システムソフトウェア

2021年度 第11回 (11/11)

月曜7-8限・木曜7-8限(Zoom)

講義担当:渡部卓雄 (Takuo Watanabe)

http://titech-os.github.io

e-mail: takuoØc.titech.ac.jp

本日のメニュー

• 1/0システム

<u>I/O</u>

- 外部機器 (I/O機器) との通信(を行う部分)
- 外部機器
 - キーボード,マウス
 - ディスプレイ
 - タイマ, RTC
 - 汎用ポート
 - シリアルポート、パラレルポート
 - USB

接続方式

- メモリマップトI/O
 - 外部機器がメモリバスに接続され、外部機器はメモリの一部としてアクセスされる方式
 - I/Oのための命令は不要
 - メモリ空間を圧迫する
- ポートマップトI/O (I/OマップトI/O)
 - 外部機器が(メモリバスとは別の)専用のインターフェース(I/Oポート)に接続される方式
 - I/Oポートの機構とI/Oのための命令が必要
 - メモリ空間を圧迫しない

1/0コントローラ

- 実際の機器(キーボード, etc.) とCPUを結ぶ インターフェースとなる回路
- ハードウェアインターフェイス
 - アドレス (I/Oポートあるいはメモリ)
 - **-** データ
 - 割り込み信号線
- ソフトウェアインターフェース
 - 状態(status)レジスタ
 - データレジスタ

1/0の方式

- I/Oコントローラのデータレジスタをアクセスすることで入出力を行う
 - いつでもできるわけではない
 - 多くの場合、状態レジスタの特定のビット(フラグ)が決められた値をもつときのみ、有効な入出力が行える。
 - したがって、入出力を行う際は、まず状態レジスタを読んでフラグの値を調べてからデータのやり取りを行う

ポーリング(polling)

● 状態フラグの値を繰り返し検査する方式

```
while ((inb(dev_stat) & IN_OK) == 0);
data = inb(dev_data);
```

```
while ((inb(dev_stat) & OUT_OK) == 0);
outb(dev_data, data);
```

- この例のinb/outbはx86のI/O命令
- CPUを占有するので待ち時間が長くなるような 場合には使えない

割り込み

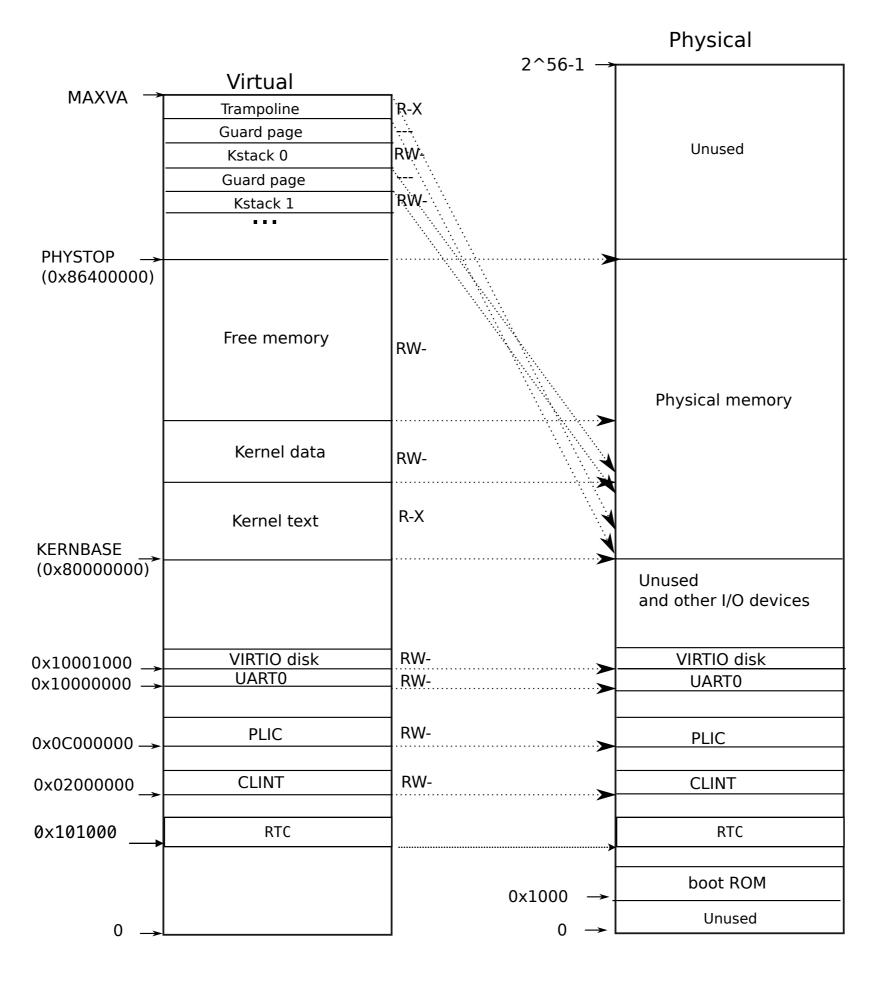
- I/Oコントローラによっては、所定の状態になったとき(フラグが所定の値になるとき)に、同時に割り込み信号線がアクティブになる。これによってCPUに割り込みが発生する
- I/O操作は割り込みハンドラを介して行う

DMA (Direct Memory Access)

- 外部機器がCPUを介さずに直接バスにアクセスしてメモリの読み書きを行うこと
- CPUによるロード・ストア(の繰り返し)によらず、高速にデータ転送ができる
 - HDD, グラフィクス, ネットワーク, USB等
- 転送方式
 - サイクルスチール
 - CPUのバスサイクル中で、バスへのアクセスを行なっていないときに転送を行う
 - バースト
 - バスを占有してまとまった量のデータ転送を行う

<u>xv6のI/O</u>

- x86版:ポートマップトI/O
 - IN/OUT命令を利用
- RISC-V版:メモリマップトI/O
 - UART
 - 仮想16550
 - ディスク
 - Virtioと呼ばれる仮想デバイス規格に沿っている
 - PLIC
 - CLINT

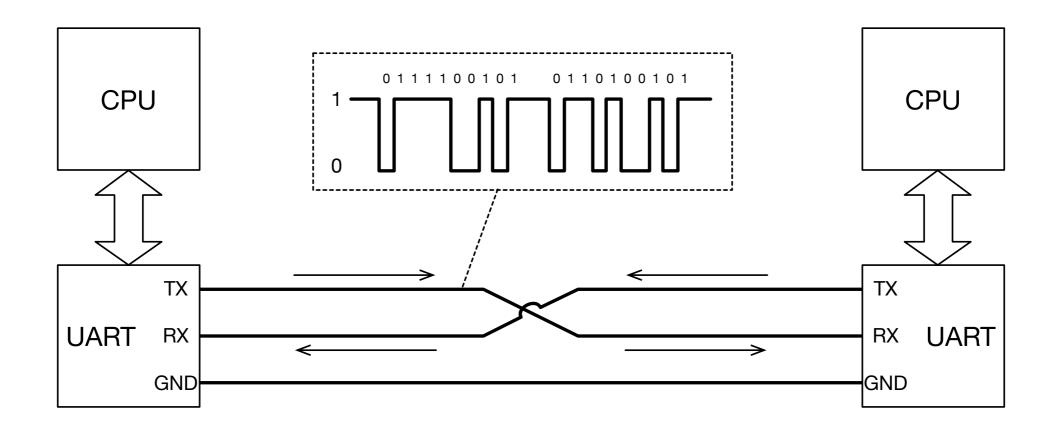


RTC

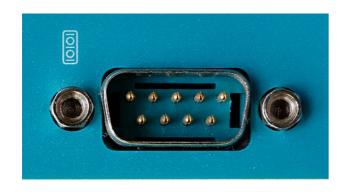
- Goldfish RTC: QEMUが模倣するRTCデバイス
 - アドレス: 0x101000
 - レジスタ: 0x00 TIME_LOW, 0X04 TIME_HIGH
 - 1970年1月1日からの経過時間(ナノ秒)の下位および 上位32ビット
 - あらかじめ初期化された状態でQEMUが模倣しているため、初期化などの処理は不要.

<u>UART</u>

- 調歩同期式によるシリアル通信方式およびその ためのI/O機器
 - Universal Asynchronous Receiver/Transmitter



シリアルポート



VAX-11/780



かつては多くのコンピュータにRS-232Cと呼ばれる規格のインターフェース(UARTの外部インターフェース)が備えられており、これを介してコンピュータ本体と端末装置を接続していた(左の写真はRS-232Cのコネクタの一例).

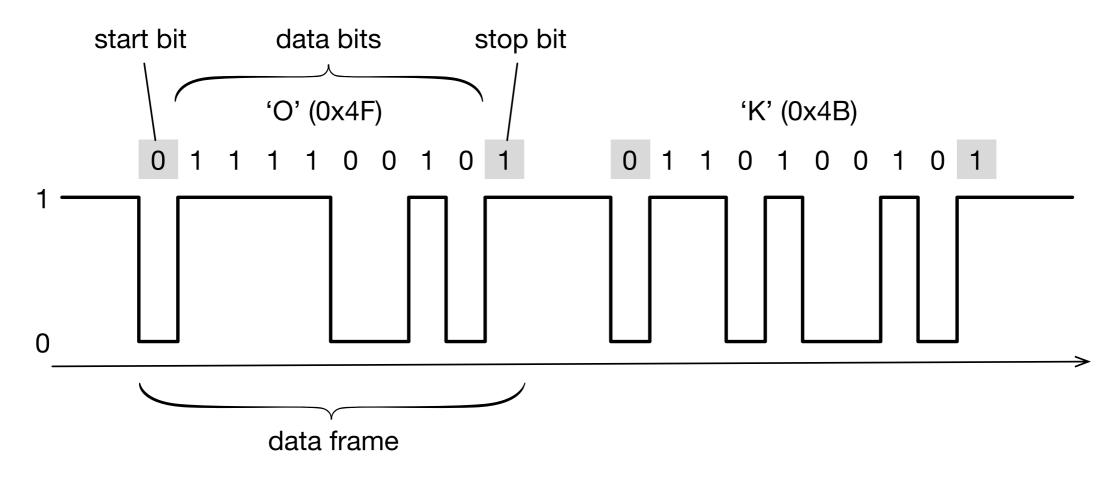
端末装置(ターミナル)はキーボードとディスプレイ(あるいはプリンタ)からなり、キーをタイプすると対応する文字コードがシリアル回線を経由してコンピュータに送信される。またコンピュータからの出力を受信すると文字として画面(プリンタ)に表示する。

xv6-riscvでは、QEMUで模倣されるUARTを介してホストOSで動作するターミナルエミュレータと通信する.

シリアル回線 (9600bps)



調歩同期式による通信



通信をしていない状態の回線は1となっている。送信側はスタートビット (O)に続けて8個のビットを決められた速度で順に送信し、最後にストップビット(1)を送信して1バイトの送信を終える。ストップビット送信後に次のスタートビットを送信するまでの時間は任意である。受信側は、O(スタートビット)を検出したのち、決められた速度で8個のビットを受信し、最後に1(ストップビット)を検出して1バイトの受信を終える。

通信速度

- bps (bit per second) で表す
 - ボー (baud) と混同しないこと
 - baudは変調レートの単位
 - bpsはデータ通信レートの単位
- 調歩同期式では送信側と受信側で速度を合わせる必要がある
- よく使われる速度(bps)
 - 110, 300, 600, 1200, 4800, 9600, 19200, 38400, 57600, 115200

xv6-riscvにおけるUART

- PC-AT互換機でよく用いられていた16550というUARTを模倣したもの
 - アドレス:UARTO~UARTO+7
 - UART0 = 0x10000000
 - 次頁の表のアドレス(A2A1A0)が011の場合は、 UARTO+3に割り当てられる
 - 各レジスタは8ビット



NS16550

16550 UARTのレジスタ

アドレス		ス	モード	
A2	A1	AO	読み出し	書き込み
0	0	0	受信データ(RHR)	送信データ(THR) / Divisor latch LSB
0	0	1	I	割り込み許可(IER) / Divisor latch MSB
0	1	0	割り込みステータス(ISR)	-
0	1	1	F	ライン制御(LCR)
1	0	0	I	モデム制御(MCR)
1	0	1	ラインステータス(LSR)	-
1	1	0	モデムステータス(MSR)	-
1	1	1	スクラッチレジスタ(SPR)	スクラッチレジスタ(SPR)

UARTの初期化

```
#define Reg(reg) ((volatile unsigned char *)(UART0 + reg))
#define RHR 0
#define THR 0
#define IER 1
#define FCR 2
#define ISR 2
#define LCR 3
#define LSR 5
#define ReadReg(reg) (*(Reg(reg))
#define WriteReg(reg, v) (*(Rge(reg)) = (v))
void uartinit() {
 WriteReg(IER, 0x00); // 割り込みを無効化
 WriteReg(LCR, 0x80); // 通信速度設定モード開始
 WriteReg(0, 0x03); // 速度パラメータ下位8ビット
 WriteReg(1, 0x00); // 速度パラメータ上位8ビット
 WriteReg(LCR, 0x03); // 通信速度設定モード終了
                   // データ長8ビット,パリティなしに設定
 WriteReg(FCR, 0x07); // 送受信FIFOを有効化し, FIFOをクリア
 WriteReg(IER, 0x01); // 割り込みを有効化
```

1バイトの入出力(割り込み不使用版)

```
// 1文字出力
void uartputc_sync(int c) {
 push_off();
 if (panicked) { for(;;); }
 // 送信FIFOに空きが出るまで待つ
 while ((ReadReg(LSR) & LSR_TX_IDLE) == 0);
 // 1バイトをFIFOに書き込む
 WriteReg(THR, c);
 pop_off();
int uartgetc() {
 // 受信FIFOにデータがあるかチェック
 if (ReadReg(LSR) & 0x01) {
   // あれば1バイト読み込む
   return ReadReg(RHR);
 else
   return -1;
```

コンソール入出力

- いわゆるターミナルとの入出力
 - 多くの場合はキーボード入力+画面出力
 - xv6-riscvではUART入出力として実装
 - コンソール:多くのシステムでは管理用端末
- インターフェース
 - consoleread / consolewrite
 - バッファを介してコンソールの入出力を行う
 - ctrl-DでEOFを, returnで1行分の送受信といった処理も含む
 - 割り込みを用いた処理

console

- このファイルに書き込んだデータはコンソール (ターミナル)に表示される。
- キーボードから打ち込んだデータを読み出すことができる。

- デバイスファイルの一つ
 - ユーザプログラムからはファイルとして扱うことができるが、特別な動作を行う。
 - Unix系OSでは /dev にまとめてある

デバイスファイル

```
struct devsw {
  int (*read)(int, uint64, int);
  int (*write)(int, uint64, int);
};
```

struct devsw devsw[NDEV];

```
int fileread(struct file *f, uint64 addr, int n) {
 else if (f->type == FD_DEVICE) { // デバイスファイル
   r = devsw[f->major].read(1, addr, n);
 else if (f->type == FD_INODE) { // 通常のファイル
   ilock(f->ip);
   if ((r = readi(f->ip, 1, addr, f->off, n) > 0)
     f->off += r:
   iunlock(f->ip);
 return r;
```

コンソールデバイス

```
// コンソール(入力バッファ)
struct {
 struct spinlock lock;
 char buf[INPUT_BUF];
 uint r;
 uint w;
 uint e;
} cons;
int consolewrite(int user_src, uint64 src, int n) { ... }
int consoleread(int user_dst, uint64 src, int n) { ... }
. . .
void consoleinit() {
  initlock(&cons.lock, "cons");
 uartinit();
 devsw[CONSOLE].read = consoleread;
 devsw[CONSOLE].write = consolewrite;
```

コンソールデバイスファイルの作成

```
int main() {
    ...
    if (open("console", O_RDWR) < 0) {
        mknod("console", CONSOLE, 0); // デバイスファイルを作成
        open("console", O_RDWR);
    }
    dup(0); // stdout (fd = 1)
    dup(0); // stderr (fd = 2)
    ...
}</pre>
```

- プログラムinitにおいて上記のようにデバイスファイル consoleを作成している
 - mknodでコンソール(デバイス番号1)のデバイスファイルを作成
 - openでfd=0のファイルをオープン
 - 続く2回のdupでfd=1,2のファイルを作成

コンソールの読み出しバッファ

```
struct {
   struct spinlock lock;

   // input
#define INPUT_BUF 128
   char buf[INPUT_BUF];
   uint r; // Read index
   uint w; // Write index
   uint e; // Edit index
} cons;
```

- consolereadが使うバッファ
 - リングバッファになっている

コンソール入力

```
int consoleread(int usr_dst, uint64 dst, int n) {
 uint target = n;
 acquire(&cons.lock);
 while (n > 0) {
   while (cons.r == cons.w) { // バッファに未読文字がない
     sleep(&cons.r, &cons.lock);
   c = cons.buf[cons.r++ % INPUT_BUF]; // 1文字取り出す
    --n;
    . . .
 release(&cons.lock);
 return target - n;
```

● バッファから1文字入力する. 入力すべき文字がない場合は sleepする.

デバイス割り込み

```
int devintr() {
 uint64 scause = r_scause();
 if ((scause & 0x80000000000000000) && (scause & 0xff) == 9) {
   int irq = plic_claim();
   if (irq == UART0_IRQ) // UART割り込み
     uartintr();
   else if (irq == VIRTIO0_IRQ) // ディスク割り込み
     virtio_disk_intr();
   plic_complete(irq);
   return 1;
 else if (scause == 0x800000000000001L) {
   ... // タイマー割り込みの処理(省略)
   return 2;
 else return 0;
```

UART割り込み

```
void uartintr(void) {
  // 1文字入力
  while (1) {
    int c = uartgetc();
    if (c == -1)
       break;
    consoleintr(c);
  }

  // 送信バッファに溜まっている文字を送信
  acquire(&uart_tx_lock);
  uartstart();
  release(&uart_tx_lock);
}
```

コンソール入力 (割り込み)

```
void consoleintr(int c) {
  acquire(&cons.lock);
  switch (c) {
  ... // ctrl-P, ctrl-U, ctrl-H などの処理
  default:
    if (c != 0 \&\& cons.e - cons.r < INPUT_BUF) {
      c = (c == '\r') ? '\n' : c;
      consputc(c);
      cons.buf[cons.e++ % INPUT_BUF] = c;
      if (c == '\n' || c == C('D') || cons.e == cons.r + INPUT_BUF) {
        cons.w = cons.e;
       wakeup(&cons.r);
    break;
  release(&cons.lock);
```

コンソール出力

```
void consolewrite(int user_src, uint64 src, int n) {
   int i;
   for (i = 0; i < n; i++) {
      char c;
      if (either_copyin(&c, user_src, src + i, 1) == -1)
        break;
      uartputc(c);
   }
   return i;
}</pre>
```

送信バッファとUART出力

```
struct spinlock uart_tx_lock;
#define UART_TX_BUF_SIZE 32
char uart_tx_buf[UART_TX_BUF_SIZE];
uint64 uart_tx_w;
uint64 uart_tx_r;
```

```
void uartputc(int c) {
 acquire(&uart_tx_lock);
 while (1) {
   if (uart_tx_w == uart_tx_r + UART_TX_BUF_SIZE) {
     // 送信バッファが満タンなのでuartstartを待つ
     sleep(&uart_tx_r, &uart_tx_lock);
   } else {
     uart_tx_buf[uart_tx_w % UART_TX_BUF_SIZE] = c;
     uart_tx_w += 1;
     uartstart(); // バッファ内の文字を送信
     release(&uart_tx_lock);
     return;
```

コンソール出力

```
void uartstart() {
 while (1) {
   if (uart_tx_w == uart_tx_r){ // 送信バッファが空
     return;
   if ((ReadReg(LSR) & LSR_TX_IDLE) == 0){
     // UART自身の送信バッファが満タン
     return;
   int c = uart_tx_buf[uart_tx_r % UART_TX_BUF_SIZE];
   uart_tx_r += 1;
   // uartputcでsleepして待っているスレッドを起こす
   wakeup(&uart_tx_r);
   WriteReg(THR, c);
```

xv6のファイルシステム階層

- システムコール(sysfile.c)
- ファイルディスクリプタ(file.c)
- パス名(fs.c)
- ディレクトリ(fs.c)
- Inode (fs.c)
- ログ(log.c)
- バッファキャッシュ(bio.c)
- 低レベルI/O (virtio_disk.c)

ディスク入出力

```
int writei(struct inode *ip, int user_src,
           uint64 src, uint off, uint n) {
 for (tot = 0; tot < n; tot += m, off += m, src += m) {
    bp = bread(ip->dev, bmap(ip, off / BSIZE));
    m = min(n - tot, BSIZE - off % BSIZE);
    if (either_copyin(bp->data + (off % BSIZE),
                      user_src, src, m) == -1) {
      brelse(bp);
      break;
    log_write(bp);
    brelse(bp);
  return n;
```

breadで確保したバッファキャッシュに対する 読み書きとして実現している

バッファキャッシュの読み書き

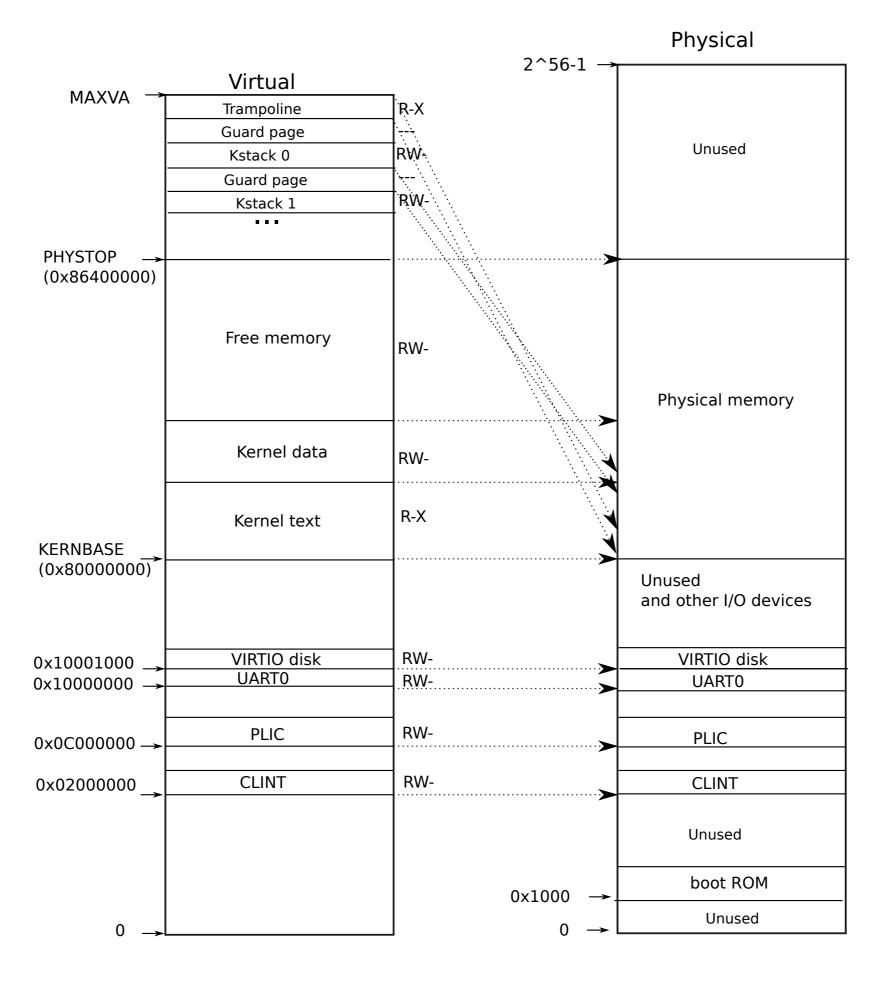
- struct buf *bread(uint dev, uint blockno)
 - ディスク上のブロックを指定し、その内容を反映したバッファキャッシュを確保
- void bwrite(struct buf *b)
 - 指定したバッファの内容をディスクに書き出す

ディスク入出力

```
struct buf *bread(uint dev, uint blockno) {
  struct buf *b;
 b = bget(dev, blockno);
  if (!b->valid) {
    virtio_disk_rw(b, 0);
    b->valid = 1;
  return b;
void bwrite(struct buf *b) {
  if (!holdingsleep(&b->lock))
    panic("bwrite");
 virtio_disk_rw(b, 1);
```

VirtlO

- Qemuによって模倣されるハードウェア
 - qemuのオプション -machine virt で指定
 - xv6ではUARTとディスクを用いている
- ドキュメント:xv6-riscv/doc
- ソース
 - https://github.com/qemu/qemu/blob/master/ hw/riscv/virt.c



VirtlO Disk

- IDEやSCSI等のインターフェースを介さず、メ モリバス(Virtio-MMIO)に接続されている
 - アドレス: VIRTIOO (0x10001000)
- ブロックデバイス (ブロック単位で読み書き)
- qemuのオプション
 - drive file=fs.img,if=none,format=raw,id=x0
 -device virtio-blk-device,drive=x0,bus=virtio-mmio-bus.0

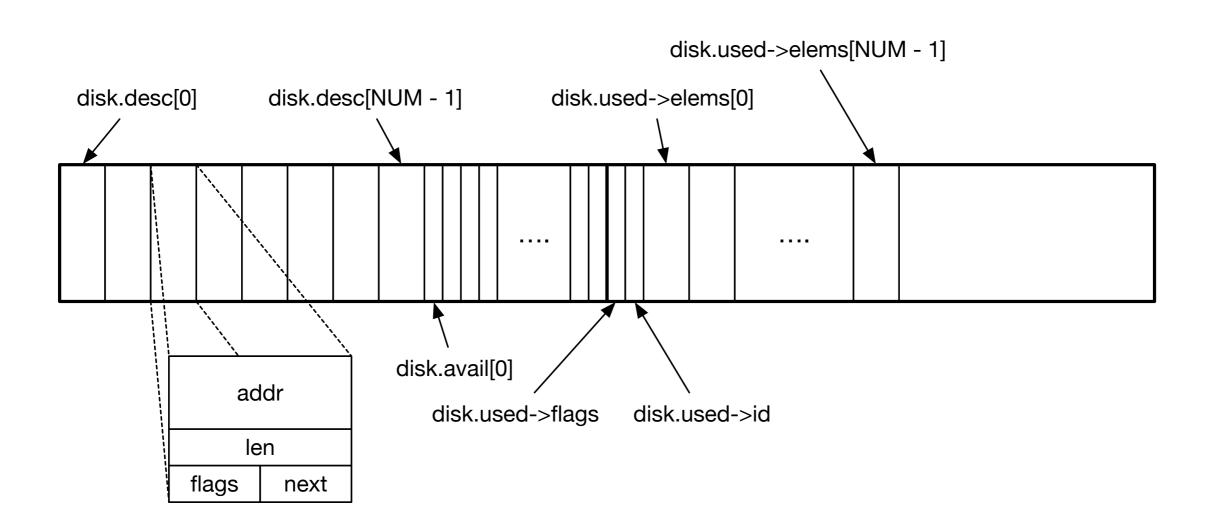
VirtlO Diskの読み書き

- DMA (Direct Memory Access) を利用
- 読み出し(書き込み)を行いたいバッファ キャッシュのアドレスとディスクのセクタを指 定して割り込みのリクエストを出す
- ディスクコントローラは指定されたアドレスから1ブロック分の読み書きを完了したのち割り込みを発生させる

ディスク構造体

```
static struct disk {
 char pages[2 * PAGSIZE]; // コントローラに渡すパラメータの領域
                        // パラメータキュー
 struct VRingDesc *desc;
 uint16 *avail;
 struct UsedArea *used; // コントローラからの返答
 char free[NUM];
 uint16 used_idx;
 struct {
   struct buf *b;
   char status;
 } info[NUM];
 struct spinlock vdisk_lock;
} __attribute__ ((aligned (PGSIZE))) disk;
```

disk.pages



- コントローラに渡すパラメタとコントローラからの返答を格納
 - パラメタは連結リストの形で作成され、最初の要素のインデックスがavail[2...]に渡される.

ディスク入出力の開始

```
void virtio_disk_rw(struct buf *b, int write) {
 acquire(&disk.vdisk_lock);
 // パラメタの設定
 // disk フィールドは現在転送中(転送をリクエストしてから完了する
 // までの間)であることを表す
 b->disk = 1;
 *R(VIRTIO_MMIO_QUEUE_NOTIFY) = 0; // 転送のリクエスト
 while (b->disk == 1) {
   sleep(b, &disk.vdisk_lock);
 release(&disk.vdisk_lock);
```

ディスクコントローラからの

割り込み処理

```
void virtio_disk_intr() {
   acquire(&disk.vdisk_lock);

while ((disk.used_idx % NUM) != (disk.used->id % NUM)) {
   int id = disk.used->elems[disk.used_idx].id;
   ...
   disk.info[id].b->disk = 0;
   wakeup(disk.info[id].b);

   disk.used_idx = (disk.used_idx + 1) % NUM;
  }

  release(&disk.vdisk_lock);
}
```

まとめ

- I/Oシステム
 - コンソールの入出力
 - UART
 - デバイスファイル
 - 割り込みによる入力
 - ディスクの低レベル入出力