Systemy Operacyjne

Zarządzanie Pamięcią

Kacper Górski

331379

Cel ćwiczenia

Domyślnie w systemie Minix algorytmem wyboru wolnego bloku z listy wolnych bloków, wykorzystywanym do realizacji funkcji systemowych FORK i EXEC, jest algorytm first fit, czyli wybierany jest pierwszy blok pamięci o wystarczającym rozmiarze z listy bloków wolnych. Celem ćwiczenia jest zmiana domyślnego algorytmu przydziału pamięci w systemie Minix. Należy umożliwić wybór algorytmu wyboru bloku z listy bloków wolnych między standardowym first fit a tzw. algorytmem worst fit, czyli takim, w którym wybierany jest blok pamięci z listy wolnych bloków o największym rozmiarze.

Zadanie do zrealizowania

Zdefiniowanie dwóch dodatkowych funkcji systemowych, identyfikowanych stałymi *HOLE MAP* oraz *WORST FIT* w *include/minix/callnr.h*, zwiększenie stałej *NCALLS* o 2:

```
#define SVRCTL 77
#define HOLE_MAP 78
#define WORST_FIT 79
```

Funkcja systemowa *HOLE_MAP* umożliwiająca zdefiniowanie własnej funkcji

```
PUBLIC int hole_map( void *buffer, size_t nbytes)
{
    /* ... _syscall(..HOLE_MAP..) ... */
    message m;
    m.m1_p1 = buffer;
    m.m1_i1 = nbytes;
    return _syscall(MM, HOLE_MAP, &m);
}
```

która ma za zadanie zwrócić w buforze *buffer* o rozmiarze *nbytes* informacje o aktualnej zawartości listy wolnych bloków utrzymywanej przez moduł zarządzania pamięcią (MM).

Funkcja systemowa *WORST_FIT* powinna umożliwiać wybór algorytmu wyboru elementu z listy wolnych bloków i zdefiniowanie własnej funkcji

```
PUBLIC int worst_fit( int w )
{
    /* ... _syscall(..WORST_FIT..) ... */
    message m;
    m.ml_il = w;
    return _syscall(MM, WORST_FIT, &m);
}
```

która dla w=1 wymusza implementowany w ramach ćwiczenia algorytm przydziału worst fit, natomiast dla w=0 uaktywnia z powrotem standardowy algorytm first fit. Wartością zwracaną powinno być zawsze 0.

Deklaracja prototypu w src/mm/proto.h

```
_PROTOTYPE( int do_hole_map, (void) );
_PROTOTYPE( int do_worst_fit, (void) );
```

Nowy wpis w src/mm/table.c

```
do_hole_map,
    do_worst_fit,
};
```

Nowy wpis w src/fs/table.c

```
no_sys,
no_sys,
```

Funkcja do hole map

```
PUBLIC int do_hole_map()
   The function should iterate over the list of memory holes (hole head)
   and return a map of hole sizes and addresses
   The caller can then inspect the state of memory fragmentation % \left( 1\right) =\left( 1\right) \left( 1\right) 
    struct hole * hp;
    phys clicks * buff = (phys clicks *) mm in.ml pl;
    phys clicks buffer[NR HOLES * 2 + 1];
    size_t nbytes = mm_in.m1_i1;
    size_t max_pairs = nbytes / (2 * sizeof(unsigned int));
    unsigned int count = 0;
    for (hp = hole head; hp != NIL HOLE && count < max pairs && hp->h base < swap base; hp = hp->h next)
        buffer[count * 2] = h_size;
buffer[count * 2 + 1] = h_address;
    if (count < max_pairs) {</pre>
        buffer[count * 2] = 0;
    /* |SYS_COPY|src seg|src proc|src vir|dst seg|dst proc|dst vir|byte ct| */
    sys_copy(MM_PROC_NR, D, (phys_clicks) buffer, who, D, (phys_clicks) mm_in.m1_p1, (phys_clicks) mm_in.m1_i1);
    return count;
```

Struktura otrzymanej w buforze informacji powinna być następująca:

```
rozmiar1, adres1, rozmiar2, adres2, ..., 0
```

gdzie kolejne pary rozmiar, adres odpowiadają informacjom o kolejnych elementach listy wolnych bloków. Rozmiar 0 oznacza ostatni element listy. Elementy rozmiar i adres mają typ danych *unsigned int* (na poziomie modułu MM synonim tego typu o nazwie *phys clicks*).

Funkcja *do_hole_map* ma zwracać przesłaną liczbę par rozmiar, adres. Należy zabezpieczyć się przed przepełnieniem zadanego jako argument wywołania bufora i wypełnić go tylko liczbą par mieszczących się w buforze dbając o zakończenie listy pozycją rozmiar=0.

Funkcja do worst fit

Zdefiniowanie zmiennej globalnej is worst fit w pliku src/mm/alloc.c

```
PRIVATE int is_worst_fit = 0;

PUBLIC int do_worst_fit()
{
    int w = mm_in.ml_i1;
    if (w == 0)
        is_worst_fit = 0;
    else if (w == 1)
        is_worst_fit = 1;

    return 0;
}
```

Funkcja ma za zadanie zamianę algorytmu zarządzania pamięcią z worst fit na first fit, w zależności od tego jaka jest wartość zmiennej globalnej is worst fit.

Zmieniona funkcja alloc mem

Funkcja ta jest odpowiedzialna za przydzielenie żądanej ilości pamięci (w jednostkach tzw. *clicks*, czyli minimalnych jednostek pamięci) z listy wolnych fragmentów.

Jeśli aktywowany jest algorytm worst_fit (is_worst_fit jest ustawione na jeden), funkcja alloc_mem wywołuje funkcję find_biggest_hole, aby znaleźć największy dostępny fragment, który pomieści żądaną ilość pamięci. Jeśli taki fragment zostanie znaleziony, jest on "przycinany" (jego początek zostaje przesunięty, a jego długość zmniejsza się o rozmiar przydzielonej pamięci). Jeśli fragment jest już w pełni wykorzystany, zostaje usunięty z listy wolnych fragmentów. Proces powtarza się do momentu, gdy uda się znaleźć odpowiedni fragment lub wyczerpie się dostępna pamięć. W przypadku braku wystarczającej ilości pamięci, funkcja próbuje "wymienić" inne procesy do przestrzeni swap (używając funkcji swap_out).

W przeciwnym wypadku (is_worst_fit jest ustawione na zero) aktywowany jest standardowy algorytm first fit.

Zmieniony kod funkcji alloc mem

```
PUBLIC phys clicks alloc mem(clicks)
phys_clicks clicks;
                    /* amount of memory requested */
/* Allocate a block of memory from the free list using first fit. The block
* consists of a sequence of contiguous bytes, whose length in clicks is
 * given by 'clicks'. A pointer to the block is returned. The block is
 * always on a click boundary. This procedure is called when memory is
 * needed for FORK or EXEC. Swap other processes out if needed.
 register struct hole *hp, *prev ptr, *prev biggest hole;
  struct hole * worst hole = NIL HOLE;
  phys clicks old base;
  if (!is worst fit) {
   do {
     hp = hole head;
     while (hp != NIL HOLE && hp->h base < swap base) {
         if (hp->h len >= clicks) {
           /* We found a hole that is big enough. Use it. */
           old_base = hp->h_base; /* remember where it started */
           hp->h_base += clicks; /* bite a piece off */
           hp->h len -= clicks; /* ditto */
           /* Delete the hole if used up completely. */
           if (hp->h len == 0) del slot(prev ptr, hp);
           /* Return the start address of the acquired block. */
           return(old base);
         prev_ptr = hp;
         hp = hp->h next;
    else {
   do {
       /* worst-fit allocation */
       worst hole = find biggest hole(clicks, &prev biggest hole);
       if (worst hole != NIL HOLE) {
           /* use the biggest suitable hole */
           old base = worst hole->h base;
           worst hole->h base += clicks;
           worst hole->h len -= clicks;
           /* remove hole if completely used up */
           if (worst hole->h len == 0) del slot(prev biggest hole, worst hole);
           return old base;
   } while(swap out());
 return (NO_MEM);
```

Funkcja pomocnicza znajdująca największą dziurę find biggest hole

Funkcja ta służy do znalezienia największego dostępnego fragmentu pamięci, który jest wystarczająco duży, by pomieścić żądany rozmiar pamięci. W pętli przechodzi przez listę wolnych fragmentów pamięci (reprezentowanych przez struktury hole), porównując długość każdego fragmentu z wymaganym rozmiarem. Jeśli fragment jest wystarczająco duży i większy niż dotychczas znaleziony największy, zostaje zapisany jako najlepszy kandydat. Zwraca wskaźnik do największego fragmentu, który spełnia wymagania, a także wskazuje na poprzedni fragment (jeśli taki istnieje), co jest przydatne do dalszego usuwania fragmentu z listy, gdy zostanie w pełni przydzielony

Skrypt do testowania działania funkcji systemowych HOLE_MAP oraz WORST_FIT

```
#!/bin/sh
# skrypt do testowania działania funkcji systemowych
# HOLE_MAP oraz WORST_FIT
cc -o t t.c
cc -o w w.c
cc -o x x.c
chmem = 8000 x
echo "-[ std ]-----
./w 0
for i in 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10
do
    ./x 10 &
   sleep 1
done
for i in 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10
do
   sleep 1
done
echo "-[ worst ]-----
for i in 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10
   ./x 10 &
   ./t
   sleep 1
done
for i in 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10
do
   sleep 1
echo "-[ std ]---
./w 0
```

Pliki w.c, x.c oraz t.c

x.c – program służący do wywołania funkcji sleep

```
finclude <stdlib.h>
finclude <unistd.h>

int
main( int argc, char *argv[] )
{
   if( argc < 2 )
       return 1;
   sleep( atoi( argv[1] ) );
   return 0;
}</pre>
```

t.c – program wyświetlający liczbę i rozmiary wolnych bloków

```
/* t.c - polecenie t wyswietla liczbe i rozmiary blokow wolnych */
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>
#include <lib.h>
PUBLIC int hole_map( void *buffer, size_t nbytes)
    /* ... _syscall(..HOLE_MAP..) ... */
   message m;
   m.m1_p1 = buffer;
   m.m1_i1 = nbytes;
   return _syscall (MM, HOLE_MAP, &m);
int
main ( void )
        unsigned int b[1024];
unsigned int *p, a, 1;
        int
               res;
        res = hole_map( b, sizeof( b ) );
        printf( "[%d]\t", res );
        p = b;
        while( *p )
                 1 = *p++;
                a = *p++; /* tu niewykorzystywane */
printf( "%d\t", 1 );
        printf( "\n" );
        return 0;
```

w.c - program przełączający algorytmy zarządzania pamięcią

```
/* w.c - polecenie w przyjmuje jako argument 1 albo 0 */
/* wlaczajac/wylaczajac algorytm worst fit w systemie Minix */
#include <stdlib.h>
#include <lib.h>

PUBLIC int worst_fit( int w )
{
    /* ... _syscall(..WORST_FIT..) ... */
    message m;
    m.m1_i1 = w;
    return _syscall(MM, WORST_FIT, &m);
}
int main( int argc, char *argv[] )
{
    if( argc < 2 )
        return 1;
    worst_fit( atoi( argv[1] ) );
    return 0;
}</pre>
```

Wynik działania skryptu

```
x: Stack+malloc area changed from 131072 to 8000 bytes.
-[ std ]-----
[8] 5
     6 38 46 62 28 62 128501
[7] 5 6 29 46 62 28 128563
[7] 5 6 20 46 62 28 128563
[7] 5 6 11 46 62 28 128563
[7] 5 6 2 46 62 28 128563
[7] 5 6 2 37 62 28 128563
[7] 5 6 2 28 62 28 128563
[7] 5 6 2 19 62 28 128563
[7] 5 6 2 10 62 28 128563
[7] 5 6 2 1 62 28 128563
[7] 5 15 2 1 62 28 128563
[8] 5 15 9 2 1 62 28 128563
[8] 5 15 18 2 1 62 28 128563
[8] 5 15 27 2 1 62 28 128563
[7] 5 15 38 1 62 28 128563
[8] 5 15 38 9 1 62 28 128563
     15 38 18 1 62 28 128563
15 38 27 1 62 28 128563
15 38 36 1 62 28 128563
[8] 5
[8] 5
[8] 5
     17 38 46 62 28 128563
[7] 5
-[ worst ]------
[9] 5 17 38 46 62 28 62 62 128428
         17 38 46 62 28
[10]
      5
                         62 62 62 128357
      5 17 38 46 62 28 62 62 62 62 128286
[11]
     5 17 38 46 62 28 62 62 62 62 62 128215
[12]
     5 17 38 46 62 28 62 62 62 62 62 62 128144
[13]
     5 17 38 46 62 28 62 62 62 62 62 62 62 128073
[14]
     5 17 38 46 62 28 62 62 62 62 62 62 62 62 128002
[15]
     5 17 38 46 62 28 62 62 62 62 62 62 62 62 62 127931
[16]
     5 17 38 46 62 28 62 62 62 62 62 62 62 62 62 62 127860
[17]
[18]
     5 17 38 46 62 28 62 62 62 62 62 62 62 62 62 62 62 62 127789
[18]
     5 17 38 46 62 28 62 71 62 62 62 62 62 62 62 62 62 127789
[17]
     5 17 38 46 62 28 62 142 62 62 62 62 62 62 62 62 127789
[16]
     5 17 38 46 62 28 62 213 62 62 62 62 62 62 62 127789
[15]
     5 17 38 46 62 28 62 284 62 62 62 62 62 62 127789
[14]
     5 17 38 46 62 28 62 355 62 62 62 62 62 127789
[13]
     5 17 38 46 62 28 62 426 62 62 62 62 127789
     5 17 38 46 62 28 62 497 62 62 62 127789
[12]
[111
     5 17 38 46 62 28 62 568 62 62 127789
[10]
     5 17 38 46 62 28 62 639 62 127789
     17 38 46 62 28 62 128501
[8] 5
```

Algorytm first fit działa szybciej, ale powoduje większe rozdrobnienie pamięci, co utrudnia obsługę dużych procesów w dalszej części testów. Algorytm worst fit natomiast lepiej radzi sobie z utrzymaniem dużych bloków pamięci, co czyni go bardziej wydajnym w systemach wymagających obsługi dużych procesów.

Wartości końcowe sumy wolnej pamięci wskazują, że oba algorytmy przydzielają pamięć zgodnie z oczekiwaniami, jednak strategia przydziału znacząco wpływa na układ i dostępność wolnych bloków.

Wyniki skryptu pokazują różnice w efektywności i działaniu obu algorytmów. Worst fit jest bardziej efektywny w ograniczaniu fragmentacji i lepiej przygotowuje system na przyszłe, bardziej wymagające alokacje, podczas gdy first fit jest bardziej odpowiedni w sytuacjach wymagających szybkiego przydziału pamięci dla mniejszych procesów.