オペレーティングシステム 第10章 メモリ管理の実装例

主記憶 1,

メモリ管理の実装例

TacOS のメモリ管理プログラムを実装例とする.

- 可変区画方式
- ファーストフィット
- OS がユーザプロセス領域の割当てに使用
- プロセスがヒープ領域を管理するプログラムも同じアルゴリズム

主記憶 2/9

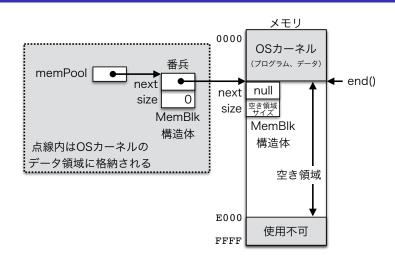
データ構造の初期化

```
// MemBlk のバイト数
#define MBSIZE sizeof(MemBlk)
                                        // 番兵のアドレスを使用する
#define MAGIC (memPool)
// 空き領域はリストにして管理される
                                        // 空き領域管理用の構造体
struct MemBlk {
                                        // 次の空き領域アドレス
 MemBlk next;
                                        // 空き領域サイズ
 int
       size:
}:
// メモリ管理の初期化
                                        // 空き領域リストの番兵
MemBlk memPool = {null, 0}:
public int end();
                                        // カーネルの BBS 領域の最後
void mmInit() {
                                        // プログラム起動前の初期化
                                        // 空き領域
 memPool.next = ItoA(addrof( end));
 memPool.next.size = 0xe000 - addrof( end);
                                        // 空きメモリサイズ
 memPool.next.next = null;
```

- memInit() はカーネル起動時に一度だけ実行される.
- 番兵付きのリストで管理する。

3/9

初期化直後のデータ構造

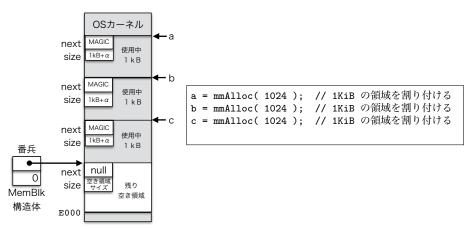


- end() はカーネルサイズにより決まる.
- EOOO より後ろはビデオメモリや IPL ROM がある

4/9

メモリの割付け

右のプログラムで a, b, cを割付けたときのデータ構造



主記憶 5/9

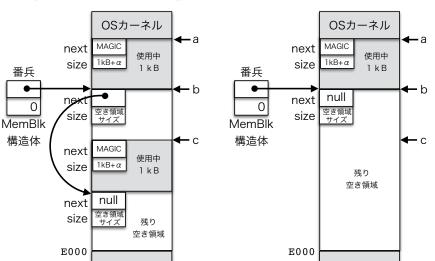
メモリの割付けプログラム

```
// メモリを割り付ける
int mmAlloc(int siz) {
                                       // メモリ割り当て
 int s = (siz + MBSIZE + 1) & ~1:
                                       // 制御データ分大きい偶数に
 MemBlk p = memPool;
                                       // 直前の領域
                                        // 対象となる領域
 MemBlk m = p.next;
                                      // 領域が小さい間
 while (_uCmp(m.size,s)<0) {
                                        // リストを手繰る
   p = m;
   m = m.next:
                                       // メモリが不足する場合は
   if (m==null) return 0:
                                        // エラーを表す null ポインタ
 if (uCmp(m.size .s+MBSIZE+2)<=0) {
                                       // 分割する価値がない領域サイズ
                                       // リストの長さがゼロにならない
   if (memPool.next==m && m.next==null)
    return 0;
                                        // ようにする
   p.next = m.next:
                                        // リストから外す
                                       // 領域を分割する価値がある
 } else {
   MemBlk n = _addrAdd(m, s);
                                       // 残り領域
   n.next = m.next:
   n.size = m.size - s:
   p.next = n;
   m.size = s:
 m.next = MAGIC;
                                        // マジックナンバー格納
                                       // 管理領域を除いて返す
 return _AtoI(_addrAdd(m, MBSIZE));
```

主記憶 6/9

領域の解放

b, cを開放したときのデータ構造



主記憶 7/9

メモリの解放プログラム(前半)

```
// メモリを解放する
                                          // 領域解放
int mmFree(void[] mem) {
                                          // 解放する領域
 MemBlk q = addrAdd(mem, -MBSIZE);
                                          // 直前の空き領域
 MemBlk p = memPool;
                                          // 直後の空き領域
 MemBlk m = p.next;
 if (q.next!=MAGIC)
                                          // 領域マジックナンバー確認
   badaddr();
                                          // 解放する領域の位置を探る
 while (_aCmp(m, q)<0) {
   p = m;
   m = m.next:
   if (m==null) break;
```

- 領域の本当の先頭アドレスを計算する.
- MAGIC を確認する.
- 空き領域リストを辿り、挿入位置を決める.

主記憶 8/9

メモリの解放プログラム

```
void[] ql = _addrAdd(q, q.size);
                                         // 解放する領域の最後
                                         // 直前の領域の最後
void[] pl = addrAdd(p, p.size);
if (_aCmp(q,pl)<0 || m!=null&&_aCmp(m,ql)<0) // 未割り当て領域では?
 badaddr():
                                          // 直前の領域に隣接している
if (pl==q) {
 p.size = p.size + q.size;
                                          // 直後の領域とも隣接してる
 if (ql==m) {
   p.size = p.size + m.size;
   p.next = m.next;
                                          // 直後の領域に隣接している
} else if (ql==m) {
 q.size = q.size + m.size;
 q.next = m.next;
 p.next = q;
} else {
 p.next = q;
 q.next = m;
return 0;
```

主記憶 9/9