

هنگام اجرا شدن سیستم عامل تابع main اجرا می‌شود و در طی اجرای یک سری تابع بعضی از بخش‌های اولیه سیستم عامل initialize می‌باشد. با اجرا شدن تابع userinit اولین user process سیستم عامل را ایجاد می‌کند.

```
9 // start() jumps here in supervisor mode on all CPUs.
10 void
11 main()
12 {
13     if(cpuid() == 0){
14         consoleinit();
15         printfinit();
16         printf("\n");
17         printf("xv6 kernel is booting\n");
18         printf("\n");
19         kinit();           // physical page allocator
20         kvminit();         // create kernel page table
21         kvminithart();     // turn on paging
22         procinit();        // process table
23         trapinit();        // trap vectors
24         trapinithart();    // install kernel trap vector
25         plicinit();        // set up interrupt controller
26         plicinithart();    // ask PLIC for device interrupts
27         binit();           // buffer cache
28         iinit();           // inode table
29         fileinit();        // file table
30         virtio_disk_init(); // emulated hard disk
31         userinit();        // first user process
32         __sync_synchronize();
33         started = 1;
```

```

// Set up first user process.
void
userinit(void)
{
    struct proc *p;

    p = allocproc();
    initproc = p;

    // allocate one user page and copy initcode's instructions
    // and data into it.
    uvmfirst(p->pagetable, initcode, sizeof(initcode));
    p->sz = PGSIZE;

    // prepare for the very first "return" from kernel to user.
    p->trapframe->epc = 0;          // user program counter
    p->trapframe->sp = PGSIZE;      // user stack pointer

    safestrcpy(p->name, "initcode", sizeof(p->name));
    p->cwd = namei("/");

    p->state = RUNNABLE;

    release(&p->lock);
}

```

همانطور که در کد `userinit` دیده می‌شود یک `struct` از نوع `proc` وجود دارد که اطلاعات مربوط به یک `process` در آن ذخیره می‌شود. ابتدا تابع `allocproc` در جدول `process` ها به دنبال یک `process` `unused` یا استفاده نشده می‌گردد در صورت پیدا کردن یک سری عملیات‌های اولیه مثل تعیین کردن `pid` یا تغییر `state` به حالت `USED` و غیره را انجام داده و اشاره گر به این `process` را برمی‌گرداند. اگر این عمل ناموفق باشد و هیچ `process` با `state` `UNUSED` پیدا نکند تابع 0 برمی‌گرداند.

```

235     struct proc *p;
236
237     p = allocproc();
238     initproc = p;
239

```

```

105 // Look in the process table for an UNUSED proc.
106 // If found, initialize state required to run in the kernel,
107 // and return with p->lock held.
108 // If there are no free procs, or a memory allocation fails, return 0.
    You, last week | 1 author (You)
109 static struct proc*
110 allocproc(void)
111 {
112     struct proc *p;
113
114     for(p = proc; p < &proc[NPROC]; p++) {
115         acquire(&p->lock);
116         if(p->state == UNUSED) {
117             goto found;
118         } else {
119             release(&p->lock);
120         }
121     }
122     return 0;

```

در مرحله بعد تابع `uvmfirst` اجرا می‌شود در این مرحله ابتدا یک `page table` ایجاد شده و کدهای اولیه یا همان `initcode` که در واقع `instruction` های اولیه هستند در آن ریخته می‌شود.

```

// allocate one user page and copy initcode's instructions
// and data into it.
uvmfirst(p->pagetable, initcode, sizeof(initcode));
p->sz = PGSIZE;

```

```

207 // Load the user initcode into address 0 of pagetable,
208 // for the very first process.
209 // sz must be less than a page.
210 void
211 uvmfirst(pagetable_t pagetable, uchar *src, uint sz)
212 {
213     char *mem;
214
215     if(sz >= PGSIZE)
216         panic("uvmfirst: more than a page");
217     mem = kalloc();
218     memset(mem, 0, PGSIZE);
219     mappages(pagetable, 0, PGSIZE, (uint64)mem, PTE_W|PTE_R|PTE_X|PTE_U);
220     memmove(mem, src, sz);
221 }

```

در مراحل انتهایی یک سری عملیات‌ها مثل مقداردهی به `program counter` و `stack pointer` تعیین نام و `working directory` پردازش و همچنین تغییر وضعیت پردازش به `RUNNABLE` اتفاق می‌افتد در انتها هم قفل پردازش که در تابع `allocproc` انجام شده بود باز می‌شود.

```

245 // prepare for the very first "return" from kernel to user.
246 p->trapframe->epc = 0; // user program counter
247 p->trapframe->sp = PGSIZE; // user stack pointer
248
249 safestrcpy(p->name, "initcode", sizeof(p->name));
250 p->cwd = namei("/");
251
252 p->state = RUNNABLE;
253
254 release(&p->lock);

```

بخش دوم:

چون تابع `kfreemem` را در ابتدای بوت شدن سیستم عامل صدا می‌زنیم مقدار فضای آزاد بسیار نزدیک به میزان کل فضای مموری است.

```

SUMMARY
xv6 kernel is booting

OUTLINE
xv6 free memory: 134078464
Headings you add to the document will
hart 2 starting
hart 1 starting
init: starting sh
$ kfreemem
Free memory: 133382144
Total memory: 134217728
$ 

```

هنگام کامپایل شدن سیستم عامل اسکریپت `perl` به `usys.pl` اجرا می‌شود و فایل `usys.S` یک فایل اسمبلی است که شامل فراخوانی سیستمی مورد نظر ما است.

```

108 .global kfreemem
109 kfreemem:
110     li a7, SYS_kfreemem
111     ecall
112     ret

```

هنگام اجرای تابع syscall مقدار a7 فراخوانی شده و عدد مربوط به system call مورد نظر به دست می‌آید و تابع مربوط به آن فراخوانی می‌شود.

```
void
syscall(void)
{
    int num;
    struct proc *p = myproc();

    num = p->trapframe->a7;
    if(num > 0 && num < NELEM(syscalls) && syscalls[num]) {
        // Use num to lookup the system call function for num, call it,
        // and store its return value in p->trapframe->a0
        p->trapframe->a0 = syscalls[num]();
    } else {
        printf("%d %s: unknown sys call %d\n",
            p->pid, p->name, num);
        p->trapframe->a0 = -1;
    }
}
```