ياسمن گودرزى 9931100 گزارش پروژه: فايل main.c

اولین متد این فایل که consoleinit است و برای مقداردهی اولیه سخت افزار استفاده میشود دومین متد این فایل که printfinit است میرود لاک pr را 1 قرار میدهد

```
void
printfinit(void)
{
  initlock(&pr.lock, "pr");
  pr.locking = 1;
}
```

سپس متد kinit اجرا میشود در این متد ابتدا لاک استراکت kmem باز میشود و سپس متد kinit سپس متد ابتدا لاک استفاده از همیشود در این متد به تعداد PGSIZE متد kfree صدا زده میشود که در متد phit با استفاده از memset حافظه در مموری گرفته میشود

```
void
kinit()
{
    initlock(&kmem.lock, "kmem");
    freerange(end, pa_end: (void*)PHYSTOP);
}

void
freerange(void *pa_start, void *pa_end)
{
    char *p;
    p = (char*)PGROUNDUP( sz: (uint64)pa_start);
    for(; p + PGSIZE <= (char*)pa_end; p += PGSIZE)
        kfree(p);
}

// Free the page of physical memory pointed at by pa,
// which normally should have been returned by a
// call to kalloc(). (The exception is when
// initializing the allocator; see kinit above.)</pre>
```

```
// Free the page of physical memory pointed at by pa,
// which normally should have been returned by a
// call to kalloc(). (The exception is when
// initializing the allocator; see kinit above.)
void

kfree(void *pa)
{
    struct run *r;

    if(([uint64)pa % PGSIZE) != 0 || (char*)pa < end || (uint64)pa >= PHYSTOP)
        panic("kfree");

    // Fill with junk to catch dangling refs.
    memset(pa, 1, PGSIZE);

    r = (struct run*)pa;

    acquire(&kmem.lock);
    r->next = kmem.freelist;
    kmem.freelist = r;
    release(&kmem.lock);
}
```

متد kvminit یک جدول صفحه هسته را با استفاده از kvmma ایجاد کند.kvmmak ابتدا یک صفحه از حافظه فیزیکی را برای نگهداری صفحه اصلی صفحه جدول اختصاص می دهد. سپس kvmmap را فراخوانی می کند تا ترجمه های هسته را نصب کند

```
kvmmake(void)
{
   pagetable_t kpgtbl;

kpgtbl = (pagetable_t) kalloc();
   memset(kpgtbl, 0, PGSIZE);

// uart registers
kvmmap(kpgtbl, UARTO, UARTO, PGSIZE, perm: PTE_R | PTE_W);

// virtio mmio disk interface
kvmmap(kpgtbl, VIRTIOO, VIRTIOO, PGSIZE, perm: PTE_R | PTE_W);

// PLIC
kvmmap(kpgtbl, PLIC, PLIC, sz 0x400000, perm: PTE_R | PTE_W);

// map kernel text executable and read-only.
kvmmap(kpgtbl, KERNBASE, KERNBASE, sz (uint64)etext-KERNBASE, perm: PTE_R | PTE_X);

// map kernel data and the physical RAM we'll make use of.
kvmmap(kpgtbl, (uint64)etext, (uint64)etext, sz PHYSTOP-(uint64)etext, perm: PTE_R | PTE_W);

// map the trampoline for trap entry/exit to
// the highest virtual address in the kernel.
kvmmap(kpgtbl, va: TRAMPOLINE, (uint64)trampoline, PGSIZE, perm: PTE_R | PTE_X);
```

kvminithart برای نصب page table هسته سیستم عامل است . آدرس فیزیکی صفحه اصلی جدول را در satp می نویسد.

procinit جدول مربوط به هر پراسه را مقدار دهی میکند procinit

```
// initialize the proc table.
void
procinit(void)
{
   struct proc *p;

   initlock(&pid_lock, "nextpid");
   initlock(&wait_lock, "wait_lock");
   for(p = proc; p < &proc[NPROC]; p++) {
      initlock(&p->lock, "proc");
      p->state = UNUSED;
      p->kstack = KSTACK( p: (int) (p - proc));
   }
}
```

trapinit میاد یک vectors از حالت های trap ما مقدار دهی میکند

trapinithart را برای هسته نصب و درست میکند

install kernel trap vector

تابع binit حافظه نهان یا کش بافر را که یک doubly-linked list در آرایه استاتیک binit حافظه نهان یا کش می کند.

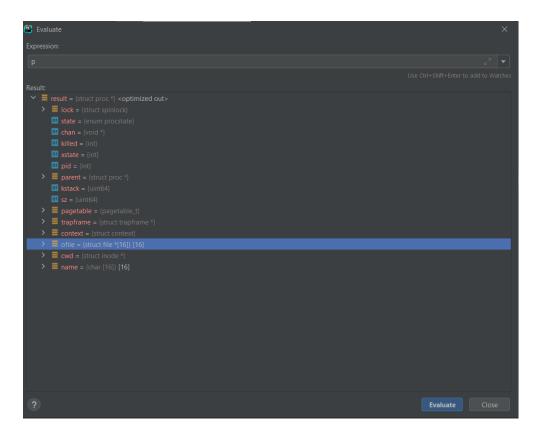
متدfileinit میرود لاک pr را مقدار دهی اولیه میکند

```
void
fileinit(void)
{
   initlock(&ftable.lock, "ftable");
}
```

virtio_disk_init شبیه سازی از دیسک درست میکند

_sync_synchronize یک مانع حافظه است و به کامپایلر و CPU میگویدsync_synchronize را مجدداً لود یا ذخیره نکنند

این متد یک پردازه را میسازد و ان را اماده اجرا میکند در خط اول ما یک استراک از پردازه که شامل اطلاعات عکس زیر است میسازیم



سپس متد allocproc را صدا میزنیم که در این متد میره سراغ پردازه های که UNUSED هستند را پیدا میکند و اگر پیدا شدن انها را در حالت اجرا برای هسته در میاورد متد allocpid یک pid جدید ست میکند

سپس بادوتا if بعدی به ترتیب یک trap frame و بعد یک (page table) برای پراسه درست میکنیم و بعد به اندازه این اطلاعات در مموری با memset حافظه ذخیره میکنیم

```
if((p->trapframe = (struct trapframe *)kalloc()) == 0){
    freeproc(p);
    release(&p->lock);
    return 0;
}

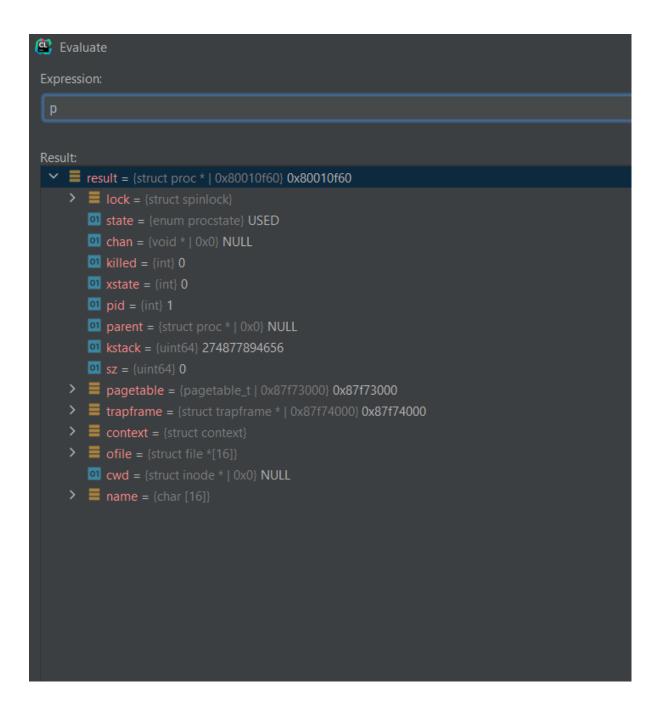
// An empty user page table.
p->pagetable = proc_pagetable(p);
if(p->pagetable == 0){
    freeproc(p);
    release(&p->lock);
    return 0;
}

// Set up new context to start executing at forkret,
// which returns to user space.
memset(&p->context, 0, sizeof(p->context));
p->context.ra = (uint64)forkret;
p->context.sp = p->kstack + PGSIZE;

return p;
}
```

اگه پردازه از قبل page table یا trap frame داشته باشد با متد freeproc مقدار انها را بای دیفالت میکنیم

```
s∰atic void
freeproc(struct proc *p)
 if(p->trapframe)
   kfree((void*)p->trapframe);
  p->trapframe = 0;
 if(p->pagetable)
    proc_freepagetable(p->pagetable, p->sz);
  p->pagetable = 0;
  p - name[0] = 0;
  p->killed = 0;
  p->xstate = 0;
```





Evaluate

Expression:



Result:

- > | lock = {struct spinlock}
 - state = {enum procstate} RUNNABLE
 - on chan = {void * | 0x0} NULL
 - 01 killed = {int} 0
 - on xstate = {int} 0
 - on pid = {int} 1
 - parent = {struct proc * | 0x0} NULL
 - olumber | wint64 | 274877894656 | wint64 | 274877894656 |
 - on sz = {uint64} 4096
- > = pagetable = {pagetable_t | 0x87f73000} 0x87f73000
- > **trapframe** = {struct trapframe * | 0x87f74000} **0x87f74000**
- > = context = {struct context}
- > = ofile = {struct file *[16]}
- > = cwd = {struct inode * | 0x8001f070} 0x8001f070
- > = name = {char [16]}

```
scheduler(void)
  struct proc *p;
  struct cpu *c = mycpu();
  c->proc = 0;
  for(;;){
    intr_on();
    for(p = proc; p < &proc[NPROC]; p++) {</pre>
      acquire(&p->lock);
      if(p->state == RUNNABLE) {
        // before jumping back to us.
        c->proc = p;
        swtch(&c->context, &p->context);
      release(&p->lock);
```

برای درست کردن یک سیستم کال ابتدا باید فایل syscall.h را عوض کنیم به صورت زیر

```
usertest.c × syscall.h × proc.c ×
                                     \# proc.h \times \# usys.d \times \# usys.pl \times \# kalloc.c \times
                                                                                   auser.h
       #define SYS_pipe
       #define SYS_kill
       #define SYS_exec
       #define SYS_fstat
       #define SYS_chdir 9
                 Declared in: syscall.h
       #define
                 Definition:
       #define SYS_write 16
       #define SYS_mknod 17
       #define SYS_unlink 18
       #define SYS_link
       #define SYS_mkdir 20
       #define SYS_used_mem 23
24
       #define SYS_kfreemem_for_xv6 24
```

سپس در فایل sysproc.c متد هامون رو تعریف میکنیم

```
## usertestc X ## syscall.h X ## sysprocc X ## procch X ## usys.d X ## kalloc.c X ## k
```

در فایل proc.c متد مربوط با پراسه ها رو که میرود کل حافظه اشغال شده توسط پراسه رو جمع میکند مینویسیم و در فایل kalloc.c مریم و با استفاده از kmem.freelist مقدار فضای خالی سیستم را به دست می اوریم

```
syscall.h × sysproc.c ×

uint64

struct proc *p;
    uint64 size_used_memory = 0;
    uint64 size_proce = 0;
    for(p = proc; p < &proc[NPROC]; p++){
        size_proce=p->sz;
        size_used_memory = size_used_memory + size_proce;
}

return size_used_memory;
}
```

```
And C

An
```

حالا باید سیستم کال هامون رو در فایل syscall.c تعریف کنیم تا قابل استفاده باشند

```
= sysproc.c \times = proc.c \times = proc.h \times
                                                          🖆 usys.d 🗡
                                                                     🛔 usys.pl 🗡
          🛗 syscall.h 🗵
                                                                                alloc.c
        argaddr(n, &addr);
        return fetchstr(addr, buf, max);
  = extern uint64 sys_exit(void);
      extern uint64 sys_wait(void);
      extern uint64 sys_pipe(void);
      extern uint64 sys_read(void);
  s extern uint64 sys_kill(void);
      extern uint64 sys_exec(void);
      extern uint64 sys_fstat(void);
      extern uint64 sys_chdir(void);
      extern uint64 sys_dup(void);
    extern uint64 sys_getpid(void);
    extern uint64 sys_sbrk(void);
    extern uint64 sys_sleep(void);
      extern uint64 sys_uptime(void);
      extern uint64 sys_open(void);
      extern uint64 sys_write(void);
      extern uint64 sys_mknod(void);
      extern uint64 sys_unlink(void);
      extern uint64 sys_link(void);
      extern uint64 sys_mkdir(void);
      extern uint64 sys_close(void);
      extern uint64 sys_used_mem(void);
      extern uint64 sys_kfreemem_for_xv6(void);
🖺 usertest.c × 🛔 syscall.h × 📇 sysproc.c × 📇 proc.c × 🛔 proc.h × 🚦 usys.d × 🚦 usys.pl × 📇 kalloc.c × 👛 syscall.c ×
```

برای انکه توابع sys_kfreemem_for_xv6 , sys_used_mem بتوان استفاده کرد و بشه شناخت باید داخل فایل defs.h نیز اینها تعریف شود

```
불 usertest.c × 尤 syscall.h × 🚜 sysproc.c × 🚜 proc.c × 尤 proc.h × 🚦 usys.pl × 🚜 kalloc.c × 🚜 syscall.c × 鵍
                         proc_mapstacks(pagetable_t);
         pagetable_t
                         proc_pagetable(struct proc *);
                         proc_freepagetable(pagetable_t, uint64);
                         kill(int);
                         killed(struct proc*);
                         setkilled(struct proc*);
                         getmycpu(void);
        struct proc*
                         myproc();
                         procinit(void);
                         scheduler(void) __attribute__((noreturn));
                         sched(void);
                         sleep(void*, struct spinlock*);
                         userinit(void);
                         wait(uint64);
                         wakeup(void*);
                         yield(void);
                         either_copyout(int user_dst, uint64 dst, void *src, uint64 len);
                         either_copyin(void *dst, int user_src, uint64 src, uint64 len);
                         procdump(void);
                         used_mem(void);
                         swtch(struct context*, struct context*);
                         acquire(struct spinlock*);
                         holding(struct spinlock*);
                         initlock(struct spinlock*, char*);
         f kfreemem_for_xv6
```

```
# sysproc.c × # proc.c ×
                                    = proc.h 	imes= = usys.pl 	imes
struct inode* nameiparent(char*, char*);
                readi(struct inode*, int, uint64, uint, uint);
                writei(struct inode*, int, uint64, uint, uint);
               ramdiskinit(void);
                ramdiskintr(void);
                ramdiskrw(struct buf*);
                kfree(void *);
                kfreemem_for_xv6(void);
                initlog(int, struct superblock*);
                log_write(struct buf*);
                begin_op(void);
                end_op(void);
                pipealloc(struct file**, struct file**);
                pipeclose(struct pipe*, int);
                piperead(struct pipe*, uint64, int);
                pipewrite(struct pipe*, uint64, int);
```

برای اینکه بتوان از این سیستم کال ها در پکیج یوزر نیز استفاده کرد باید در دو فایل usys.pl و فایل usys.pl و فایل user.h

برای تست کردن پروژه در دوجا یکی فایل main.c این دوتا سیستم کال را صدا میزنیم و دیگری یک فایل usertest.c در پکیج یوزر میسازیم تا تست کنیم

```
yscallh × description of the system of
```

```
Piscv64-unknown-elf-objdump -t user/_grind | sed '1,/SYMBOL TABLE/d; s/ .* //; /^$/d' > user/grind.sym
riscv64-unknown-elf-objdump -t user/_grind | sed '1,/SYMBOL TABLE/d; s/ .* //; /^$/d' > user/grind.sym
riscv64-unknown-elf-gcc -wall | werror -o -fno-omit-frame-pointer -ggdb -gdwarf-2 = MD -mcmodel=medany -ffreestanding -fno-common -nostdl
ib -mno-relax -1. -fno-stack-protector -fno-pie -no-pie -c -o user/wc.o user/wc.o user/usio.o user/usio.o user/printf.o user/umalloc.o
riscv64-unknown-elf-ld -z max-page-size=4096 -T user/user.ld -o user/_wc user/wc.o user/wc.sym
riscv64-unknown-elf-gcc -wall -werror -o -fno-omit-frame-pointer -ggdb -gdwarf-2 -MD -mcmodel=medany -ffreestanding -fno-common -nostdl
ib -mno-relax -I. -fno-stack-protector -fno-pie -no-pie -c -o user/zombie.o user/zombie.c
riscv64-unknown-elf-dz -z max-page-size=4096 -T user/user.ld -o user/zombie user/zombie.o user/user.ld -o user/user.ld -o user/zombie.o user/user.ld -o user/u
     xv6@c5d2b94cc38c: ~/xv6-risc
        kv6 kernel is booting
  free memory ,find with kmem freelist is : 32595 free memory ,find with proc is : 4096 hart 2 starting hart 1 starting init: starting sh 5 usertest exec gusertest failed 5 usertest failed free memory of year.
       free memory of xv6: 32564
used memory of xv6: 53248
system memory of xv6: 85812
  znog-uknown-elf-objdump -t user/_usertests | sed '1,/SYMBOL TABLE/d; s/ .* / /; /^$/d' > user/usertests.sym
riscv64-unknown-elf-gcc -wall -werror -0 -fno-omit-frame-pointer -ggdb -gdwarf-2 -MD -mcmodel=medany -ffreestanding -fno-common -nostdl
ib -mno-relax -1. -fno-stack-protector -fno-pie -no-pie -c -0 user/grind.o user/grind.c
riscv64-unknown-elf-ld -z max-page-size=4096 -T user/user.ld -o user/_grind user/grind.o user/ulib.o user/usys.o user/printf.o user/uma
              | ScV64-unknown-elf-objdump -s user/grind | user/grind asm | scv64-unknown-elf-objdump -s user/grind | sed '1,/SYMBOL TABLE/d; s/ .* //; /^S/d' > user/grind.sym | scv64-unknown-elf-objdump -t user/grind | sed '1,/SYMBOL TABLE/d; s/ .* //; /^S/d' > user/grind.sym | scv64-unknown-elf-gcc -wall -werror -0 -fno-omit-frame-pointer -ggdb -gdwarf-2 -MD -mcmodel=medany -ffreestanding -fno-common -nostdl | non-relax -1. -fno-stack-protector -fno-pie -no-pie -c -o user/wc.o user/wc.c | scv64-unknown-elf-dl -z max-page-size-4096 -T user/user/ld -o user/wc user/wc.o user/ulib.o user/usys.o user/printf.o user/umalloc.o | scv64-unknown-elf-objdump -s user/wc > user/wc.asm | scv64-unknown-elf-objdump -t user/yc | sed '1,/SYMBOL TABLE/d; s/ .* //; /^S/d' > user/wc.sym | scv64-unknown-elf-gcc -wall -werror -0 -fno-omit-frame-pointer -ggdb -gdwarf-2 -MD -mcmodel=medany -ffreestanding -fno-common -nostdl | non-relax -1. -fno-stack-protector -fno-pie -no-pie -c -o user/zombie.o user/zombie.c | scv64-unknown-elf-ld -z max-page-size=4096 -T user/user.ld -o user/_zombie user/zombie.o user/ulib.o user/usys.o user/printf.o user/ulloc.o
     riscv64-unknown-elf-ld -z max-page-size=4096 -l user/user.ru -o user/_user.tese_user.gaser.tese_user.gaser.tese
er/umalloc.o
riscv64-unknown-elf-objdump -s user/_usertest | sed 'l,/syMBOL TABLE/d; s/ .* / /; /^$/d' > user/usertest.sym
miscv64-unknown-elf-objdump -t user/_usertest | sed 'l,/syMBOL TABLE/d; s/ .* / /; /^$/d' > user/usertest.sym
miscrof4-unknown-elf-objdump -t user/_usertest | sed 'l,/syMBOL TABLE/d; s/ .* / /; /^$/d' > user/usertest.sym
miscrof4-unknown-elf-objdump -t user/_eser/_eser/_eser/_grep user/_init user/_kill user/_ln user/_ls user/_mkdir user/_rm use
r/_sh user/_stressfs user/_usertests user/_grind user/_wc user/_zombie user/_usertest
nneta 46 (boot, super, log blocks 30 inode blocks 13, bitmap blocks 1) blocks 1954 total 2000
balloc: first 777 blocks have been allocated
balloc: write bitmap block at sector 45
gemu-system-riscv64 -machine virt -bios none -kernel kernel/kernel -m 128M -smp 3 -nographic -global virtio-mmio.force-legacy=false -dr
ive file=fs.img,if=none,format=raw,id=x0 -device virtio-blk-device,drive=x0,bus=virtio-mmio-bus.0
    free memory ,find with kmem freelist is : 32595
free memory ,find with proc is : 4096
hart 2 starting
hart 1 starting
init: starting sh
```