실행결과

Enter id and size >> 1 64 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1	Enter id and size >> 2 64 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1
free size : 192K free	free size : 128K free
hole : 1 block(s)	hole : 1 block(s)
average size = 192K	average size = 128K

- 1) release 하기 전까지는 순차적으로 memory 에 process 를 할당한다.
- 2) 이때 0 은 hole block 을 의미하고 각각의 process 를 allocate 할 때는 memor 에 id 로 채운다.
- 3) 아직은 release 하지 않았기 때문에 뒷부분의 남은 memory 영역만이 hole block 이다. 따라서 hole block 의 개수는 1 개이다.
- 4) free size 는 전체 memory 영역에서 process 가 할당된 영역을 뺀 값이다.
- 5) average size 는 free size 에서 hole block 의 개수로 나눈 값이다.

```
Enter id and size >>
0000000000
00000000000
                  22222233333
                    22222233333
  02222223334
      0222222333
         2222222333
           2222222333
             2222222333
                2222222333
2222223334
    2222223333
        4
      4
           4
    4 4
  0
    0
      0.0
           0
  0.0
      0
        0
           0
  000000000
      000
0000000000
0000000000
0000000000
000000
free size : 144K free
hole : 2 block(s)
average size = 72K
```

- 1) process 1 을 release 했기 때문에 원래 process 1 이 있던 부분은 hole 이 된다.
- 2) hole 의 개수는 process 1 을 release 한 부분과 뒷부분에 남은 memory 영역, 합쳐서2 개이다.
- 3) 따라서 전체영역에서 process 가 할당된 영역을 제외한 free size 에서 block size 로 나누면 average size 는 72 이다.

```
Enter id and size >> 3 0
0000000000
00000000000
        0000
   2222220
    0000000
   0000000
    4 4 4 4 4
 4
 444440000
 0.0
    0000000
 000000000
 000000000
 000000000
00000000000
000000000
0000000000
000000
free size : 176K free
hole : 3 block(s)
average size = 58.6667K
```

- 1) process 3 을 release 하면 원래 process 3 가 있던 공간에 hole block 이 생긴다.
- 2) 따라서 hole block 의 총합은 3 개이다.
- 3) 전체 memory 영역에서 프로세스가 할당된 영역을 제외한 값에 hole 개수로 나누면 average size 가 계산된다. 이 경우는, {256-(64+16)}/3 = 58.6667 이다.

```
Enter id and size >> 5 32
00000000000
   00000000
          0
             222222555
        2222222555
          2222222555
               2222222555
                 22222255
                   2222255
      222222555
  222222555
    222225
    55
                 5
                 5
  4
        4
    4
      4
          4
            44
        4
      4
           4
             0 0
  0
    0
      0
        0
          0
0
             0
      0 0 0
            0
               0
   00000000
      00000
    0
00000000000
0000000000
0000000000
000000
free size : 144K free
hole : 2 block(s)
average size = 72K
```

- 1) process 5 를 32K 만큼 할당하라는 request 를 받았다.
- 2) 이때 hole 이 3 개 존재하고, 해당 request 는 best fit 으로 처리되어야 한다.
- 3) best fit 은 request size 가 들어갈 수 있는 가장 작은 hole 에 할당하는 방법이다.
- 4) process 5 를 할당하기 전에 hole size 는 위에서부터 64K, 32K, 80K 이므로, 32K 짜리 hole 에 process 5 를 할당한다.
- 5) 32K 짜리 hole 에 process 5 를 할당하면 process 5 의 size 도 32K 이므로 크기가 딱들어맞아서 hole 의 개수는 2 개로 줄어든다.

```
Enter id and size >> 2 0
0000000000
0000000000
0000000000
 000000000
 000000000
0000000000
 000000000
 000000000
 000000000
       0
         0
5555
 4 4 4 4 4 0 0 0 0
0000000000
 000000000
 000000000
0000000000
0000000000
0000000000
0000000000
000000
free size : 208K free
hole : 2 block(s)
average size = 104K
```

- 1) process 2 를 release 하라는 명령을 받았다.
- 2) 이때 process 2 는 process 5 바로 위에 할당되어 있기 때문에 release 해도 hole 이 생기지 않는다.
- 3) 따라서 hole block 개수는 그대로 2 개이다.

```
id and size >> 6 161
         4 4
           4
  4 4 4 4 4
         5555
5555
  4 4
     4 4
        5555
 4
  +5555
     5556
      9999
 5556
          6
   6
       6
         6
          66
 6
 666
 666666
6
         666
 666
 6
 666666660
 000000000
 000000000
 000000000
0000000000
000000
free size : 47K free
hole : 1 block(s)
average size = 47K
```

- 1) process 6 을 161K size 로 할당하라는 명령을 받았다.
- 2) process 6 을 할당하기 전 hole 의 크기는 위에서부터 128K, 80K 이다.
- 3) 따라서 이대로는 161K 짜리 process 6 을 할당할 수 없다.
- 4) compaction 을 수행해야 한다.
- 5) compaction 을 수행하고 나면 hole 은 1 개가 된다.

```
Enter id and size >> 2 0
0000000000
0000000000
0000000000
00000000
   000000
0
 0
00000000000
00000000
00000000000
  000000
00000000
00000000
   00000
           0
            0
 0000
       0
         0
          0
            5
  5554
            5
              5
            5
              5
            5
              5
    4 4 4 4 4
   4
 4
   4 4 4 4 0 0
            0.0
  000000
 0
0000000
          0
            0.0
00000000000
00000000000
00000000000
00000000000
00000000000
000000
free size : 208K free
hole: 2 block(s)
laverage size = 104K
continue? [y/n] >> y
Enter id and size >> 6 250
cannot allocate process 6
request size is bigger than sum of hole size
|continue? [y/n] >>
```

1) 만약 조각난 hole 들의 총합보다 request 된 size 가 더 클 경우 해당 process 를 allocate 할 수 없다는 message 를 출력한다. (예외처리)

코드설명

```
cout << "Enter memory size >> "; int size_mem; cin >> size_mem;
vector<int> mem;
for (int i = 0; i < size_mem; i++) mem.push_back(0);
int curr_idx = 0, cnt_hole = 0;
vector<int> hole_size; vector<int> start_idx_of_hole;
vector<int> process_only;
```

1) memory, process, hole 을 관리하기 위해서 stack type 의 vector<int> 을 사용하였다.

```
// process vector release // vector erase
vector<int>::iterator it = find(process_only.begin(), process_only.end(), id);
int release_size = end_release_idx - start_release_idx + 1;
process_only.erase(it, it + release_size);
```

2) release 할 때 release 할 process 의 id 를 찾기 위해서 vector<int> type 의 iterator 를 사용하였다.

3) best fit 을 수행할 때 bubble sort 를 이용하여 hole size 를 오름차순으로 정렬하였다.