北京大学信息科学技术学院考试试卷

考	试科目:	目: <u>计算机系统导论</u> 姓名:						学号:	
考试时间: <u>2022</u> 年 <u>12</u> 月 <u>19</u> 日					_日		小班	률:	
	题号	_	_	Ξ	四	五	六	七	总分
	分数								
	阅卷人								

北京大学考场纪律

- 1、考生进入考场后,按照监考老师安排隔位就座,将学生证放在桌面上。 无学生证者不能参加考试;迟到超过 15 分钟不得入场。在考试开始 30 分钟后 方可交卷出场。
- 2、除必要的文具和主考教师允许的工具书、参考书、计算器以外,其它 所有物品(包括空白纸张、手机、或有存储、编程、查询功能的电子用品等) 不得带入座位,已经带入考场的必须放在监考人员指定的位置。
- 3、考试使用的试题、答卷、草稿纸由监考人员统一发放,考试结束时收回,一律不准带出考场。若有试题印制问题请向监考教师提出,不得向其他考生询问。提前答完试卷,应举手示意请监考人员收卷后方可离开;交卷后不得在考场内逗留或在附近高声交谈。未交卷擅自离开考场,不得重新进入考场答卷。考试结束时间到,考生立即停止答卷,在座位上等待监考人员收卷清点后,方可离场。
- 4、考生要严格遵守考场规则,在规定时间内独立完成答卷。不准交头接耳,不准偷看、夹带、抄袭或者有意让他人抄袭答题内容,不准接传答案或者试卷等。凡有违纪作弊者,一经发现,当场取消其考试资格,并根据《北京大学本科考试工作与学术规范条例》及相关规定严肃处理。
- 5、考生须确认自己填写的个人信息真实、准确,并承担信息填写错误带来的一切责任与后果。

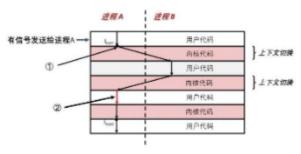
学校倡议所有考生以北京大学学生的荣誉与诚信答卷,共同维护北京大学的学术声誉。

以下为试题和答题纸, 共 14 页。

第一题 填空 (30分)

- 1. 对比指令系统体系结构(ISA)的两大类别, ________通常比______的指令数量和寻址方式都少。
- 2. 这是一个 IEEE754 标准的单精度浮点数的十六进制形式: (41 20 00 00):a。该数转换成十进制是_____。(提示:指数域有 8 比特)
- 3. 在 x86-64/Linux 的约定中,函数传递参数的前两个分别放在 和 寄存器。

- 6. a 和 b 表示当前目录中的目标模块或者静态库,而 a—>b 表示 a 依赖于 b,也就是说 b 定义了一个被 a 占用的符号。对于下面的每种场景,请给出最小的命令行(即一个含有最少数量的目标文件和库参数的命令),使得静态链接器能解析所有的符号引用。
 - ① p.o —>libx.a —> liby.a
 - ② p.o —>libx.a —>liby.a 且 liby.a —> libx.a —> p.o
- 清根据下图所示流程完成填空。
 ① 处发生了什么?
 - ② 执行的代码是什么?



10. 假设一个小型系统: 内存按字节寻址, 内存访问按 1 个字节完成。虚拟地址空间为 2¹⁴, 物理内存空间为 2¹⁴, 页面大小为 2⁶。TLB 是 4 路组相联, 有 16 个条目。页表是一级页表。

TLB内如如下表所示:

Set	Tog	PPN	Volid	Tag	PPN	Valid	Tog	PPN	Valid	Tog	PPN	Valid
0	03	-	0	09	00	1	00	-	0	07	02	1
1	03	2D	1.	02	-	0	04	-	0	OA.	-	0
2	02	-	0	08	-	0	06	-	0	03	-	0
3	07	-	0	03	00	0	0A	34	1	02	-	0

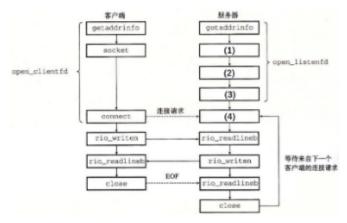
页表的前16项如下表所示:

VPN	PPN	Valid
00	28	1
01	-	0
02	33	1
03	02	1
04	-	0
05	16	1
06	-	0
07	-	0

VPN	PPN	Valid
08	13	1
09	17	1
OA.	09	1
OB	-	0
OC.	-	0
OD	2D	1
0E	17	1
OF	OD	1

如果 CPU 执行取到一条虚拟地址为 0x0395, 经地址翻译后, 该虚拟地址对应的物理地址是_____。

- 11. Linux 中可以一个磁盘上的文件与虚拟内存中的区域关联起来,这一过程称为_____。
- 12. IP 地址可以用十六进制表示,也可以用点分十进制表示。请写出 IPv4 地址`0x24982c5f`的点分十进制表示: _______。
- 13. 下图给出了一个典型的客户端-服务器套接字交互流程。应当填在空(2)处的函数名称是: _____ (accept / bind / listen / socket)。



- 14. 多线程的执行模型在某些方面和进程的执行模型是相似的。每个进程开始生命周期时都是单一线程,这个线程称为主线程(main thread)。在某一时刻,主线程创建一个,从这个时间点开始,两个线程就并发地运行。
- 15. 以提供互斥为目的的二元信号量常常也称为____。

第二题 处理器 (15分)

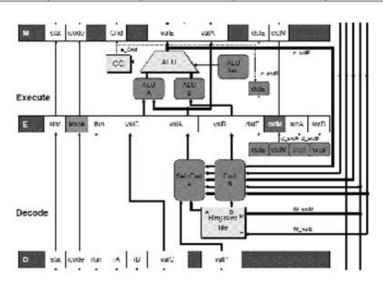
基于本课程教材中讲述的 Y86 流水线处理器结构,如果一条 mrmovq 指令的目标寄存器在紧随的指令里作为源操作数使用了,就会导致"load-use"冒险,是无法通过前递(Forwarding)技术解决的。

(1) 要解决"load-use"冒险,首先要能检测出来。根据下面的处理器信号连接图,补全检测"load-use"冒险的 HCL 表达式。(每空 1 分)

```
_____ in { IMRMOVQ, IPOPQ } && E_dstM in {____, ____} }
```

(2) 检测到"load-use"冒险后,各流水级应该如何设置?在下表中填入normal/stall/bubble。(每空1分)

F	D	Е	М	W
stall				normal



(3) ret 指令因为在流水线很晚阶段才能获得转移目标地址, 所以也要特殊处理。参考上面的处理器信号连接图(注意:图中信号可能不完整,但足够推测出所需的信号),补全检测ret 指令处理时机的 HCL 表达式。(每空 1 分)

(4) 检测到需要处理的 ret 指令后,各流水级应该如何设置?在下表中填入 normal/stall/bubble。(每空1分)

F	D	E	М	W
stall				normal

- (5) 执行 ret 指令时,其后会插入_____个周期的 bubble。(1分)
- (6) 什么场景下, 上面提到的 load-use 和 ret 需要处理的情况会同时出现? (2分)

第三题 链接(10分)

本题基于下列 c 语言文件所编译生成的 main.o 和 addvec.o, 编译和运行在 X86-64/Linux 下完成, 编译过程未加优化选项。

```
//main.c
                                         //addvec.c
#include <stdio.h>
                                        void addvec(int *x, int *y,
#include "vector.h"
                                                  int *z, int n) {
int x[2] = \{1, 2\};
                                            int i;
int z[2];
                                           for (i = 0; i < n; i++)
int main(int argc, char** argv) {
                                              z[i] = x[i] + y[i];
 int y[2] = \{3, 4\};
 int n=2;
 addvec(x,y,z,n);
 printf("z=[%d %d]\n",z[0],z[1]);
 return 0;
```

(1) 对于每个下表中给出的符号,请用"是"或"否"指出它是否在模块 main.o 的.symtab 节中有符号表条目。如果存在条目,则请指出该符号的符号类型(局部、全局或外部)。并进一步指出定义该符号的模块(main.o 或 addvec.o)、以及此符号在该模块中所处的节名或伪节名;如果不存在条目,则请将该行后继空白处标记为"/"。

符号	.symtab 条目?	符号类型	定义符号的模块	节或伪节名
x				
У				
Z				
n				
addvec				

(2) 基于 main.o 和 addvec.o 生成可执行程序 m 的时候,会进行若干重定位。下述代码是对可执行程序 m 执行 objdump -D m 以后的片段结果,请根据相关信息进行填空。

```
0000000000400238 <.interp>:
          2f
 400228:
 400239:
            бс
                              insb ($dx), $es:($rdi)
 40023a:
            69 62 36 34 2f 6c 64 imul $0x646c2f34,0x36(%rdx),%esp
 400241:
            2d 6c 69 6e 75
                                sub $0x756e696c,%eax
           78 2d
                              js 400275 <_init-0x153>
 400246:
 400248:
           78 38
                              js
                                   400282 <_init-0x146>
            36
                             55
                               sub $0x732e3436,%eax
           2d 36 34 2e 73
 40024b:
 400250-
           6f
                            outsl %ds:(%rsi),(%dx)
 400251:
          2e 32 00
                               xor %cs:(%rax),%al
00000000004003e0 <printf@plt-0x10>:
 4003e0: ff 35 0a 0c 20 00
                              pushq 0x200c0a(%rip)
                                                       # 600ff0 <_GLOBAL_OFFSET_TABLE_+0x8>
 4003e6: ff 25 0c 0c 20 00
                               jmpq +0x200c0c(%rip)
                                                         # 600ff8 <_GLOBAL_OFFSET_TABLE_+0x10>
            Of 1f 40 00
                               nopl 0x0(%rax)
 4003ec:
00000000004003f0 <printf@plt>:
4003f0: ff 25 0a 0c 20 00
                               jmpq *0x200c0a(%rip)
                                                          # 601000 <_GLOBAL_OFFSET_TABLE_+0x18>
            68 00 00 00 00
                                pushq $0x0
 4003f6:
                                jmpq 4003e0 <_init+0x18>
 4002fb-
            e9 e0 ff ff ff
00000000000400400 < libc start main@plt>:
                                                         # 601008 <_GLOBAL_OFFSET_TABLE_+0x20>
 400400: ff 25 02 0c 20 00
                               jmpq +0x200c02(%rip)
 400406: 68 01 00 00 00
                               pushq $0x1
                                jmpq 4003e0 <_init+0x18>
 40040Ъ:
            e9 d0 ff ff ff
0000000000400528 <main>:
400528: 55
                              push %rbp
            48 89 e5
                             mov %rsp,%rbp
sub $0x20,%rsp
 400529:
 40052c:
            48 83 ec 20
 400530:
            89 7d ec
                               mov %edi,-0x14(%rbp)
```

```
48 89 75 e0
 400533:
                           mov %rsi,-0x20(%rbp)
          c7 45 fc 02 00 00 00 mov1 $0x2,-0x4(%rbp)
 400537:
          8b 45 fc mov -0x4(%rbp), %eax
89 c1 mov %eax, %ecx
 40053e:
 400541:
                             mov $____
 400543:
          _, %edx
 400548:
          mov $_____, %esi
 40054d:
          bf _____3
                            mov $_____, %edi
                             mov ______(%rip),%edx
 400552:
          e8 _
               _______
          8ъ 15 ______
 400557:
                             mov __
         8ъ 05 _______
 40055d:
                                          _____ (%rip),%eax
 400562-
 400565:
                                              _,%edi
 40056=:
                                          40056f:
 400574:
 400579:
 40057a:
          90
 40057ь:
                           nop
000000000040057c <addvec>:
        55
40057c:
                          push %rbp
                          mov %rsp,%rbp
mov %rdi,-0x18(%rbp)
 400574-
           48 89 -5
          48 89 7d e8
 400580:
          48 89 75 e0
400584:
                           mov %rsi,-0x20(%rbp)
           48 89 55 d8
                           mov %rdx,-0x28(%rbp)
mov %ecx,-0x2c(%rbp)
 400588:
 40058c:
          89 4d d4
          c7 45 fc 00 00 00 00 movl $0x0,-0x4(%rbp)
40058£:
 400596:
          eb 4a jmp 4005e2 <addvec+0x66>
                           mov -0x4(%rbp),%eax
          8b 45 fc
 400598:
 40059b:
           48 98
                            cltq
          48 8d 14 85 00 00 00 lea 0x0(,\rax,4),\rdx
400594-
 4005a4:
          0.0
0000000000600fe0 <.got>:
0000000000600fe8 <_GLOBAL_OFFSET_TABLE_>:
600fe8: 10 0e adc %cl,(%rsi)
           60
 600fea:
                            (bad)
                          add %dh,%dh
600fff:
          00 f6
601001: 03 40 00
                           add 0x0(%rax),%eax
        00 00
                          add %al,(%rax)
 601004:
 601006:
           00 00
                            add
                                 %al, (%rax)
                           (bad)
601008:
          06
601009:
          04 40
                           add $0x40,%al
          00 00
                           add %al,(%rax)
add %al,(%rax)
 60100b-
 60100d:
          00 00
00000000000601020 <x>:
601020: 01 00
                          add %eax, (%rax)
                            add %al,(%rax)
add (%rax),%al
 601022:
           00 00
         02 00
 601024:
0000000000601028 <y.2304>:
                            add (%rax),%eax
add %al,(%rax)
601028: 03 00
 60102=-
           00 00
                            add $0x0,%al
          04 00
60102c:
0000000000601038 <=>:
```

编号	重定位	应填入的重定位引用值	
3	r.offset = 0x26	r.symbol = x	
	r.type = R_X86_64_32	r.addend = 0	
a	r.offset = 0x2b	r.symbol = addvec	
"	r.type = R_X86_64_PC32	r.addend = -4	

```
(3) 基于你对代码的分析, 生成该可执行程序的操作系统的动态链接器的路径是( ) A) /lib64/ld-linux-x86-64.so.2
B) /lib/ld-linux-x86-64.so.2
C) /lib/ld-x86-64-linux.so.2
D) /lib64/ld-x86-64-linux.so.2

(4) 程序中 printf 的 PLT 表条目是 PLT[_____], GOT 表条目是 GOT[_____]。(填写数字即可)
```

第四题 关于异常控制流(10分)

信号是实现进程间通信的一种重要方式。以下程序中,父进程借助信号把一个随机数 传给子进程。

```
    #include "csapp.h"

volatile int acc = 0;
volatile int count = 0;
4. void sigusr1_handler(int sig) {
       _____ G
acc = acc * 2 + A;
7.
       Kill(getppid(), SIGCONT);
8. }
9. void sigusr2_handler(int sig) {
10.
               Н
11. acc = acc * 2 + __B;
       Kill(getppid(), SIGCONT);
12.
13. }
14. void sigcont_handler(int sig) {}
15, int main() {
      sigset_t mask_all, mask_father, mask_child;
16.

 Sigfillset(&mask_all);

18.
      Sigfillset(&mask_father);
Sigfillset(&mask_child);
20.
      Sigdelset(&mask_father, SIGCONT);
21.
     Sigdelset(&mask_child, SIGUSR1);
22.
       Sigdelset(&mask_child, SIGUSR2);
23. Signal(SIGUSR1, sigusr1_handler);
      Signal(SIGUSR2, sigusr2_handler);
24.
25.
     Signal(SIGCONT, sigcont_handler);
       _C_(SIG_SETMASK, _D_, NULL);
26.
27.
28. pid_t pid = Fork();
```

```
29. if (pid == 0) {
          for (int i = 0; i < sizeof(int) * 8; i++)</pre>
30.
31.
             __E__(&mask_child);
32.
          printf("child:0x%x\n", acc);
33. }
34.
       else {
35.
         srand(time(NULL));
36.
           int r = rand();
37.
         printf("father:0x%x\n", r);
           for (int i = 0; i < sizeof(int) * 8; i++) {
38.
39.
              if (r & (<u>F</u> << 31 - i))
                  Kill(pid, SIGUSR2);
40.
41.
              else
42.
                  Kill(pid, SIGUSR1);
43.
              _E_(&mask_father);
44.
           }
45.
         Wait(NULL);
46.
47. }
```

1. 假设 G, H 处都为空,该程序需要使得父进程和子进程的输出相同。(共6分,每 空1分)

(1) 程序填空:

A:______ B:______ C:______ D:_____ E:_____

- (2) 第 43 行的代码是必须的吗?如果"是",请用一句话描述去掉了这一行代码会发生什么。(2 分)
- 2. 假设 G 处填写 if (count % 3 == 0) return; 在 H 处填写 count++; 如果第 36 行生成的随机数是 Oxaaaaaaaaa, 则子进程的输出是 child:0x_____ (1 分), 简要说明理由。(1 分)

第五题 虚拟内存管理(10分)

1、典型的 Linux 进程的虚拟内存布局如下图所示,请分别给出①②③④对应存放的内容。 (每小题 1 分, 共 4 分)



2、如上题给出的 Linux 进程的虚拟内存布局图, 如果执行*(int*)main=0, 会出现何种结果?如果在②和③之间的地址空间位置执行 mov \$0x0a, count, 会出现何种结果? (忽略 count 的实际意义, 假设能正常通过编译)(每小题 1 分, 共 2 分)

3、内存安全(共4分,找出一个错误给1分) 以下代码有4处内存安全错误,请指出所在代码行行号并简要说明。 注意:

----1) 请仔细阅读注释;

- 2) 不需要考虑库函数的错误和库函数调用出错的情况(因此不需要考虑返回值检查);
- 3) 说明时加上必要的代码行号,请使用简洁的语言;
- 4) 只需说明为什么会出错, 无需给出修补方法。

```
5) #include <assert.h>
6) #include <stdio.h>
7) #include <stdlib.h>
9) // There're 4 memory safety bugs
10)
11)// Assume all calls to library functions succeed
12)// For simplicity, our vector type can only hold ints.
13)typedef struct {
14)
      int *data;
                    // Pointer to our array on the heap
15) int length; // How many elements are in our array
      int capacity; // How many elements our array can hold
16)
17)} Stack;
18)
19)// Get a chunk of heap memory that can accomodate `size` in
  t number
20)int *get heap memory(int size) {
21) int *new_data = (int *)malloc(size);
22)
       assert(new_data != NULL);
23) return new data;
24)}
```

```
25)
        26)Stack *stack new() {
        27) Stack stack;
                            = get_heap_memory(1);
               stack.data
        29) stack.length = 0;
              stack.capacity = 1;
        30)
        31) return &stack;
        32)}
        33)
        34) void stack push(Stack *stack, int n) {
        35) if (stack->length == stack->capacity) {
        36)
                  int new capacity = stack->capacity * 2;
        37)
                  int *new_data = get_heap_memory(new_capacity);
        38)
        39)
                  for (int i = 0; i < stack \rightarrow length; ++i) {
        40)
                  new_data[i] = stack->data[i];
        41)
        42)
        43)
                  free(stack->data);
        44)
                  stack->data = new_data;
        45)
        46)
                   stack->capacity = new capacity;
        47)
        48)
        49) stack->data[stack->length] = n;
        50)
               stack->length += 1;
        51)}
        52)
        53)int main() {
               Stack *stack = stack_new();
        54)
             stack_push(stack, 107);
        55)
        56)
        57) int *n = &stack->data[0];
        58)
               stack_push(stack, 110);
        59) printf("%d\n", *n);
        60)
        61) free(stack);
        62)}
错误:
(1)
(2)
(3)
```

学完《网络编程》一章,小明迫不及待地想搭建自己的游戏服务器。他根据课本上代码写出的《网络乒乓》服务器代码如下。他在Class Machine上运行代码,TCP等协议都采用默认设置。请你根据代码回答问题。

```
#include "csapp.h"
    #include "stdlib.h"
2
    #include "stdio.h"
3
    #define GOAL 100
5
    int main(int argc, char **argv)
6
7
         int listenfd, connfd;
8
        socklen t clientlen;
9
        struct sockaddr_storage clientaddr;
10
         char client_hostname[MAXLINE], client_port[MAXLINE], buf[MAXLINE];
11
        if (argc != 2) {
12
             fprintf(stderr, "usage: %s <port>\n", argv[0]);
13
             exit(0);
14
15
        listenfd = Open_listenfd(argv[1]); // Open listen socket
16
        int ball_cnt = 0;
17
        while (1){
18
             clientlen = sizeof(struct sockaddr storage);
19
             connfd = Accept(listenfd, (SA *)&clientaddr, &clientlen); // Accept connection
20
            Getnameinfo((SA *)&clientaddr, clientlen, client_hostname, MAXLINE,
21
            client port, MAXLINE, 0);
22
            printf("Connected to (%s, %s)\n", client_hostname, client_port);
23
            rio t rio;
25
            Rio readinitb(&rio, connfd);
26
            Rio_readlineb(&rio, buf, MAXLINE);
27
            int recv num = atoi(buf);
28
            if (recv_num == ball_cnt){
29
                 if (ball cnt == GOAL){
30
                     sprintf(buf, "You win!\n");
31
                     Rio_writen(connfd, buf, strlen(buf));
32
                     ball_cnt = 0;
33
34
                 else {
35
                     sprintf(buf, "%d\n", ball_cnt+1);
36
                     Rio_writen(connfd, buf, strlen(buf));
37
                     ball cnt += 2;
38
39
40
             Close(connfd); // Close the connection
41
         }
42
         exit(0);
43
    }
```

- 1. 函数 Open_listenfd 要建立的是可靠的TCP连接。因此,里面有一行代码设置了 hints.ai_socktype = _____; (SOCK_STREAM / SOCK_DGRAM)。(1分)
- 2. 函数 Getnameinfo 的用途是查询输入的_____ (主机名对应的IP地址 / IP地址对应的主机名)。(1分)
- 小明的朋友们对他的游戏都不感兴趣,小明只好自己写了一个客户端来玩自己的游戏。他的客户端代码如下:

```
1 | #include "csapp.h"
   #define GOAL 100
2
3
   int main(int argc, char **argv){
4
        int clientfd;
5
        char *host, *port, buf[MAXLINE];
6
        rio_t rio;
7
8
        if (argc != 3){
9
            fprintf(stderr, "usage: %s <host> <port>\n", argv[0]);
10
            exit(0);
11
        }
12
        host = argv[1];
13
        port = argv[2];
14
15
        for (int ball cnt=0; ball cnt<=GOAL; ball cnt+=2){
16
            clientfd = Open clientfd(host, port);
17
           Rio_readinitb(&rio, clientfd);
18
           sprintf(buf, "%d\n", ball_cnt);
19
            Rio_writen(clientfd, buf, strlen(buf));
20
           Rio readlineb(&rio, buf, MAXLINE);
21
           Fputs(buf, stdout);
22
        }
23
        exit(0);
24
25
```

他在同一台主机上运行服务器和客户端。他的操作流程是:

```
cd pingpong
nohup ./server 50000 > log.out &
./client ______
```

程序正常运行完毕,"You win!"出现在了他的屏幕上。小明查看log.out,里面的第一行是 Connected to (localhost, 33580)。请填入小明操作流程中缺失的两处信息。(2分)

4. 小明认为设置 #define GOAL 100 难度太低了,于是将服务器与客户端中的代码都改成了 #define GOAL 100000。他像之前一样运行服务器与客户端,结果发现客户端开始报错,并且始终没有输出"You win"。请你解释为什么修改成100000会让程序不能正常运行。(2分)

- 5、请在客户端中添加一行代码,使得`#define GOAL 100000`时也能正常运行。你添加的位置是现在的第_____行之后,添加的代码内容是_____。(2 分)
- 6、小红和小方听说了小明的高难度游戏,非常感兴趣。在小明合理配置服务器使得服务器 能被访问到后,小红和小方同时在各自的电脑上运行客户端程序,与小明的服务器互动。假 设小红、小方的电脑配置相同,网络延迟大小相同,并且整个过程中没有发生过重传。请推 测,一段时间后,小红和小方:()(2分)
- * A. 有且只有一个人的屏幕上会出现"You win!"。
- *B. 两个人的屏幕上都不会出现"You win!"。
- *C. 两个人的屏幕上都会出现"You win!"。

第七题 并发(15分)

1、第一类读者-写者问题(读者优先:总是给读者优先权,只要写者当前没有进行写操作,读者就能获得访问权;这种情况存在于读者很多,写者不经常更新的时候使用)

```
int readcnt; /* Initially 0 */
sem_t mutex, w; /* Both initially 1 */
void reader(void)
  while (1) {
   <u>/* 1 */</u>
    readont++;
    if (readcnt == 1) /* First in */
        <u>/* 2 */</u>
    /* Reading happens here */
    /* 4 */
    readont--;
    if (readont == 0) /* Last out */
             <u>/* 5 */</u>
    <u>/* 6 */</u>
 }
void writer(void)
```

2、第二类读者-写者问题(写者优先:写者具有优先权,将后来的读者延迟到所有等待的或活动的写者都完成为止;这种情况存在于经常更新的系统,而读者的目的是获取最新的数据)

```
int readont, writeont; // Initially 0
                            // Initially 1
sem_t rmutex, wmutex;
                                   // Initially /* 1 */
sem_t r, w;
void reader(void)
 while (1) {
   <u>/* 2 */</u>
   P(&rmutex);
   readont++;
    <u>/* 3 */</u>
   V(&rmutex);
   /* 4 */
   /* Reading happens here */
   P(&rmutex);
   readont--;
    <u>/* 5 */</u>
   V(&rmutex);
 }
}
void writer(void)
 while (1) {
   P(&wmutex);
   writecnt++;
    <u>/* 6 */</u>
   V(&wmutex);
   P(&w);
   /* Writing here */
   V(&w);
   P(&wmutex);
   writecnt--;
    /* 7 */
   V(&wmutex);
 }
}
```