



# 시스템 프로그래밍

- Malloc Lab -

2014. 12. 04.

박시형

sihyeong@cnu.ac.kr

Embedded System Lab. Computer Engineering Dept.

Chungnam National University



### 개 요

- ❖ 실습 명
  - Malloc Lab
- ❖ 목표
  - Dynamic Allocator를 구현
- ❖ 구현사항
  - malloc, realloc, free를 구현
  - 다양한 알고리즘을 적용하여 높은 성능을 갖도록 함



### Malloc Lab

- ❖ Malloc Lab에서는 C언어로 dynamic storage allocator를 구현하게 된다.
- ❖ 이를 통해 각자의 malloc, free, realloc 알고리즘을 구현해야 한다.
- ❖ 또한, 메모리 공간의 생성의 디자인을 고려하면서 정확하고 효율이 좋은 빠른 allocator를 구현해야 한다.
- ❖ Malloc Lab은 총 4가지의 방식으로 진행된다.
  - Naive
  - Implicit
  - Explicit
  - Segregated (보너스 구현)

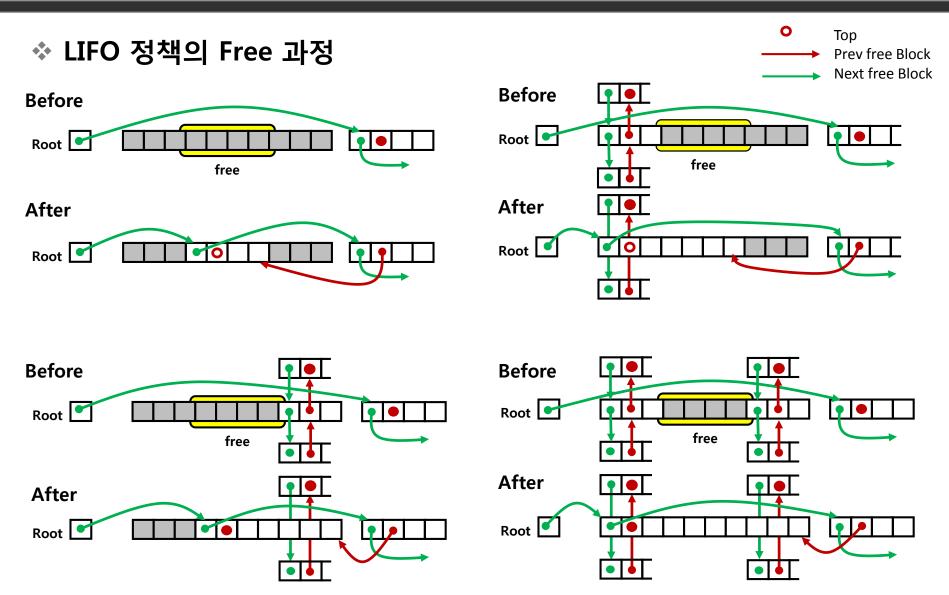


### Malloc Lab - Free Block 추가 알고리즘

- ❖ Explicit 방식은 Free block 들을 list 형식으로 관리하는 방법이다. 따라서 Free block들이 새로 추가되는 경우, 이 block을 어느 위치에 추가하느냐에 따라 성능이 좌우된다.
- ❖ Free block을 추가하기 위한 알고리즘은 다음과 같다.
  - LIFO(Last In First Out) 정책
    - Free Block을 List의 맨 앞에 끼워 넣는 방법
    - 장점: 간단하고, 상수시간 소요
    - 단점: 단편화가 Address-ordered 정책보다 나쁨
  - 주소정렬(Address-ordered) 정책
    - Free Block List의 block 순서를 유지하면서 삽입
      - ex) addr(pred) < addr(curr) < addr(succ)</pre>
    - 장점 : LIFO 정책보다 단편화 성능이 우수
    - 단점 : List 탐색 후 삽입해야 함



### Malloc Lab - Free Block 추가 알고리즘





### Malloc Lab - 설치 및 빌드

- ❖ Malloc Lab은 각 allocation 방식에 맞게 설정 후 빌드를 해주어야 한다.
- ❖ 아래는 각 allocation 방식 설정 방법이다.

Allocation 방식	make 명령어
Naive	make naive
Implicit	make implicit
Explicit	make explicit
Segregated	make seglist

- ❖ 설정 후에, 'make' 명령을 입력하여 컴파일 한다.
- ❖ make 명령을 통해 각 방식 별로 컴파일 하기 이전에 'make clean' 명령을 통해 이전에 컴파일 된 파일들을 제거하고 수행해준다.



### Malloc Lab - 설치 및 빌드

#### ❖ Allocation 방식 설정 및 빌드

```
Makefile config.h
                 fsecs.h
                               mdriver.c
                                            mm-implicit.c
IREADME
        fcvc.c
                 ftimer.c
                               memlib.c
                                            mm-naive.c
                                                          mm.h
                               memlib.h
lalloak.a.
      fove.h
                 ftimer.h
                                            mm-orig.c
                                                          traces
                 malloclab.pdf mm-explicit.c mm-seglist.c
la Lock . hi
       fsecs.c
[c000000000@eslab malloclab-handout]$ make explicit
rm -f mm.c mm.o; In -s mm-explicit.c mm.c
[c000000000@eslab malloclab-handout]$| make |
```

#### ❖ 빌드 결과

```
Makefile
                                     mdriver.o
           fcyc.c
                     ftimer.c
                                                      mm-naive.c
                                                                      traces
IREADME.
                                                      mm-orig.c
           fcvc.h
                     ftimer.h
                                     memlib.c
la Lock . a.
           fcvc.o
                    ftimer.o
                                     memlib.h
                                                      mm-seglist.c
le Lock . hi
           fsecs.c
                     malloclab.pdf
                                     memlib.o
laLoak.o
           fsecs.h
                                     mm-explicit.c
                     mdriver
                                                      mm.h
                                     mm-implicit.c
config.h
           fsecs.o
                     mdriver.c
                                                      MM.O
```



### Malloc Lab - 필수 사항

- ❖ 각 방식 별, 소스파일 상단에 학번과 이름을 입력한다.
  - mm-explicit.c
  - mm-seglist.c

- ❖ 해당 파일 외에는 절대 수정을 하지 않는다. (mm.h 등)
- ❖ 외부 메모리 관리 라이브러리 및 시스템 콜 사용 불가.
- ❖ 배열, 구조체, 트리, 리스트 같은 전역 자료 구조체의 선언 금지.
  - 공간이 많이 필요한 경우 mem\_sbrk 활용



### Malloc Lab - 테스트

- ❖ Malloc Lab 테스트
  - './mdriver'를 통해 구현 내용을 테스트 한다.
  - 여러 개의 trace들을 실행시켜 정확성(correctness), 공간 활용도 (utilization), 처리량(throughput)을 계산한다.
    - 평가 방식은 malloclab.pdf의 '8 Evaluation' 을 참고

```
[c000000000@eslab malloclab-handout]$ ./mdriver
Using default tracefiles in ./traces/*
Measuring performance with a cycle counter.
|Processor clock rate ~= 3392.3 MHz
Results for mm malloc:
   valid util
                                 Kops trace
                 ops
                        secs
          94%
                 10 0.000000 68394 ./traces/malloc.rep
   yes
          77%
                  -17 0.000000 91250 ./traces/malloc-free.rep
   yes
         100%
                 15 0.000000 51924 ./traces/corners.rep
   yes
         71%
                1494 0.000016 94386 ./traces/perl.rep
 * yes
                     0.000001 93179 ./traces/hostname.rep
          68%
                118
 * yes
                11913 0.000103115651 ./traces/xterm.rep
          65%
 * yes
          23%
                 5694 0.000064 88723 ./traces/amptjp-bal.rep
 * yes
          19%
                 5848 0.000069 84858 ./traces/cccp-bal.rep
 * yes
                 6648 0.000076 87679 ./traces/cp-decl-bal.rep
          30%
 * yes
                 5380 0.000063 85902 ./traces/expr-bal.rep
 * yes
          40%
                14400 0.000143100760 ./traces/coalescing-bal.rep
 * yes
          0%
 * ves
          38%
                 4800 0.000064 75161 ./traces/random-bal.rep
          55%
                 6000 0.000056107450 ./traces/binary-bal.rep
 * yes
                62295 0.000654 95214
          41%
Perf index = 26 (util) + 40 (thru) = 66/100
```

naive 를 테스트 한 결과



### Malloc Lab - 테스트

- ❖ Malloc Lab 특정 파일 테스트
  - 테스트에 이용되는 trace 파일을 이용해서 개별적으로 테스트가 가능하다.
    - 각각의 테스트 방식이 다르기 때문에 내용을 이해하고, 해당 테스트의 동작이 정 상적으로 이루어 지는지 검토할 필요가 있음. (gdb 활용)
  - ./mdriver -f [파일경로/파일명]

```
[c00000000@eslab malloclab-handout]$ ./mdriver -f ./traces/coalescing-bal.rep
Measuring performance with a cycle counter.
Processor clock rate ~= 3392.3 MHz

Results for mm malloc:
 valid util ops secs Kops trace
 * yes 0% 14400 0.000148 97587 ././traces/coalescing-bal.rep
1 0% 14400 0.000148 97587
```

Test case인 coalescing를 naive 에서 테스트 한 결과

- 그 외의 옵션
  - -h 옵션을 사용하여 직접 확인해본다.



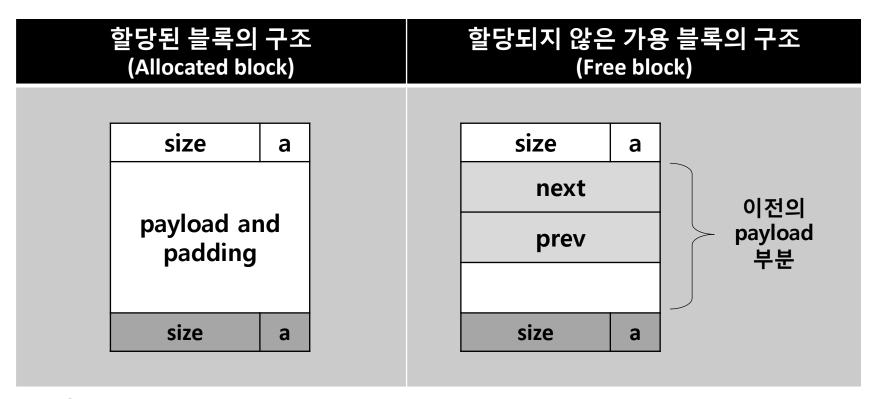
❖ Explicit list 방식은 Free block에 내재되어 있는 pointer를 이용하여 Free block들을 연결하고, 연결된 모든 Free block들을 탐색한다.



❖ Free block만 탐색하므로 높은 throughput을 보인다.



#### ◈ 자료구조

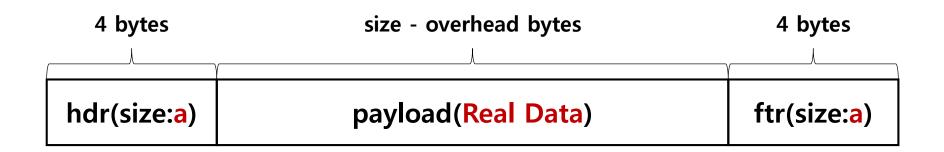


- 할당된 블록의 경우, implicit에서 사용했던 구조를 그대로 이용
- Free 블록의 경우, 다음 Free 블록을 가리키는 next와 이전 Free 블록을 가 리키는 prev를 이전 payload 영역에 가짐

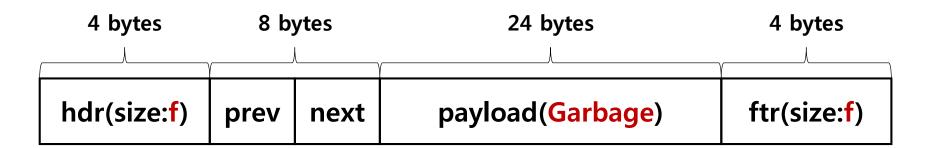


### ❖ 자료구조

<Allocated block>



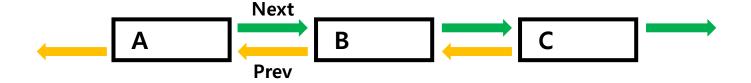
<Free block>





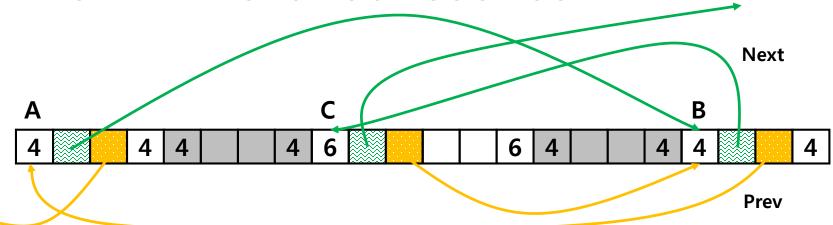
### ❖ 논리구조

■ 논리상으로는 각 Free 블록들이 순서대로 연결된 형태로 되어있다.



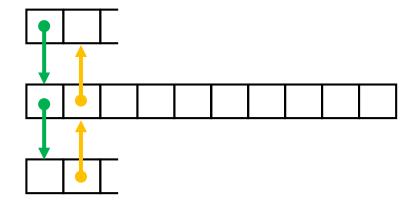
#### ❖ 실제구조

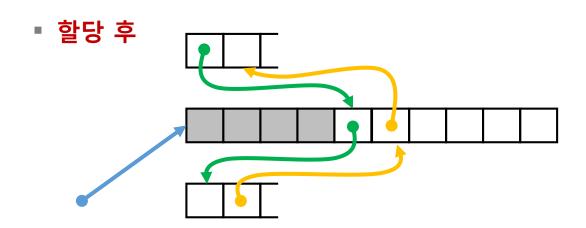
■ 실제 연결 링크는 메모리 블록의 순서와 무관하다.





- ❖ Explicit의 메모리 할당
  - 할당 전







### ❖ Explicit에서 사용되는 매크로(1)

```
/* single word (4) or double word (8) alignment */
#define ALIGNMENT 8
/* Basic constants and macros */
#define HDRSIZE
                                           // header size (bytes)
#define FTRSIZE
#define WSIZE
#define DSIZE
                                           // footer size (bytes)
#define CHUNKSIZE
                                 (1<<12) //
#define OVERHEAD
#define MAX(x,y) ((x) > (y) ? (x) : (y))
#define MIN(x,y) ((x) < (y) ? (x) : (y))
/* Pack a size and allocated bit into a word */
#define PACK(size, alloc) ((unsigned) ((size) | (alloc)))
/* Read and write a word at address p */
#define GET(p) (*(unsigned *)(p))
#define PUT(p,val) (*(unsigned *)(p) = (unsigned)(val))
#define GET8(p) (*(unsigned long *)(p))
#define PUT8(p,val) (*(unsigned long *)(p) = (unsigned long)(val))
```



### ❖ Explicit에서 사용되는 매크로(2)

```
/* Read the size and allocated fields from address p */
#define GET_SIZE(p) (GET(p) & ~0x7)
#define GET_ALLOC(p) (GET(p) & Ox1)
/* Given block ptr bp, compute address of its header and footer */
#define HDRP(bp)
                   ((char *)(bp) - ₩SIZE)
#define FTRP(bp)
                     ((char *)(bp) + GET_SIZE(HDRP(bp)) - DSIZE)
/* Given block ptr bp, compute address of next and previous blocks */
#define NEXT_BLKP(bp) ((char *)(bp) + GET_SIZE(HDRP(bp)))
#define PREV_BLKP(bp) ((char *)(bp) - GET_STZE((char*)(bp) - DSTZE))
#define NEXT_FREEP(bp) ((char *)(bp))
#define PREV_FREEP(bp) ((char *)(bp) + WSIZE)
((char *)GET8((char *)(bp) + ₩SIZE))
#define PREV_FREE_BLKP(bp)
/* rounds up to the nearest multiple of ALIGNMENT */
#define ALIGN(p) (((size_t)(p) + (ALIGNMENT-1)) & \sim 0x7)
```



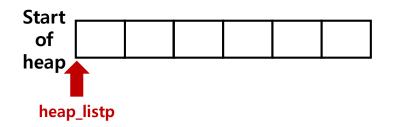
#### ❖ Explicit의 mm\_init 함수 (참고용)

```
* Initialize: return -1 on error, 0 on success.
*/
int mm_init(void) {
   /* Request memory for the initial empty heap */
   if((h_ptr = mem_sbrk(DSIZE + 4 * HDRSIZE)) == NULL)
       return -1:
   heap_start = h_ptr;
   PUT(h_ptr, NULL);
   PUT(h_ptr + WSIZE, NULL);
   PUT(h_ptr + DSIZE, 0);
                                                       // alignment padding
   PUT(h_ptr + DSIZE + HDRSIZE, PACK(OVERHEAD,1)); // prologue header
   PUT(h_ptr + DSIZE + HDRSIZE + FTRSIZE, PACK(OVERHEAD, 1)); // prologue footer
   PUT(h_ptr + DSIZE + 2 * HDRSIZE + FTRSIZE, PACK(0,1)); // epilogue header
   /* Move heap pointer over to footer */
   h ptr += DSIZE + DSIZE;
   /* Leave room for the previous and next pointers, place epilogue 3 words down */
   epilogue = h_ptr + HDRSIZE;
   /* Extend the empty heap with a free block of CHUNKSIZE bytes */
   if(extend_heap(CHUNKSIZE/WSIZE) == NULL)
       return -1:
   return O:
```



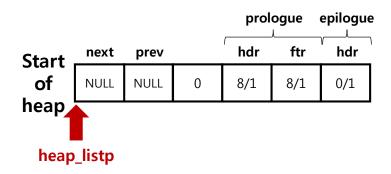
- ❖ Explicit의 mm\_init 함수 (참고용)
  - 1) 초기 empty heap을 생성한다.

```
/* Request memory for the initial empty heap */
if((h_ptr = mem_sbrk(DSIZE + 4 * HDRSIZE)) == NULL)
    return -1;
heap_start = h_ptr;
```



 2) Root free block의 next와 prev를 생성하고, padding block과 prologue, epilogue를 할당한다.

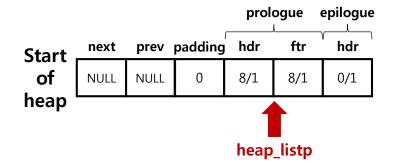
```
PUT(h_ptr, NULL);
PUT(h_ptr + WSIZE, NULL);
PUT(h_ptr + DSIZE, 0);
PUT(h_ptr + DSIZE + HDRSIZE, PACK(OVERHEAD,1));
PUT(h_ptr + DSIZE + HDRSIZE + FTRSIZE, PACK(OVERHEAD,1));
PUT(h_ptr + DSIZE + 2 * HDRSIZE + FTRSIZE, PACK(0,1));
```





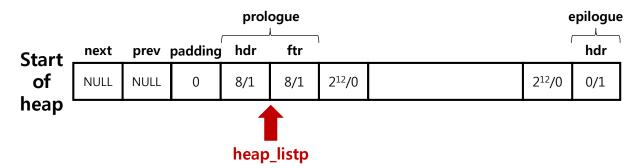
- ❖ Explicit의 mm\_init 함수 (참고용)
  - 3) Heap pointer를 footer 위치로 이동시킨다.
  - 4) epilogue를 초기화 한다.

```
h_ptr += DSIZE + DSIZE;
epilogue = h_ptr + HDRSIZE;
```



■ 5) 사용할 최대 크기의 heap을 미리 할당한다.





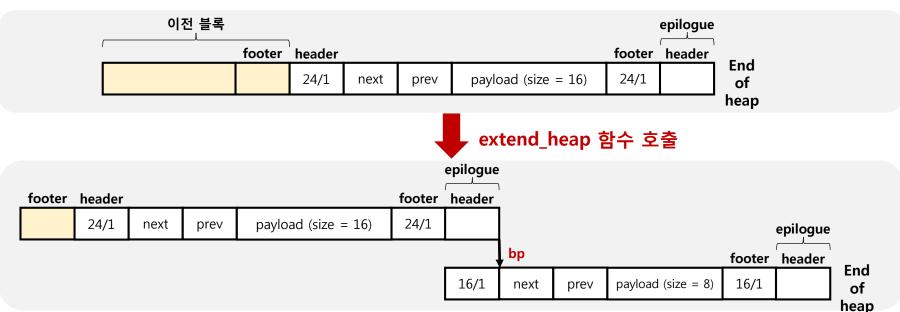


**❖ Explicit의 extend\_heap 함수 (참고용)** 

```
* extend heap
|inline_void *extend_heap(size_t words) {
   unsigned *old_epilogue; // Temp storage for current epilogue
                            // New block pointer after heap extension
   char *bp;
   unsigned size;
                               // Request size for heap memory
   /* Allocate an even number of words to maintain alignment */
   size = (words % 2) ? (words+1)*WSIZE : words*WSIZE ;
   /* Request more memery from heap */
    if((long)(bp = mem_sbrk(size)) < 0)
        return NULL:
   /* Save the old epilogue pointer */
   old_epilogue = epilogue;
   epilogue = bp + size - HDRSIZE;
   /* Write in the header, footer, and new epilogue */
   PUT(HDRP(bp), PACK(size,0));
   PUT(FTRP(bp), PACK(size,0));
   PUT(epilogue, PACK(0,1));
    return coalesce(bp);
```



- ❖ Explicit의 extend\_heap 함수 (참고용)
  - extend\_heap 함수가 호출 되면, 요청된 크기만큼 heap을 늘리고 이전 블록 의 epilogue가 다음 블록의 header가 된다.



- 새로운 free 블록이 할당되었으므로 free 블록을 통합하는 coalesce() 함수 를 호출하도록 되어있다.
  - LIFO 정책의 free 과정과 동일하게 free 블록을 통합하도록 함수 작성
  - free() 함수 내부에서도 호출



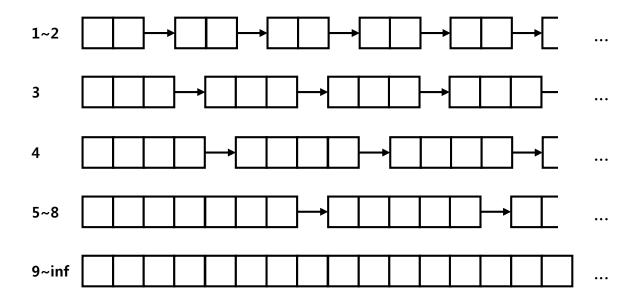
- ❖ Explicit의 malloc 함수 (참고용)
  - 주석 부분을 채워야 한다.
  - free list를 검색하는 find\_fit() 함수를 작성해야 한다.
  - free 블록에 할당하는 함수인 place( ) 함수를 작성한다.
  - LIFO 정책의 free 과정을 coalesce() 함수에 작성한다.

```
void *malloc (size t size) {
                  // Block pointer, points to first byte of payload
       char *bp;
       unsigned asize; // Block size adjusted for alignment and overhead
       unsigned extendsize; // Amount to extend heap if no fit
       // size가 올바르지 않을 때 예외처리
       // block의 크기 결정
       // 결정한 크기에 알맞은 블록을 list에서 검색하여 해당 위치에 할당
       if((bp = find fit(asize)) != NULL)
             place(bp, asize);
             return bp;
       }
       // free list에서 적절한 블록을 찾지 못했으면 힙을 늘려서 할당
       extendsize = MAX(asize, CHUNKSIZE);
       if((bp = extend heap(extendsize/WSIZE)) == NULL)
              return NULL:
       place(bp, asize);
       return bp;
       return NULL:
```



## Malloc Lab - Seglist (옵션)

#### ❖ 자료구조



- 각 크기 별로 free 블록 리스트를 관리한다.
- Allocator는 free 블록 리스트 배열을 관리한다.
- free 블록 리스트 배열은 오름차순으로 관리한다.
- 할당 받고자 하는 크기의 free 블록이 리스트에 없으면, 그 다음 크기의 리 스트를 검색하고 할당한다.



## 제출 사항

#### ❖ 제출 내용

- mm-explicit에 대한 설명
  - explicit에 사용된 매크로 및 구현 함수 설명
- explicit 방식에 대한 ./mdriver 결과 첨부
- malloclab-handout을 통째로 압축
  - 압축파일명 : [sys02]malloc\_학번.tar.gz
- 압축파일과 보고서를 조교메일로 제출 (보고서는 서면으로도 제출)
  - sihyeong@cnu.ac.kr
  - 제목 : [sys02]HW10\_학번\_이름

#### ❖ 제출 일자

■ 메일 제출: 2014년 12월 10일 23시 59분 59초

■ 서면 제출 : 2014년 12월 11일 수업시간

■ seglist는 구술 테스트를 통해 확인하고 점수를 부여할 예정