

Université de Yaoundé 1
Master 1 – Option : Systèmes et Réseaux
INF 4097 : Conception des Systèmes d'Exploitation

Projet XV6 : Conceptionn d'un système d'exploitation

Extensions du noyau xv6-riscv
Gestion de la mémoire et ordonnancement

LANGOUL FADILA MARIAMA MOUNIRA 21T2528

Sous la supervision de Dr Adamou Hamza
Année académique 2025-2026

Table des matières

0.1	Spécification	2
0.2	Modifications apportées au noyau	2
0.3	Structure <code>vmstats</code> (<code>kernel/vmstats.h</code>)	2
0.4	Comptage des pages physiques (<code>kernel/kalloc.c</code>)	2
0.5	Implémentation noyau (<code>kernel/vm.c</code>)	2
0.6	Appel système (<code>kernel/sysproc.c</code>)	3
0.7	Programme utilisateur de test	3
0.8	Captures et logs réels	3
1	Option 2 : Lottery Scheduler	4
1.1	Spécification	4
1.2	Modifications apportées au noyau	4
1.3	Extension de <code>struct proc</code>	4
1.4	Appel système <code>settickets</code>	4
1.5	Nouvel algorithme du scheduler	4
1.6	Programme utilisateur de test	5
1.6.1	Rôle de <code>cpuburn</code>	5
1.7	Captures et logs réels	5
2	Option 3 : Lazy Allocation	6
2.1	Spécification	6
2.2	Modifications apportées au noyau	6
2.2.1	Modification de <code>sys_sbrk</code>	6
2.2.2	Gestion du défaut de page	6
2.3	Programme utilisateur de test	6
2.4	Captures et logs réels	6
2.5	Conclusion	6

Option 1 : Appel système `getvmstats`

0.1 Spécification

Par défaut, xv6 ne fournit aucun mécanisme permettant à un programme utilisateur d'observer l'état de la mémoire du système ou de son propre processus.

L'objectif de l'appel système `getvmstats()` est de fournir une interface simple permettant à un processus utilisateur de récupérer des statistiques mémoire calculées dans le noyau, sans modifier la politique de gestion mémoire existante.

Les informations retournées sont :

- le nombre de pages physiques allouées ;
- le nombre de pages physiques libres ;
- le nombre de défauts de page du processus courant ;
- la taille du heap utilisateur ;
- une métrique personnelle.

L'appel système copie ces informations depuis le noyau vers l'espace utilisateur à l'aide d'une structure dédiée.

0.2 Modifications apportées au noyau

0.3 Structure `vmstats` (`kernel/vmstats.h`)

```
struct vmstats {  
    int pages_allocated;  
    int pages_free;  
    int page_faults;  
    uint64 heap_size;  
    int mymetric;  
};
```

0.4 Comptage des pages physiques (`kernel/kalloc.c`)

```
int freepages;  
int allocatedpages;
```

Ces compteurs sont mis à jour lors de chaque allocation et libération de page physique.

0.5 Implémentation noyau (`kernel/vm.c`)

```
void getvmstats(struct vmstats *stats) {  
    struct proc *p = myproc();  
    stats->pages_allocated = allocatedpages;  
    stats->pages_free = freepages;  
    stats->page_faults = p->page_faults;  
    stats->heap_size = p->sz;  
    stats->mymetric = allocatedpages % 10;  
}
```

0.6 Appel système (kernel/sysproc.c)

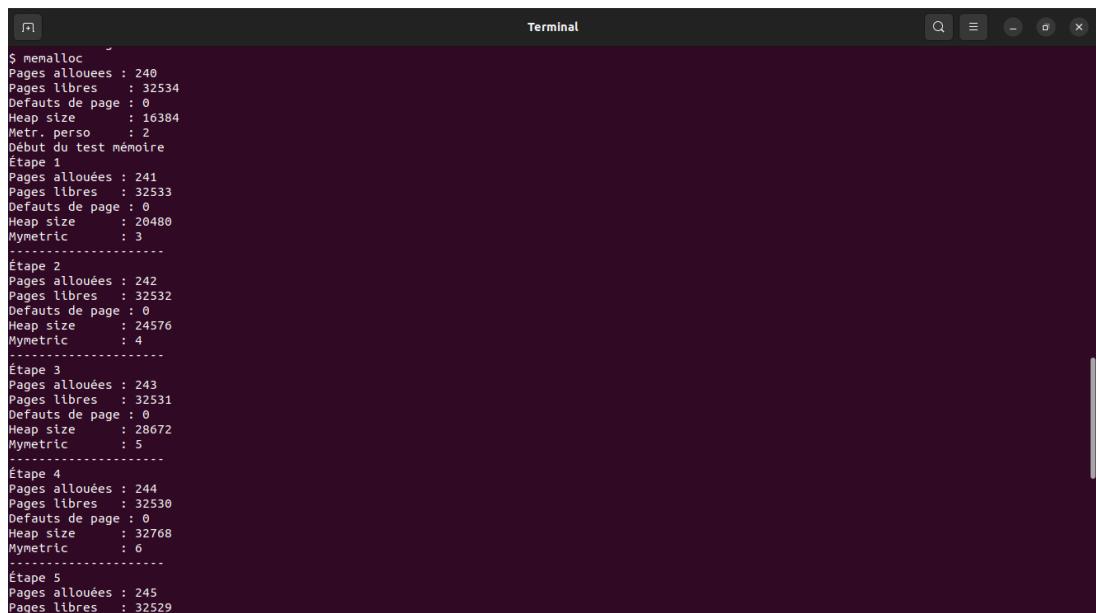
```
uint64 sys_getvmstats(void) {
    uint64 addr;
    argaddr(0, &addr);
    struct vmstats stats;
    getvmstats(&stats);
    if(copyout(myproc()->pagetable, addr,
               (char *)&stats, sizeof(stats)) < 0)
        return -1;
    return 0;
}
```

0.7 Programme utilisateur de test

Le programme utilisateur appelle `getvmstats()` avant et après plusieurs appels à `sbrk` afin d'observer l'évolution des statistiques mémoire.

```
struct vmstats s;
getvmstats(&s);
printf("Pages allouées : %d\n", s.pages_allocated);
```

0.8 Captures et logs réels



The screenshot shows a terminal window with the title "Terminal". The window displays the output of the command `$ memalloc`. The output is a series of memory statistics grouped by step (Étape 1, Étape 2, Étape 3, Étape 4, Étape 5). Each step shows the following metrics:

Métrique	Valeur (Étape 1)	Valeur (Étape 2)	Valeur (Étape 3)	Valeur (Étape 4)	Valeur (Étape 5)
Pages allouées	240	241	243	244	245
Pages libres	32534	32533	32531	32530	32529
Défauts de page	0	0	0	0	0
Heap size	16384	20480	24576	32768	32768
Métr. perso	2	3	4	5	6
Début du test mémoire					

FIGURE 1 – Statistiques mémoire avant et après plusieurs allocations `sbrk()`

Chapitre 1

Option 2 : Lottery Scheduler

1.1 Spécification

L'ordonnanceur par défaut de xv6 repose sur une politique de type round-robin, dans laquelle tous les processus ont la même priorité.

Le Lottery Scheduler est un ordonnanceur probabiliste où chaque processus possède un nombre de tickets. À chaque décision d'ordonnancement, un tirage aléatoire désigne le processus gagnant.

La probabilité d'être sélectionné est proportionnelle au nombre de tickets détenus, ce qui permet de contrôler la part CPU attribuée à chaque processus.

1.2 Modifications apportées au noyau

1.3 Extension de struct proc

```
int tickets;
uint64 runtime;
```

1.4 Appel système settickets

```
uint64 sys_settickets(void) {
    int n;
    argint(0, &n);
    if(n < 1) n = 1;
    myproc()->tickets = n;
    return 0;
}
```

1.5 Nouvel algorithme du scheduler

Le scheduler calcule la somme des tickets des processus RUNNABLE, effectue un tirage aléatoire, puis sélectionne le processus gagnant.

À chaque sélection, le compteur `runtime` du processus est incrémenté.

```

t user/kill user/_ln user/_ls user/_mkdir user/_rm user/_sh user/_stressfs user
/_usertests user/_grind user/_wc user/_zombie user/_logstress user/_forphan user
/_dorphan user/_memalloc user/_cpuburn user/_lotterytest
nmeta 47 (boot, super, log blocks 31, inode blocks 13, bitmap blocks 1) blocks 1
953 total 2000
balloons: first 1024 blocks have been allocated
balloons: write bitmap block at sector 46
qemu-system-riscv64 -machine virt -bios none -kernel kernel/kernel -m 128M -smp
3 -nographic -global virtio-mmio.force-legacy=false -drive file=fs.img,if=none,f
ormat=raw,id=x0 -device virtio-blk-device,drive=x0,bus=virtio-mmio-bus.0

xv6 kernel is booting

hart 2 starting
hart 1 starting
init: starting sh
$ lotterytest
Lottery scheduler test
[lottery] pid=4 tickets=10 runtime=2264
[lottery] pid=5 tickets=5 runtime=2281
[lottery] pid=6 tickets=40 runtime=2280
Test finished
[lottery] pid=3 tickets=1 runtime=0
$ 

```

FIGURE 1.1 – Sortie de lotterytest montrant la répartition CPU

1.6 Programme utilisateur de test

Le programme `lotterytest` crée trois processus CPU-bound, leur attribue des nombres de tickets différents et affiche le nombre de fois où chacun est sélectionné.

```

int main(void){
    int pids[3];
    int tickets[3] = {10, 5, 40};
    printf("Lottery\u00a5scheduler\u00a5test\n");
    for(int i = 0; i < 3; i++){
        pids[i] = fork();
        if(pids[i] == 0){
            run(tickets[i]);
        }
    }
    // le parent attend les enfants
    for(int i = 0; i < 3; i++){
        wait(0);
    }
    printf("Test\u00a5finished\n");
    exit(0);
}

```

1.6.1 Rôle de `cpuburn`

`cpuburn` est une boucle infinie de calcul permettant de maintenir le processus en état `RUNNABLE` pendant 30s, afin d'exposer uniquement le comportement de l'ordonnanceur.

```

int main(void){
    uint64 start = uptime();
    volatile uint64 i = 0;
    while(uptime() - start < 3000){ // ~30 secondes
        i++; // calcul pur
    }
    exit(0);
}

```

1.7 Captures et logs réels

Chapitre 2

Option 3 : Lazy Allocation

2.1 Spécification

Dans xv6, l'appel système `sbrk(n)` alloue immédiatement les pages physiques correspondant à l'extension demandée.

La Lazy Allocation consiste à différer l'allocation physique des pages jusqu'au premier accès mémoire, qui déclenche alors un défaut de page.

Cette approche permet d'optimiser l'utilisation de la mémoire physique et de rendre observable le mécanisme de défaut de page.

2.2 Modifications apportées au noyau

2.2.1 Modification de `sys_sbrk`

```
myproc() ->sz += n;
```

2.2.2 Gestion du défaut de page

Lorsqu'un accès à une page non mappée se produit, le noyau :

- alloue une page physique ;
- initialise la page à zéro ;
- met à jour la table de pages ;
- incrémente le compteur de défauts de page.

2.3 Programme utilisateur de test

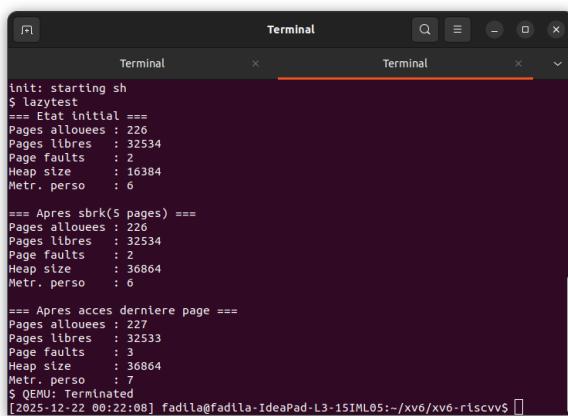
Le programme de test appelle `sbrk(PGSIZE)` puis accède à la page afin de provoquer explicitement un défaut de page.

2.4 Captures et logs réels

2.5 Conclusion

Ces trois extensions illustrent des mécanismes fondamentaux des systèmes d'exploitation modernes : observation du noyau, ordonnancement probabiliste et gestion différée de la mémoire.

Elles transforment xv6 en un environnement expérimental permettant d'analyser concrètement les décisions prises par le noyau.



```
init: starting sh
$ lazytest
*** Etat initial ***
Pages allouees : 226
Pages libres   : 32534
Page faults    : 2
Heap size      : 16384
Metr. perso   : 6

*** Apres sbrk(5 pages) ***
Pages allouees : 226
Pages libres   : 32534
Page faults    : 2
Heap size      : 36864
Metr. perso   : 6

*** Apres acces derniere page ***
Pages allouees : 227
Pages libres   : 32533
Page faults    : 3
Heap size      : 36864
Metr. perso   : 7
$ QEMU: Terminated
[2025-12-22 00:22:08] fadila@fadila-IdeaPad-L3-15IML05:~/xv6/xv6-r1scvv$
```

FIGURE 2.1 – défaut de page observé