1, 2, 3 ... 식으로 차례대로 할당됩니다. 각 process는 process 0부터 수행하는데 한번 메모리 접근을 하면 다음 process가 수행하여 메모리 접근을 하는 식으로 번갈아 차례대로 메모리에 접근하며 수행된다고 가정합니다.

2) Virtual Memory Management Systems

(0) One-level Page Table System

one-level page Table system을 구현 합니다. 이 경우 virtual address 크기는 32bits이고 page의 사이즈는 4Kbytes(12bits)으로 가정 합니다. Page faults 인 경우 두 가지 page replacement algorithm을 사용합니다. FIFO 와 LRU입니다.

시뮬레이션 수행하면서 다음과 같은 정보를 모아 시뮬레이션이 끝나면 출력합니다. 이를 정보는 각 process에 해당 하는 정보입니다. (출력문 참조)

- trace 파일 이름 (procTable[i].traceName)
- 처리한 memory trace 의 수 (procTable[i].ntraces)
- Page Faults 의 수 (procTable[i].numPageFault)
- Page Hits의 수 (procTable[i].numPageHit)

이들 정보는 다음과 같은 관계가 성립된다.

$$\text{procTable}[i].\text{numPageHit} + \text{procTable}[i].\text{numPageFault} == \text{procTable}[i].\text{ntraces}$$

(1) Two-level Page Table System

두 번째 인자(firstLevelBits)가 결정 되면 각 process의 first level page table이 구성 됩니다. 하지만 second level page table은 메모리에 접근하면서 필요한 경우에만 구성하면 됩니다. process 가 memory trace에서 읽어 들인 virtual address를 접근하게 되면 수업에서 배운 대로 차례로 first level page table을 접근하고 그 다음 second level page table에 접근하게 됩니다.

최초의 접근에서는 second level page table이 없을 수 있고 이럴 경우에는 해당 page table을

만들어 구성하여야 합니다. 한번 만들어진 second level page table은 없어지지 않습니다. second level page table 접근하여 page table entry를 확인하고 해당 page에 이미 physical memory frame 할당 되어 있으면 page hit 이고 할당 되어 있지 않으면 page faults 인데 이 경우 page replacement algorithm (LRU)에 따라 frame을 할당하게 됩니다.

기존에 할당 되어 있던 frame을 다른 page에 할당 할 경우 기존의 맵핑 정보를 invalid하게 설정해야 합니다. frame이 할당 되어 있거나 할당되면 physical address를 구성할 수 있습니다.

Two-level Page Table을 시뮬레이션 하면서 다음과 같은 정보를 모아 시뮬레이션이 끝나면 출력합니다. 이들 정보는 각 process에 해당 하는 정보입니다. (출력문 참조)

- trace 파일 이름 (procTable[i].traceName)
- 처리한 memory trace 의 수 (procTable[i].ntraces)
- 만들어진 second level page table의 수 (procTable[i].num2ndLevelPageTable)
- Page Faults 의 수 (procTable[i].numPageFault)
- Page Hits의 수 (procTable[i].numPageHit)

이들 정보는 다음과 같은 관계가 성립된다.

$$\text{procTable}[i].\text{numPageHit} + \text{procTable}[i].\text{numPageFault} == \text{procTable}[i].\text{ntraces}$$

2) Inverted Page Table System

Inverted Page Table에서는 Hash Table을 사용하여 process의 virtual page와 frame간의 맵핑 정보를 저장합니다. Hash Table의 크기는 frame의 수와 같고 hash 함수로는 다음과 같습니다.

$$\text{Hash Table index 값} = (\text{virtual page number} + \text{process id}) \% \text{frame의 수}$$

process가 접근하려하는 virtual address에서 virtual page number를 얻어내어 process id를 더하고 두 번째 인자(Physical Memory의 크기)에서 frame의 수를 얻어서 % 연산으로 Hash table의 index 값을 계산합니다.

같은 Hash table의 entry에 여러 개의 맵핑 정보(노드)가 있을 수 있는데 가장 최근에 만들어진 맵핑 정보(노드)가 가장 먼저 접근 될 수 있도록 앞쪽에 삽입되어야 합니다 (맵핑 정보가 삽입된 후에는 LRU와는 다르게 접근될 때마다 위치를 변화하지 않습니다). Hash table의 entry에 연결된 맵핑 정보를 다 찾아도 접근하고자하는 virtual page number와 process id를 발견할 수 없으면 Page faults이고 이와 달리 발견하면 해당 맵핑 정보에 있는 frame number를 사용하여 physical address를 만들어 내면 됩니다.

Page faults가 발생하면 page replacement algorithm (LRU)에 따라 frame을 할당하게 됩니다. 기존에 할당 되어 있던 frame을 다른 page에 할당 할 경우 기존의 맵핑 정보를 없애야 합니다.

Inverted Page Table을 시뮬레이션 하면서 다음과 같은 정보를 모아 시뮬레이션이 끝나면 출력합니다. 이들 정보는 각 process에 해당 하는 정보입니다. (출력문 참조)

- trace 파일 이름 (procTable[i].traceName)
- 처리한 memory trace 의 수 (procTable[i].ntraces)
- Inverted Hash Table 접근의 수 (procTable[i].numIHTConflictAccess) : Hash table에서 맵핑 정보(노드)에 접근한 수를 나타낸다.

- Empty Inverted Hash Table Access (procTable[i].numIHTNULLAccess) : Hash table에 접근했을 때 해당 엔드리가 연결된 맵핑 정보를 하나도 갖지 않은 경우의 수를 나타낸다.
- Non-Empty Inverted Hash Table Access (procTable[i].numIHTNonNULLAccess) Hash table에 접근했을 때 해당 엔드리가 연결된 맵핑 정보를 하나라도 갖는 경우의 수를 나타낸다.
- Page Faults 의 수 (procTable[i].numPageFault)
- Page Hits의 수 (procTable[i].numPageHit)

i]를 정보는 다음과 같은 관계가 성립된다.

`procTable[i].numPageHit + procTable[i].numPageFault == procTable[i].ntraces`
`procTable[i].numIHTNULLAccess + procTable[i].numIHTNonNULLAccess ==`
`procTable[i].ntraces`

3) Page replacement Algorithm (LRU)

이번 과제의 virtual memory management simulation에서는 명시되어 있지 않으면 Page Replacement Algorithm으로 LRU 방법을 사용한다. 따라서 매번의 Memory 참조를 수행할 때마다 (매 한 개의 memory trace 레코드 처리) LRU에 따라 다음에 replace될 frame의 순서를 정하여야 한다. Global replacement를 적용하여 process에 상관없이 모든 frame에 적용된다. LRU의 구현으로는 수업에서 설명하였듯이 linked list 방법이나 counter를 이용한 방법을 사용할 수 있다. Hint로 보여준 프로그램에서는 linked list방식을 사용하고 있다.

단 초기 메모리 상태에서 Frame의 할당은 낮은 번호(주소)의 Frame부터 할당 합니다.

4) 참고 및 주의 사항

memsimhw.c를 사용하여 프로그램을 완성합니다.

0) memsimhw.c를 사용하지만 첫 번째 주석 (학생 이름, 번호등)과 printf 문 (인자이름은 변경 가능)을 제외한 모든 것을 바꾸어도 됩니다. (주의사항 : 제출 파일의 처음에 제출년도/과목명/과제명/학번/이름을 명시하시오)

1) 제공된 memsimhw.c 는 참조용입니다. 특히 main() 함수는 완전히 불완전합니다. 참고만 하시기 바랍니다.

3) 한 개의 시뮬레이션 수행 시간이 10분을 넘어가면 알고리즘 또는 구현에 문제가 있는 것이니 해당 수행 시간이 넘어가지 않도록 하십시오. 넘어가는 경우 상황에 따라 감점 될 수 있습니다.

4) 제공되는 memsim 에는 추가 옵션 -s 가 있습니다. -s 옵션이 주어지면 각각의 가상주소에서 물리주소의 변환이 출력됩니다. 디버깅 때 비교 사용하면 됩니다. 제출하는 숙제에서는 이 옵션을 구현 안 해도 됩니다.

5) 참고로 모든 simulation은 다음과 같이 진행합니다. process 0, process 1, process 2 ,.... process N 에 tracefile 0, tracefile 1, tracefile 2,..., tracefile N 이 각각 할당되었다고

가정합니다 (다섯 번째 및 그 이후의 인자들 참조)

각 process 들이 tracefile 의 trace를 처리하는 순서입니다.

process 0 이 tracefile 0 에 있는 **첫 번째** trace읽고 처리합니다.

process 1 이 tracefile 1 에 있는 첫 번째 trace읽고 처리합니다.

.....

process N 이 tracefile N 에 있는 첫 번째 trace읽고 처리합니다.

그 다음 다시

process 0 이 tracefile 0 에 있는 **두 번째** trace읽고 처리합니다.

process 1 이 tracefile 1 에 있는 두 번째 trace읽고 처리합니다.

.....

process N 이 tracefile N 에 있는 두 번째 trace읽고 처리합니다.

그 다음 다시

.....

.....

그 다음 다시

process 0 이 tracefile 0 에 있는 **마지막** trace읽고 처리합니다.

process 1 이 tracefile 1 에 있는 마지막 trace읽고 처리합니다.

.....

process N 이 tracefile N 에 있는 마지막 trace읽고 처리합니다.

즉 각 process 가 할당 된 tracefile의 모든 trace를 처리하면 끝나게 됩니다.

“처리 합니다”의 처리과정은 각각의 메모리 관리 시스템에서 가장주소에서 물리주소로의 변환을 수행 하는 과정을 의미합니다.