

# Operativsystem ID2200/06

omtentamen

2017-08-21 8:00-12:00

## Instruktioner

- Du får, förutom skrivmateriel, endast ha med dig en egenhändigt handskrivna A4 med anteckningar.
- Svaren skall lämnas på dessa sidor, använd det utrymme som finns under varje uppgift för att skriva ner ditt svar.
- Svar skall skrivas på svenska eller engelska.
- Du skall lämna in hela denna tentamen.
- Inga ytterligare sidor skall lämnas in.

## Versioner

Denna tentamen gäller för flera olika omgångar av kurserna ID2200/06. Beroende på vilken kursomgång du följer så skall olika delar av tentamensfrågorna besvaras.

För omtentander i ID2200 gäller följande:

- Registrerade för tentamen på 6hp, VT16 och HT16: besvara frågorna 1-9, inte fråga 10.
- Registrerade för tentamen på 3.8 hp, dvs före VT16: besvara frågorna 1-8, inte 9-10.
- För de som är registrerade för tentamen på 3.8hp men som ännu inte har lab-momentet avklarat kan man besvara även fråga 9 och då få det momentet tillgodoräknat. Fråga 9 hanteras separat så få poäng på fråga 9 kompenseras inte av flera poäng i övriga delar.

För omtentander i ID2206 gäller följande:

- Registrerade för tentamen på 6hp, HT16: besvara frågorna 1-9, inte 10.
- Registrerade för tentamen på 4.5hp, före HT16: besvara frågorna 1-8 och fråga 10
- För de som är registrerade för tentamen på 4.5hp men som ännu inte har lab-momentet avklarat kan man besvara även fråga 9 och då få det momentet delvis tillgodoräknat. Fråga 9 hanteras separat så få poäng på fråga 9 kompenseras inte av flera poäng i övriga delar.

## Betyg för 6hp

Tentamen har ett antal uppgifter där några är lite svårare än andra. De svårare uppgifterna är markerade med en stjärna, *poäng\**, och ger poäng för de högre betygen. Vi delar alltså upp tentamen i grundpoäng och högre poäng. Se först och främst till att klara grundpoängen innan du ger dig i kast med de högre poängen.

Notera att det av de 40 grundpoängen räknas bara som högst 36 och, att högre poäng inte kompenserar för avsaknad av grundpoäng. Gränserna för betyg är som följer:

- Fx: 21 grundpoäng
- E: 23 grundpoäng
- D: 28 grundpoäng
- C: 32 grundpoäng
- B: 36 grundpoäng och 12 högre poäng
- A: 36 grundpoäng och 18 högre poäng

Gränserna kan komma att justeras nedåt men inte uppåt.

Gränsen för E är för tentamen på 4.5hp 18 poäng och för 3.8hp tentamen 16 poäng. Gränsen för tillgodoräkning av lab-moment är 12 poäng på fråga 9.

Namn: \_\_\_\_\_ Persnr: \_\_\_\_\_

## 1 Operativsystem

### 1.1 vad händer här? [2 poäng]

Om vi ger kommandosekvensen nedan, vad kommer vi då få för resultat?

```
> echo "cd foo grep bar" | grep bar | wc -w
```

### 1.2 kommandon i ett shell [2 poäng]

Ge en kort beskrivning av vad kommandona nedan gör.

- mkdir
  
- cd
  
- cat
  
- ln

Namn: \_\_\_\_\_ Persnr: \_\_\_\_\_

## 2 Processer

### 2.1 varför på heapen? [2 poäng]

I koden nedan har vi allokerat tre arrayer varav en på heapen, vilken array och varför är den allokerad på heapen och inte på stacken?.

```
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>

#define MAX 4

int h[MAX];

int *foo(int *a, int *b, int s) {
    int *r = malloc(s * sizeof(int));

    for(int i = 0; i < s; i++) {
        r[i] = a[i]+b[i];
    }
    return r;
}

int main() {
    int f[MAX];

    for(int i = 0; i < MAX; i++) {
        f[i] = i;
        h[i] = i*10;
    }

    int *g = foo(f, h, 4);

    printf("a[2] + b[2] is %d\n", g[2]);

    return 0;
}
```

Namn: \_\_\_\_\_ Persnr: \_\_\_\_\_

## 2.2 begränsad direkt exekvering [2 poäng\*]

Vi implementering av ett operativsystem så använder man s.k. begränsad direkt exekvering (limited direct execution). Vilka är begränsningarna?

## 3 Schemaläggning

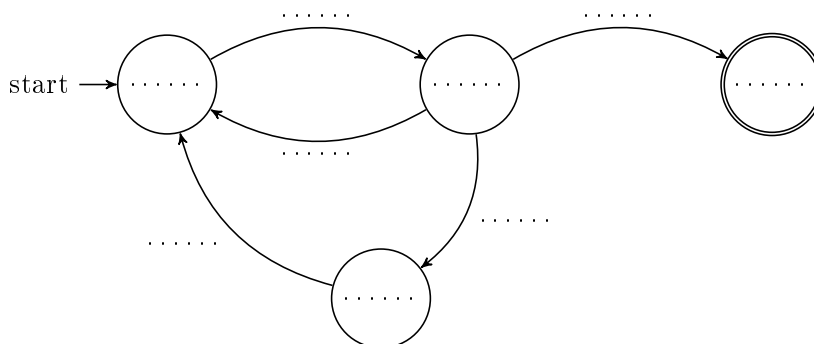
### 3.1 kortaste tid kvar först [2 poäng]

Antag att vi har en schemaläggare som implementerar *kortaste tid kvar först* (shortest time-to-completion first). Vi har tre jobb som anländer vid tidpunkterna 0, 10 och 30 ms och de är på 60, 30 och 10 ms. Hur blir då den genomsnittliga omloppstiden (turnaround time) och svarstiden (response time)?

Namn: \_\_\_\_\_ Persnr: \_\_\_\_\_

### 3.2 tillståndsdiagram [2 poäng]

Här följer ett tillståndsdiagram för processer vid schemaläggning. Fyll i de markerad delarna så att man förstår vad tillstånden betyder och när en process förs mellan olika tillstånd.



### 3.3 lotteri [2 poäng\*]

Det finns schemaläggare som baseras på lotteri där man tilldelar ett antal lotter till varje process, drar ett vinnande nummer och låter den vinnande processen köra under en viss tid. I dessa schemaläggare så minimerar man varken omloppstid eller reaktionstid utan det är någonting annat man vill uppnå, vad är det man försöker uppnå?

Namn: \_\_\_\_\_ Persnr: \_\_\_\_\_

## 4 Virtuellt minne

### 4.1 segmentering [2 poäng]

När man använder segmentering för att hantera fysiskt minne så kan man få problem med extern fragmentering. Detta undviks om man istället använder s.k. paging. Varför kan vi undvika extern fragmentering med hjälp av paging?

### 4.2 minnet [2 poäng]

I Linux, och många andra operativ system, har varje process en virtuell minnesrymd. Inom denna minnesrymd ligger processens egna areor: stack, kod, globala data och heap. Inom adressrymden finns även operativsystemet. Rita upp en schematisk bild för hur man brukar lägga ut dessa segment. Ange även för stacken och heapen åt vilket håll dessa växer.



Namn: \_\_\_\_\_ Persnr: \_\_\_\_\_

### 4.3 mer minne [2 poäng\*]

Om en virtuell adress är 32 bitar så kan vi adressera maximalt 4 GiByte minne. Antag att minne är billigt och att vi utan vidare kan bygga maskiner med 64 GiByte minne. Hur skulle vi kunna utnyttja en sådan maskin utan att ändra storleken på den virtuella adressen?

## 5 Minneshantering

### 5.1 malloc() [2 poäng]

I Linux (och alla Unix dialekter) så är malloc en biblioteksrutin och inte ett systemanrop. Varför är det en biblioteksrutin? Vore det inte snabbare om vi anropade systemanropet direkt, det är ju operativsystemet som hanterar allt minne i alla fall?



Namn: \_\_\_\_\_ Persnr: \_\_\_\_\_

## 5.2 best-fit vs first-fit [2 poäng]

En strategi för att hitta ett lämpligt minnesblock är att hitta det block som bäst motsvara den storlek som vi behöver (utan att vara för litet); det måste ju ur alla aspekter vara en bra strategi. En annan är att ta första bästa block man hittar även om det är betydligt större än vad vi behöver. Vad skulle fördelen vara med den senare strategin och vad är eventuellt nackdelen?

## 5.3 intern paging [2 poäng\*]

När vi implementerar minneshantering internt för en process (till exempel med `malloc()`) så använder vi en form av segmentering. Det är därför vi kan få problem med extern fragmentering. Om det är bättre med så kallad paging, varför använder vi inte paging då vi implementerar intern minneshantering?

Namn: \_\_\_\_\_ Persnr: \_\_\_\_\_

## 6 Flertrådad programmering

### 6.1 saker på högen [2 poäng]

Om vi har ett flertrådat program så kan naturligtvis trådarna läsa och skriva till globala variabler och därmed arbeta med gemensamma datastrukturer. Hur är det med datastrukturer som en tråd allokerar på heapen, kan dessa läsas och skrivas från andra trådar?

### 6.2 deadlock, nästan [2 poäng]

Vad är skillnaden mellan s.k. deadlock och livelock?

Namn: \_\_\_\_\_ Persnr: \_\_\_\_\_

### 6.3 världen är inte enkel [2 poäng\*]

I programmet nedan har vi två procedurer som båda uppdaterar en global variabel `count` med 1000 steg. För att kunna köra dessa procedurer i två trådar så skyddas uppdateringen med hjälp av två globala flaggor, `a` och `b`. Varje process kommer börja med att sätt sin flagga och sedan fortsätt endast om den andra processen inte har satt sin flagga. Nu är världen inte alltid så enkel och om vi har en processor som enbart garanterar "total store order" så kan konstiga saker hända - förklara vad som kan hända.

```
void *ping(void *arg) {
    int i;

    for(i = 0; i < 1000; i++) {
        while(1){
            a = 1;
            if(b != 1) {
                count++;
                a = 0;
                break;
            } else {
                a = 0;
            }
        }
    }
}

void *pong(void *arg) {
    int i;

    for(i = 0; i < 1000; i++){
        while(1){
            b = 1;
            if(a != 1) {
                count++;
                b = 0;
                break;
            } else {
                b = 0;
            }
        }
    }
}
```

Namn: \_\_\_\_\_ Persnr: \_\_\_\_\_

## 7 Filsystem och lagring

### 7.1 ta bort en fil [2 poäng]

Om vi använder kommandot `rm` så tar vi inte bort en fil utan bara en hård länk till en fil. Hur tar man bort själva filen?

### 7.2 två av tre [2 poäng]

Antag att vi har ett enkelt filsystem utan journal där vi skriver direkt till inoder, bitmappar och datablock. Antag att vi får en crash och att vi vid skapandet av en fil endast hinner göra två av de tre skrivningar som krävs. I vart och ett av fallen nedan, beskriv vilket problem vi kommer att stå inför.

- inode och bitmappar
  
- bitmappar och datablock
  
- inode och datablock

Namn: \_\_\_\_\_ Persnr: \_\_\_\_\_

### 7.3 loggbaserade fs [2 poäng\*]

I ett loggbaserat filsystem skriver vi alla förändringar i en kontinuerlig logg utan att göra förändringar i de redan existerande block som en fil har. Vad är poängen med att hela tiden skriva nya modifierade kopior av datablock istället för att gå in och göra de små förändringar som vi vill göra? Om det är bättre, är det något som blir sämre?

Namn: \_\_\_\_\_ Persnr: \_\_\_\_\_

## 8 Virtualisering

### 8.1 hur långsamt [2 poäng]

När vi kör ett helt operativsystem virtualiserat så kommer exekveringen ta längre tid eftersom en vi då har en virtualisering i två nivåer. Ungefär hur mycket långsammare kommer ett beräkningsintensivt program att gå: nästan lika snabbt, halva hastigheter eller typiskt en faktor tio långsammare? Motivera ditt svar.

### 8.2 sätta IDT [2 poäng\*]

När en hypervisor startar ett virtualiserat operativsystem så kommer det virtualiserade systemet med all säkerhet vilja sätta det register som pekar ut den IDT som den vill använda. Vad är problemet och hur man kan lösa det?.

Namn: \_\_\_\_\_ Persnr: \_\_\_\_\_

## 9 Implementering

### 9.1 minnesmappning [2 poäng]

Nedan följer en, något förkortad, utskrift av en minnesmappning av en körande process. Beskriv kortfattat vad varje segment markerat med ??? fyller för roll.

```
> cat /proc/13896/maps
```

```
00400000-00401000 r-xp 00000000 08:01 1723260      .../gurka ???
00600000-00601000 r--p 00000000 08:01 1723260      .../gurka ???
00601000-00602000 rw-p 00001000 08:01 1723260      .../gurka ???
022fa000-0231b000 rw-p 00000000 00:00 0          [???]
7f6683423000-7f66835e2000 r-xp 00000000 08:01 3149003      .../libc-2.23.so ???
:
7ffd60600000-7ffd60621000 rw-p 00000000 00:00 0          [???]
7ffd60648000-7ffd6064a000 r--p 00000000 00:00 0          [vvar]
7ffd6064a000-7ffd6064c000 r-xp 00000000 00:00 0          [vdso]
ffffffff600000-ffffffff601000 r-xp 00000000 00:00 0          [vsyscall]
```

Namn: \_\_\_\_\_ Persnr: \_\_\_\_\_

## 9.2 fork [2 poäng]

Om vi kör programmet nedan, vad kommer att skrivas ut på skärmen? Var noga med i vilken ordning utskrifterna kommer.

```
int x = 0;

int main() {

    int pid;

    pid = fork();

    if(pid == 0) {
        x = x + 10;
        sleep(1);
    } else {
        sleep(1);
        x = x + 2;
        wait(NULL);
    }
    printf("x is %d\n", x);

    return 0;
}
```



Namn: \_\_\_\_\_ Persnr: \_\_\_\_\_

### 9.3 Boba [2 poäng]

Antag att vi har ett program `boba` som skriver "Don't get in my way" på `stdout`. Vad kommer resultatet bli om vi kör programmet nedan och varför blir det så? (proceduren `dprintf()` tar en fildescriptor som argument)

```
int main() {  
  
    int pid = fork();  
  
    int fd = open("quotes.txt", O_RDWR | O_CREAT, S_IRUSR | S_IWUSR);  
  
    if (pid == 0) {  
        dup2(fd, 1);  
        close(fd);  
        execl("boba", "boba", NULL);  
    } else {  
        dprintf(fd, "Arghhh!");  
        close(fd);  
        wait(NULL);  
    }  
    return 0;  
}
```

Namn: \_\_\_\_\_ Persnr: \_\_\_\_\_

#### 9.4 pipes [2 poäng]

I koden nedan har vi ett program som skapar en pipe och som sedan använder denna till att skicka meddelande (inte med i koden). Hur skulle motsvarande skelettkod se ut för ett program som öppnar den skapade pipe:en för att läsa de skickade meddelenden?

```
int main() {
    int mode = S_IRUSR | S_IWUSR | S_IRGRP | S_IROTH;
    mkfifo("sesame", mode);

    int flag = O_WRONLY;
    int fd = open("sesame", flag);
    :
    :
}
```

Namn: \_\_\_\_\_ Persnr: \_\_\_\_\_

### **9.5 en mapp [2 poäng]**

En mapp i Linux representeras på samma sätt som en fil dvs med en inode som pekar ut ett datablock där datablocket innehåller namn och referenser till filer som ligger i mappen. Det betyder att vi använder samma systemanrop när vi vill läsa en mapp som när vi läser en fil - sant eller falskt? Motivera.

### **9.6 sbrk() och sen då [2 poäng\*]**

Man kan använda systemanropet `sbrk()` för att allokera mer utrymme för heapen men hur kan en process lämna tillbaks minne?

Namn: \_\_\_\_\_ Persnr: \_\_\_\_\_

### 9.7 en dyr operation [2 poäng]

Nedan är ett utsnitt från ett program som implementerar *Least Recently Used* (LRU). Koden visar på varför LRU är dyr att implementera och att man kanske istället väljer att approximera denna strategi. Vad är det koden gör och när används den?

```
    :
if (entry->present == 1) {

    if (entry->next != NULL) {

        if (first == entry) {
            first = entry->next;
        } else {
            entry->prev->next = entry->next;
        }
        entry->next->prev = entry->prev;

        entry->prev = last;
        entry->next = NULL;

        last->next = entry;
        last = entry;
    }
} else {

    :
}
```

Namn: \_\_\_\_\_ Persnr: \_\_\_\_\_

### 9.8 volatile [2 poäng\*]

I koden nedan ser man att `count` och `turn` har deklarerats som `volatile`. Varför är det viktigt att deklarera vissa variabler som `volatile` när vi arbetar med multitrådad kod?

```
int loop = 100000;
volatile int count = 0;
volatile int turn = 0;

void *toggle(void *args) {

    int id = ((struct ids*)args)->id;
    int od = ((struct ids*)args)->od;

    for(int i = 0; i < loop; i++) {
        while(turn != id) {}
        count++;
        turn = od;
    }
}
```

Namn: \_\_\_\_\_ Persnr: \_\_\_\_\_

## 9.9 character device [2 poäng\*]

Vi kan skapa en s.k. *character device* och interagera med den med hjälp av `ioctl`. I koden nedan, beskriv vad `fd`, `JOSHUA_GET_QUOTE` och `buffer` är och hur vårt *device* kan tänkas fungera.

```
if (ioctl(fd, JOSHUA_GET_QUOTE, &buffer) == -1) {
    perror("Hmm, not so good");
} else {
    printf("Quote - %s\n", buffer);
}
```

Namn: \_\_\_\_\_ Persnr: \_\_\_\_\_

### 9.10 AC/DC [2 poäng\*]

Om vi har allokerat en två-dimensionell array `table` och som vi sedan vill summera alla värden ur så kan vi göra det enligt koden nedan. Vad i koden nedan får ett oönskat beteende och hur skulle vi kunna förbättra körtiden? Motivera.

```
#define ROWS 4000
#define COLS 1000

int table[ROWS][COLS];

int main() {

    :
    long sum = 0;

    for(int c = 0; c < COLS; c++) {
        for(int r = 0; r < ROWS; r++) {
            sum += table[r][c];
        }
    }
    :
}
```

Namn: \_\_\_\_\_ Persnr: \_\_\_\_\_

## **10 Bara för omtentamen i ID2206 reggade före HT16 (4.5hp tentamen)**

### **10.1 NFS och AFS [2 poäng]**

NFS och AFS två exempel på distribuerade filsystem. Vad gör dessa system för att effektivisera skrivning och läsning av filer och vilka problem medför det?

### **10.2 krypering med publika nyckar [2 poäng]**

Om du får ett okryperat email där Alice ber dig välja ett av hundra alternativ och skicka tillbaks svaret krypterat med personens publika nyckel så att bara hon kan läsa svaret så kanske det kanske inte är det så säkert. Förklara varför det inte är säkert och att det i det här fallet skulle vara betydligt säkrare om ni hade en hemlig symmetrisk nyckel som du kunde använda.



Namn: \_\_\_\_\_ Persnr: \_\_\_\_\_

### **10.3 multiprocessor [2 poäng\*]**

Om vi har en multiprocessor så måste en schemaläggare naturligtvis kunna låta processer köra på de olika processorerna. Vi kan dock göra bättre eller sämre schemalagging, beskriv en aspekt som vi måste ta hänsyn till och hur vi anpassar schemaläggaren.

### **10.4 at-least-once [2 poäng\*]**

Om vi har en implementering av RPC som erbjuder "at-least-once" så kan vi få problem när vi implementerar en tjänst. Vad är problemet och hur löser man det?