HW3: Deadlock - Dining Philosopher





과목명 | 운영체제

담당교수 | 황선태

학과 | 소프트웨어학부

학년 | 2학년

학번 | 20143050

이름 | 김현석

제출일 | 2017.05.14

1. Dead lock 구현 코드 Phil_A 코드

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/ipc.h>
#include <sys/sem.h>
#include <errno.h>
#include <unistd.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <time.h>
#include <string.h>
#define SEMPERM 0600
#define TRUE 1
#define FALSE 0
typedef union _semun { //semaphore의구조체
int val;
struct semid_ds *buf;
ushort *array;
} semun
int initsem(key_t semkey, int n) {//semaphore를초기화시킬때사용
int status = 0, semid;
```

```
// 세마포어값을설정
if ((semid = semget(semkey, 1, SEMPERM | IPC_CREAT |
IPC_EXCL) = -1
{
if (errno == EEXIST)
semid = semget(semkey, 1, 0);
}
else
{
semun arg;
arg.val = n
// 세마포어제어( setval: 값설정)
status = semctl(semid, 0, SETVAL, arg);
if (semid == -1 || status == -1)
perror("initsem failed");
return (-1);
}
return (semid);
}
int p(int semid) { //p연산을하며acquire 할때사용된다.
struct sembuf p_buf;
p_buf.sem_num = 0;
p_buf.sem_op = -1;
```

```
p_buf.sem_flg = SEM_UNDO;
if (semop(semid, &p_buf, 1) == -1)
{
printf("p(semid) failed");
exit(1);
}
return (0);
}
int v(int semid) {//v연산을하며release 할때사용된다.
struct sembuf v_buf;
v_buf.sem_num = 0;
v_buf.sem_op = 1;
v_buf.sem_flg = SEM_UNDO;
if (semop(semid, &v_buf, 1) == -1)
{
printf("v(semid) failed");
exit(1);
}
return (0);
// Shared variable by file
void reset(char *fileVar, int value) {// fileVar라는이름의텍스트화일
을새로만들고0값을기록한다.
if (access(fileVar, F_OK) == -1) {
```

```
FILE *fp = fopen(fileVar, "w");
time_t timer;
time(&timer);
fprintf(fp, "PID: %d time: %s%d\n", getpid(), ctime(&timer),value);
fclose(fp);
}
}
void Store(char *fileVar, int i) {// fileVar 화일끝에i 값을append한
다
FILE *fp = fopen(fileVar, "a");
fprintf(fp, "PID:%d %d\n",getpid(), i);
fclose(fp);
}
int Load(char *fileVar) {// fileVar 화일의마지막값을읽어온다.
int num;
FILE *fp = fopen(fileVar, "r");
fseek(fp, -4, SEEK_END);
while (1) {
fscanf(fp, "%d", &num);
if (feof(fp)) {
break
}
fclose(fp);
return num;
```

```
}
void add(char *fileVar, int i) {// fileVar 화일의마지막값을읽어서i를
더한후에이를끝에append 한다.
FILE *fp = fopen(fileVar, "a");
time_t
        timer;
time(&timer);
int add_num = Load(fileVar);
add_num += i
fprintf(fp, "PID: %d time: %s%d\n", getpid(), ctime(&timer),
add_num);
fclose(fp);
}
void sub(char *fileVar, int i) {// fileVar 화일의마지막값을읽어서i를
뺀후에이를끝에append 한다.
FILE *fp = fopen(fileVar, "a");
int sub_num = Load(fileVar);
time_t
        timer;
time(&timer);
sub_num -= i
```

```
fprintf(fp, "PID: %d time: %s%d\n", getpid(), ctime(&timer),
sub_num);
fclose(fp);
}
// Class Lock
typedef struct _lock { //lock의구조체semid로이루어졌다.
int semid;
} Lock
void initLock(Lock *l, key_t semkey) { //lock 초기화함수로세마포
를연결하며만약없다면초기값을1로주면서새로만들어서연결한다.
if ((l->semid = initsem(semkey, 1)) < 0)
exit(1);
}
void Acquire(Lock *1) { //p연산을이용해acquire를구현한다.
p(l->semid);
}
void Release(Lock *1) {//v연산을이용해release를구현한다.
v(l->semid);
}
// Class CondVar
typedef struct _cond { //condvar의구조체대기열과semid를포함한다.
int semid;
```

```
char* queueLength;
} CondVar
void initCondVar(CondVar *c, key_t semkey, char* queueLength)
{// queueLength를받아condvar queueLength로지정한다. 또한세마포
를연결하는데없으면초기값을0로주면서새로만들어서연결한다.
c->queueLength = queueLength
reset(c->queueLength,0); // queueLength=0
if ((c->semid = initsem(semkey, 0)) < 0)
exit(1);
}
void Wait(CondVar *c, Lock *lock) { //condvar와lock를받아wait를
구현한다. add를통해queueLength를증가시켜준다.
add(c->queueLength, 1);
Release(lock);
p(c->semid);
Acquire(lock);
}
void Signal(CondVar *c) { //condvar를받아대기중인queueLength가
있다면활성화시켜주고sub를통해queueLength를감소시켜준다.
if (Load(c->queueLength) > 0) {
v(c->semid);
sub(c->queueLength, 1);
```

```
}
}
void
       Broadcast(CondVar
                           *C)
                                 {//condvar를받아대기중인
queueLength가있다면"모두" 활성화시켜주고sub를통해queueLength를
감소시켜준다.
while (Load(c->queueLength) > 0) {
v(c->semid);
sub(c->queueLength, 1);
}
}
void Take_R1(Lock *L1, CondVar *C1){//R1 젓가락을가져오기위한
함수
Acquire(L1);//L1에관하여acquire함으로써mutual exclisive 하게해준
다.
while(Load("R1.txt")==0){ //남은자원이없으면대기한다.
printf("message: %d가R1을기다림\n",getpid());
Wait(C1,L1); //wait 상태로들어간다
printf("message: %d가R1을기다리다가깨어남\n",getpid());
}
Store("R1.txt",0); //젓가락을얻었으므로R1.txt에0을저장시켜준다.
printf("message: %d가R1을가져옴\n",getpid());
Release(L1);//Take_R1을수행하였으므로L1을Release 시켜준다.
}
void Take_R2(Lock *L2, CondVar *C2){//R2 젓가락을가져오기위한
함수
Acquire(L2); //L2에관하여acquire함으로써mutual exclisive 하게해준
```

```
while(Load("R2.txt")==0){ //남은자원이없으면대기한다.
printf("message: %d가R2을기다림\n".getpid());
Wait(C2,L2); //wait 상태로들어간다.
printf("message: %d가R2을기다리다가깨어남\n",getpid());
Store("R2.txt",0); //젓가락을얻었으므로R2.txt에0을저장시켜준다.
printf("message: %d가R2을가져옴\n",getpid());
Release(L2);//Take_R2을수행하였으므로L2을Release 시켜준다.
}
void Put_R1(Lock *L1, CondVar *C1){//R1 젓가락을놓기위한함수식
사를다하였을때수행하게된다.
Acquire(L1); //L1에관하여acquire함으로써mutual exclisive 하게해준
다.
Store("R1.txt".1); //젓가락을놓았으므로R1.txt 에1을저장시켜준다.
Signal(C1); //queueR1에대기중인철학자를깨워준다.
printf("message: %d가R1을내려둠\n",getpid());
Release(L1); //Put_R1을수행하였으므로L1을Release 시켜준다.
}
void Put_R2(Lock *L2, CondVar *C2){ //R2 젓가락을놓기위한함수
식사를다하였을때수행하게된다.
Acquire(L2); //L1에관하여acquire함으로써mutual exclisive 하게해준
다.
Store("R2.txt",1); //젓가락을놓았으므로R2.txt 에1을저장시켜준다.
Signal(C2); //queueR1에대기중인철학자를깨워준다.
printf("message: %d가R2을내려둠\n",getpid());
Release(L2); //Put_R2을수행하였으므로L2을Release 시켜준다.
```

```
void Phil A(Lock *L1. CondVar *C1.Lock *L2. CondVar *C2){//A
철학자가밥을먹기위해수행하는함수
Take_R1(L1,C1); //R1를가져오기위한함수
printf("message: %d가생각을시작함\n",getpid());
sleep(1);
printf("message: %d가생각을멈춤\n",getpid());
Take_R2(L2, C2); //R2를가져오기위한함수
printf("message: %d가먹기시작함\n",getpid());
sleep(1);
printf("message: %d가먹기를멈춤\n",getpid());
Put R1(L1.C1); //R2릌내려놓기위한함수
Put_R2(L2, C2); //R1를내려놓기위한함수
}
int main() {
 // 서버에서작업할때는자기학번등을이용하여다른사람의키와중복되지
않게해야한다.
 // 실행하기전에매번세마포들을모두지우거나아니면다른semkey 값을
사용해야한다.
                      // 남아있는세마포확T인
 // $ ipcs
 // $ ipcrm -s <semid> // <semid>라는세마포제거
 key_t semkey = 0x100; //semkey값을지정한다.
key_t semkey2 = 0x200; //semkey값을지정한다.
key_t semkey3 = 0x300; //semkey값을지정한다.
```

key_t semkey_chopsticks1 = 0x400; //semkey_chopsticks1 값을지 정한다.

key_t semkey_chopsticks2 = 0x500; //semkey_chopsticks2 값을지 정한다.

key_t semkey_chopsticks3 = 0x600; //semkey_chopsticks3 값을지 정한다.

reset("R1.txt",1); //R1.txt파일생성만약있다면생성하지않는다. 이때1이란자원이존재하는상태0이란자원을누가쓰고있는상태를의미한다.

reset("R2.txt",1); //R2.txt파일생성만약있다면생성하지않는다. 이때1이란자원이존재하는상태0이란자원을누가쓰고있는상태를의미한다.

reset("R3.txt",1); //R3.txt파일생성만약있다면생성하지않는다. 이때1이란자원이존재하는상태0이란자원을누가쓰고있는상태를의미한다.

Lock lock1; //wait, acquire, release에사용된다 Lock lock2; //wait, acquire, release에사용된다 Lock lock3; //wait, acquire, release에사용된다

CondVar C1; //R1에사용되는condvar CondVar C2; //R2에사용되는condvar CondVar C3; //R3에사용되는condvar

initLock(&lock1, semkey); //lock 초기화함수 initLock(&lock2, semkey2); //lock 초기화함수 initLock(&lock3, semkey3); //lock 초기화함수

initCondVar(&C1, semkey_chopsticks1, "queueR1.txt"); //R1에사용 하는condvar 함수초기화이때queueR1의파일명을지정한다.

initCondVar(&C2, semkey_chopsticks2, "queueR2.txt"); //R2에사용 하는condvar 함수초기화이때queueR2의파일명을지정한다.

initCondVar(&C3, semkey_chopsticks3, "queueR3.txt"); //R3에사용

```
하는condvar 함수초기화이때queueR3의파일명을지정한다.
for(int i=0;i<100;i++)
Phil_A(&lock1,&C1, &lock2, &C2);
return 0;
```

Phil_B 코드

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/ipc.h>
#include <sys/sem.h>
#include <errno.h>
#include <unistd.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <time.h>
#include <string.h>
#define SEMPERM 0600
#define TRUE 1
#define FALSE 0
typedef union _semun { //semaphore의구조체
int val;
struct semid_ds *buf;
ushort *array;
} semun
int initsem(key_t semkey, int n) {//semaphore를초기화시킬때사용
int status = 0, semid;
// 세마포어값을설정
if ((semid = semget(semkey, 1, SEMPERM | IPC_CREAT |
```

```
IPC_EXCL) = -1
if (errno == EEXIST)
semid = semget(semkey, 1, 0);
}
else
semun arg;
arg.val = n
// 세마포어제어( setval: 값설정)
status = semctl(semid, 0, SETVAL, arg);
}
if (semid == -1 || status == -1)
perror("initsem failed");
return (-1);
}
return (semid);
}
int p(int semid) { //p연산을하며acquire 할때사용된다.
struct sembuf p_buf;
p_buf.sem_num = 0;
p_buf.sem_op = -1;
p_buf.sem_flg = SEM_UNDO;
if (semop(semid, \&p_buf, 1) == -1)
```

```
printf("p(semid) failed");
exit(1);
}
return (0);
}
int v(int semid) {//v연산을하며release 할때사용된다.
struct sembuf v_buf;
v_buf.sem_num = 0;
v_buf.sem_op = 1;
v_buf.sem_flg = SEM_UNDO;
if (semop(semid, &v_buf, 1) == -1)
{
printf("v(semid) failed");
exit(1);
return (0);
}
// Shared variable by file
void reset(char *fileVar, int value) {// fileVar라는이름의텍스트화일
을새로만들고0값을기록한다.
if (access(fileVar, F_OK) == -1) {
FILE *fp = fopen(fileVar, "w");
time_t timer;
time(&timer);
```

```
fprintf(fp, "PID: %d time: %s%d\n", getpid(), ctime(&timer),value);
fclose(fp);
}
}
void Store(char *fileVar, int i) {// fileVar 화일끝에i 값을append한
다
FILE *fp = fopen(fileVar, "a");
fprintf(fp, "PID:%d %d\n",getpid(), i);
fclose(fp);
}
int Load(char *fileVar) {// fileVar 화일의마지막값을읽어온다.
int num;
FILE *fp = fopen(fileVar, "r");
fseek(fp, -4, SEEK_END);
while (1) {
fscanf(fp, "%d", &num);
if (feof(fp)) {
break
}
fclose(fp);
return num;
```

```
void add(char *fileVar, int i) {// fileVar 화일의마지막값을읽어서i를
더한후에이를끝에append 한다.
FILE *fp = fopen(fileVar, "a");
time_t
       timer;
time(&timer);
int add_num = Load(fileVar);
add_num += i
fprintf(fp, "PID: %d time: %s%d\n", getpid(), ctime(&timer),
add_num);
fclose(fp);
}
void sub(char *fileVar, int i) {// fileVar 화일의마지막값을읽어서i를
뺀후에이를끝에append 한다.
FILE *fp = fopen(fileVar, "a");
int sub_num = Load(fileVar);
time_t
        timer;
time(&timer);
```

```
sub_num -= i
fprintf(fp, "PID: %d time: %s%d\n", getpid(), ctime(&timer),
sub_num);
fclose(fp);
}
// Class Lock
typedef struct _lock { //lock의구조체semid로이루어졌다.
int semid;
} Lock
void initLock(Lock *l, key_t semkey) { //lock 초기화함수로세마포
를연결하며만약없다면초기값을1로주면서새로만들어서연결한다.
if ((l->semid = initsem(semkey, 1)) < 0)
exit(1);
}
void Acquire(Lock *1) { //p연산을이용해acquire를구현한다.
p(l->semid);
}
void Release(Lock *1) {//v연산을이용해release를구현한다.
v(l->semid);
}
// Class CondVar
typedef struct _cond { //condvar의구조체대기열과semid를포함한다.
int semid;
char* queueLength;
```

```
void initCondVar(CondVar *c, key_t semkey, char* queueLength)
{// queueLength를받아condvar queueLength로지정한다. 또한세마포
를연결하는데없으면초기값을0로주면서새로만들어서연결한다.
c->queueLength = queueLength
reset(c->queueLength,0); // queueLength=0
if ((c->semid = initsem(semkey, 0)) < 0)
exit(1);
}
void Wait(CondVar *c, Lock *lock) { //condvar와lock를받아wait를
구현한다. add를통해queueLength를증가시켜준다.
add(c->queueLength, 1);
Release(lock);
p(c->semid);
Acquire(lock);
}
void Signal(CondVar *c) { //condvar를받아대기중인queueLength가
있다면활성화시켜주고sub를통해queueLength를감소시켜준다.
if (Load(c->queueLength) > 0) {
v(c->semid);
sub(c->queueLength, 1);
}
}
       Broadcast(CondVar
                            *c) {//condvar를받아대기중인
void
```

} CondVar

```
queueLength가있다면"모두" 활성화시켜주고sub를통해queueLength를
감소시켜준다.
while (Load(c->queueLength) > 0) {
v(c->semid);
sub(c->queueLength, 1);
}
}
void Take_R2(Lock *L2, CondVar *C2){ //R2 젓가락을가져오기위한
함수
Acquire(L2);//L2에관하여acquire함으로써mutual exclisive 하게해준
다.
while(Load("R2.txt")==0){ //만약자원이없다면대기한다.
printf("message: %d가R2을기다림\n",getpid());
Wait(C2,L2); //wait 상태로들어간다.
printf("message: %d가R2을기다리다가깨어남\n",getpid());
}
Store("R2.txt",0); //젓가락을얻었으므로R2.txt에0을저장시켜준다
printf("message: %d가R2을가져옴\n",getpid());
Release(L2); //Take_R2을수행하였으므로L2을Release 시켜준다.
}
void Take_R3(Lock *L3, CondVar *C3){//R3 젓가락을가져오기위한
함수
Acquire(L3);//L3에관하여acquire함으로써mutual exclisive 하게해준
다.
while(Load("R3.txt")==0){ //만약자원이없으면대기상태에들어간다.
printf("message: %d가R3을기다림\n",getpid());
Wait(C3,L3); //wait 상태로들어간다.
printf("message: %d가R3을기다리다가깨어남\n",getpid());
```

```
}
Store("R3.txt",0); //젓가락을얻었으므로R3.txt에0을저장시켜준다
printf("message: %d가R3을가져옴\n",getpid());
Release(L3); //Take_R3을수행하였으므로L3을Release 시켜준다.
}
void Put_R2(Lock *L2, CondVar *C2){ //R2 젓가락을놓기위한함수
식사를다하였을때수행하게된다.
Acquire(L2); //L2에관하여acquire함으로써mutual exclisive 하게해준
다.
Store("R2.txt",1); //젓가락을놓았으므로R2.txt 에1을저장시켜준다.
Signal(C2); //queueR2에대기중인철학자를깨워준다.
printf("message: %d가R2을내려둠\n".getpid());
Release(L2); //Put_R2을수행하였으므로L1을Release 시켜준다.
}
void Put_R3(Lock *L3, CondVar *C3){ //R3 젓가락을놓기위한함수
식사를다하였을때수행하게된다.
Acquire(L3); //L1에관하여acquire함으로써mutual exclisive 하게해준
다.
Store("R3.txt",1); //젓가락을놓았으므로R3.txt 에1을저장시켜준다.
Signal(C3); //위에서처럼자원을젓가락을놓았으므로전체자원의개수를증
가시켜준다.
printf("message: %d가R3을내려둠\n",getpid());
Release(L3); //Put_R3을수행하였으므로L1을Release 시켜준다.
}
void Phil_B(Lock *L2, CondVar *C2,Lock *L3, CondVar *C3){
Take_R2(L2,C2); //R2를가져오기위한함수
printf("message: %d가생각을시작함\n",getpid());
```

```
sleep(1);
printf("message: %d가생각을멈춤\n",getpid());
Take_R3(L3, C3); //R3를가져오기위한함수
printf("message: %d가먹기시작함\n",getpid());
sleep(1);
printf("message: %d가먹기를멈춤\n",getpid());
Put_R2(L2,C2); //R2를내려놓기위한함수
Put_R3(L3,C3); //R3를내려놓기위한함수
}
int main() {
// 서버에서작업할때는자기학번등을이용하여다른사람의키와중복되지않
게해야한다.
// 실행하기전에매번세마포들을모두지우거나아니면다른semkey 값을사
용해야한다.
// $ ipcs
                    // 남아있는세마포확T인
// $ ipcrm -s <semid> // <semid>라는세마포제거
key_t semkey = 0x100; //semkey값을지정한다.
key_t semkey2 = 0x200; //semkey값을지정한다.
key_t semkey3 = 0x300; //semkey값을지정한다.
key_t semkey_chopsticks1 = 0x400; //semkey_chopsticks1 값을지
정한다.
key_t semkey_chopsticks2 = 0x500; //semkey_chopsticks2 값을지
정한다.
key_t semkey_chopsticks3 = 0x600; //semkey_chopsticks3 값을지
정한다.
```

reset("R1.txt",1); //R1.txt파일생성만약있다면생성하지않는다. 이때1이란자원이존재하는상태0이란자원을누가쓰고있는상태를의미한다. reset("R2.txt",1); //R2.txt파일생성만약있다면생성하지않는다. 이때1이란자원이존재하는상태0이란자원을누가쓰고있는상태를의미한다. reset("R3.txt",1); //R3.txt파일생성만약있다면생성하지않는다. 이때1이란자원이존재하는상태0이란자원을누가쓰고있는상태를의미한다.

Lock lock1; //wait, acquire, release에사용된다 Lock lock2; //wait, acquire, release에사용된다 Lock lock3; //wait, acquire, release에사용된다

CondVar C1; //R1에사용되는condvar CondVar C2; //R2에사용되는condvar CondVar C3; //R3에사용되는condvar

initLock(&lock1, semkey); //lock 초기화함수
initLock(&lock2, semkey2); //lock 초기화함수
initLock(&lock3, semkey3); //lock 초기화함수
initCondVar(&C1, semkey_chopsticks1, "queueR1.txt"); //R1에사용
하는condvar 함수초기화이때queueR1의파일명을지정한다.
initCondVar(&C2, semkey_chopsticks2, "queueR2.txt"); //R2에사용
하는condvar 함수초기화이때queueR2의파일명을지정한다.
initCondVar(&C3, semkey_chopsticks3, "queueR3.txt"); //R3에사용
하는condvar 함수초기화이때queueR3의파일명을지정한다.

for(int i=0;i<100;i++)
Phil_B(&lock2,&C2, &lock3, &C3);

return 0;}

Phil_C 코드

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/ipc.h>
#include <sys/sem.h>
#include <errno.h>
#include <unistd.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <time.h>
#include <string.h>
#define SEMPERM 0600
#define TRUE 1
#define FALSE 0
typedef union _semun { //semaphore의구조체
int val;
struct semid_ds *buf;
ushort *array;
} semun
int initsem(key_t semkey, int n) {//semaphore를초기화시킬때사용
int status = 0, semid;
// 세마포어값을설정
if ((semid = semget(semkey, 1, SEMPERM | IPC_CREAT |
```

```
IPC_EXCL) = -1
if (errno == EEXIST)
semid = semget(semkey, 1, 0);
}
else
semun arg;
arg.val = n
// 세마포어제어( setval: 값설정)
status = semctl(semid, 0, SETVAL, arg);
}
if (semid == -1 || status == -1)
perror("initsem failed");
return (-1);
}
return (semid);
}
int p(int semid) { //p연산을하며acquire 할때사용된다.
struct sembuf p_buf;
p_buf.sem_num = 0;
p_buf.sem_op = -1;
p_buf.sem_flg = SEM_UNDO;
if (semop(semid, \&p_buf, 1) == -1)
```

```
printf("p(semid) failed");
exit(1);
}
return (0);
}
int v(int semid) {//v연산을하며release 할때사용된다.
struct sembuf v_buf;
v_buf.sem_num = 0;
v_buf.sem_op = 1;
v_buf.sem_flg = SEM_UNDO;
if (semop(semid, &v_buf, 1) == -1)
{
printf("v(semid) failed");
exit(1);
return (0);
}
// Shared variable by file
void reset(char *fileVar, int value) {// fileVar라는이름의텍스트화일
을새로만들고0값을기록한다.
if (access(fileVar, F_OK) == -1) {
FILE *fp = fopen(fileVar, "w");
time_t timer;
time(&timer);
```

```
fprintf(fp, "PID: %d time: %s%d\n", getpid(), ctime(&timer),value);
fclose(fp);
}
}
void Store(char *fileVar, int i) {// fileVar 화일끝에i 값을append한
다
FILE *fp = fopen(fileVar, "a");
fprintf(fp, "PID:%d %d\n",getpid(), i);
fclose(fp);
}
int Load(char *fileVar) {// fileVar 화일의마지막값을읽어온다.
int num;
FILE *fp = fopen(fileVar, "r");
fseek(fp, -4, SEEK_END);
while (1) {
fscanf(fp, "%d", &num);
if (feof(fp)) {
break
}
fclose(fp);
return num;
void add(char *fileVar, int i) {// fileVar 화일의마지막값을읽어서i를
```

```
더한후에이를끝에append 한다.
FILE *fp = fopen(fileVar, "a");
time_t timer;
time(&timer);
int add_num = Load(fileVar);
add_num += i
fprintf(fp, "PID: %d time: %s%d\n", getpid(), ctime(&timer),
add_num);
fclose(fp);
}
void sub(char *fileVar, int i) {// fileVar 화일의마지막값을읽어서i를
뺀후에이를끝에append 한다.
FILE *fp = fopen(fileVar, "a");
int sub_num = Load(fileVar);
time_t timer;
time(&timer);
sub_num -= i
fprintf(fp, "PID: %d time: %s%d\n", getpid(), ctime(&timer),
sub_num);
```

```
fclose(fp);
}
// Class Lock
typedef struct _lock { //lock의구조체semid로이루어졌다.
int semid;
} Lock
void initLock(Lock *l, key_t semkey) { //lock 초기화함수로세마포
를연결하며만약없다면초기값을1로주면서새로만들어서연결한다.
if ((1->semid = initsem(semkey, 1)) < 0)
exit(1);
}
void Acquire(Lock *1) { //p연산을이용해acquire를구현한다.
p(l->semid);
}
void Release(Lock *1) {//v연산을이용해release를구현한다.
v(l->semid);
}
// Class CondVar
typedef struct _cond { //condvar의구조체대기열과semid를포함한다.
int semid;
char* queueLength;
} CondVar
```

```
void initCondVar(CondVar *c, key_t semkey, char* queueLength)
{// queueLength를받아condvar queueLength로지정한다. 또한세마포
를연결하는데없으면초기값을0로주면서새로만들어서연결한다.
c->queueLength = queueLength
reset(c->queueLength,0); // queueLength=0
if ((c->semid = initsem(semkey, 0)) < 0)
exit(1);
}
void Wait(CondVar *c, Lock *lock) { //condvar와lock를받아wait를
구현한다. add를통해queueLength를증가시켜준다.
add(c->queueLength, 1);
Release(lock);
p(c->semid);
Acquire(lock);
}
void Signal(CondVar *c) { //condvar를받아대기중인queueLength가
있다면활성화시켜주고sub를통해queueLength를감소시켜준다.
if (Load(c->queueLength) > 0) {
v(c->semid);
sub(c->queueLength, 1);
}
}
       Broadcast(CondVar *c) {//condvar를받아대기중인
queueLength가있다면"모두" 활성화시켜주고sub를통해queueLength를
감소시켜준다.
while (Load(c->queueLength) > 0) {
v(c->semid);
sub(c->queueLength, 1);
```

```
}
}
void Take_R1(Lock *L1, CondVar *C1){ //R1 젓가락을가져오기위한
함수
Acquire(L1);//L1에관하여acquire함으로써mutual exclisive 하게해준
다.
while(Load("R1.txt") == 0){ //만약자원이없으면대기상태로들어간다.
printf("message: %d가R1을기다림\n",getpid());
Wait(C1,L1); //wait 상태로들어간다.
printf("message: %d가R1을기다리다가깨어남\n",getpid());
Store("R1.txt",0);
printf("message: %d가R1을가져옴\n",getpid());
Release(L1); //Take_R1을수행하였으므로L1을Release 시켜준다.
}
void Take_R3(Lock *L3, CondVar *C3){
Acquire(L3); //L3에관하여acquire함으로써mutual exclisive 하게해준
다.
while(Load("R3.txt")==0){//만약자원이없으면대기상태로들어간다.
printf("message: %d가R3을기다림\n",getpid());
Wait(C3,L3); //wait 상태로들어간다.
printf("message: %d가R3을기다리다가깨어남\n",getpid());
Store("R3.txt",0); //젓가락을얻었으므로R3.txt에0을저장시켜준다.
printf("message: %d가R3을가져옴\n",getpid());
Release(L3); //Take_R3을수행하였으므로L3을Release 시켜준다.
```

```
void Put_R1(Lock *L1, CondVar *C1){ //R1 젓가락을놓기위한함수
식사를다하였을때수행하게된다.
Acquire(L1); //L1에관하여acquire함으로써mutual exclisive 하게해준
다.
Store("R1.txt",1); //젓가락을놓았으므로R1.txt 에1을저장시켜준다.
Signal(C1);//queueR1에대기중인철학자를깨워준다.
printf("message: %d가R1을내려둠\n",getpid());
Release(L1); //Put_R1을수행하였으므로L1을Release 시켜준다.
}
void Put_R3(Lock *L3, CondVar *C3){ //R3 젓가락을놓기위한함수
식사를다하였을때수행하게된다.
Acquire(L3); //L3에관하여acquire함으로써mutual exclisive 하게해준
다.
Store("R3.txt".1);//젓가락을놓았으므로R3.txt 에1을저장시켜준다.
Signal(C3); //queueR3에대기중인철학자를깨워준다.
printf("message: %d가R3을내려둠\n",getpid());
Release(L3); //Put_R3을수행하였으므로L3을Release 시켜준다.
}
void Phil_C(Lock *L1, CondVar *C1,Lock *L3, CondVar *C3){//C
철학자가밥을먹기위해수행하는함수
Take_R3(L3, C3); //R3를가져오기위한함수
printf("message: %d가생각을시작함\n",getpid());
sleep(1);
printf("message: %d가생각을멈춤\n",getpid());
Take_R1(L1,C1); //R1를가져오기위한함수
printf("message: %d가먹기시작함\n",getpid());
sleep(1);
```

```
printf("message: %d가먹기를멈춤\n".getpid());
Put_R3(L3,C3); //R3를내려놓기위한함수
Put_R1(L1,C1); //R1를내려놓기위한함수
}
//Phil_B(), Phil_C()도구현
int main() {
// 서버에서작업할때는자기학번등을이용하여다른사람의키와중복되지않
게해야한다.
 // 실행하기전에매번세마포들을모두지우거나아니면다른semkey 값을
사용해야한다.
                   // 남아있는세마포확T인
 // $ ipcs
 // $ ipcrm -s <semid> // <semid>라는세마포제거
 key_t semkey = 0x100; //semkey값을지정한다.
key_t semkey2 = 0x200; //semkey값을지정한다.
key_t semkey3 = 0x300; //semkey값을지정한다.
key_t semkey_chopsticks1 = 0x400; //semkey_chopsticks1 값을지
정한다.
key_t semkey_chopsticks2 = 0x500; //semkey_chopsticks2 값을지
정한다.
key_t semkey_chopsticks3 = 0x600; //semkey_chopsticks3 값을지
정한다.
```

reset("R1.txt",1); //R1.txt파일생성만약있다면생성하지않는다. 이때1이란자원이존재하는상태0이란자원을누가쓰고있는상태를의미한다.

```
란자원이존재하는상태0이란자원을누가쓰고있는상태를의미한다.
reset("R3.txt",1); //R3.txt파일생성만약있다면생성하지않는다. 이때1이
란자원이존재하는상태0이란자원을누가쓰고있는상태를의미한다.
Lock lock1; //wait, acquire, release에사용된다
Lock lock2; //wait, acquire, release에사용된다
Lock lock3; //wait, acquire, release에사용된다
CondVar C1; //R1에사용되는condvar
CondVar C2; //R2에사용되는condvar
 CondVar C3; //R3에사용되는condvar
initLock(&lock1, semkey); //lock 초기화함수
initLock(&lock2, semkey2); //lock 초기화함수
initLock(&lock3, semkey3); //lock 초기화함수
initCondVar(&C1, semkey_chopsticks1, "queueR1.txt"); //R1에사용
하는condvar 함수초기화이때queueR1의파일명을지정한다.
initCondVar(&C2, semkey_chopsticks2, "queueR2.txt"); //R2에사용
하는condvar 함수초기화이때queueR2의파일명을지정한다.
initCondVar(&C3, semkey_chopsticks3, "queueR3.txt"); //R3에사용
하는condvar 함수초기화이때queueR3의파일명을지정한다.
for(int i=0;i<100;i++)
Phil_C(&lock1,&C1, &lock3, &C3);
 return 0;
}
```

reset("R2.txt".1); //R2.txt파일생성만약있다면생성하지않는다. 이때1이

2.Prevention 구현 코드

Phil_A 함수 부분만 수정하였기 때문에 다른 부분은 위와 동일하여 Phil_A 함수 부분만 올리도록 하겠습니다.
void Phil_A(Lock *L1, CondVar *C1,Lock *L2, CondVar *C2){//A 철학자가밥을먹기위해수행하는함수
Take_R2(L2, C2); //R1를가져오기위한함수
printf("message: %d가생각을시작함\n",getpid());
sleep(1);
printf("message: %d가생각을멈춤\n",getpid());
Take_R1(L1,C1); //R2를가져오기위한함수
printf("message: %d가먹기시작함\n",getpid());
sleep(1);
printf("message: %d가먹기시작함\n",getpid());
Put_R2(L2,C2); //R2를내려놓기위한함수
Put_R1(L1,C1); //R1를내려놓기위한함수

3.Avoiding 구현 코드 Phil_A 코드

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/ipc.h>
#include <sys/sem.h>
#include <errno.h>
#include <unistd.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <time.h>
#include <string.h>
#define SEMPERM 0600
#define TRUE 1
#define FALSE 0
typedef union _semun { //semaphore의구조체
int val;
struct semid_ds *buf;
ushort *array
} semun;
int initsem(key_t semkey, int n) {//semaphore를초기화시킬때사용
int status = 0, semid;
// 세마포어값을설정
if ((semid = semget(semkey, 1, SEMPERM | IPC_CREAT |
IPC_EXCL)) == -1)
```

```
if (errno == EEXIST)
semid = semget(semkey, 1, 0);
}
else
semun arg;
arg.val = n;
// 세마포어제어( setval: 값설정)
status = semctl(semid, 0, SETVAL, arg);
}
if (semid == -1 \mid \mid status == -1)
perror("initsem failed");
return (-1);
return (semid);
int p(int semid) { //p연산을하며acquire 할때사용된다.
struct sembuf p_buf;
p_buf.sem_num = 0;
p_buf.sem_op = -1;
p_buf.sem_flg = SEM_UNDO;
if (semop(semid, \&p_buf, 1) == -1)
{
printf("p(semid) failed");
exit(1);
return (0);
```

```
int v(int semid) {//v연산을하며release 할때사용된다.
struct sembuf v buf;
v_buf.sem_num = 0;
v_buf.sem_op = 1;
v_buf.sem_flg = SEM_UNDO;
if (semop(semid, \&v_buf, 1) == -1)
{
printf("v(semid) failed");
exit(1);
}
return (0);
}
// Shared variable by file
void reset(char *fileVar,int i) {// fileVar라는이름의텍스트화일을새로
만들고0값을기록한다.
if (access(fileVar, F_OK) == -1) {
FILE *fp = fopen(fileVar, "w");
time_t timer;
time(&timer);
fprintf(fp, "PID: %d time: %s%d\n", getpid(), ctime(&timer),i);
fclose(fp);
}
}
void Store(char *fileVar, int i) {// fileVar 화일끝에i 값을append한
다
FILE *fp = fopen(fileVar, "a");
fprintf(fp, "PID: %d %d\n",getpid(), i);
fclose(fp);
```

```
}
int Load(char *fileVar) {// fileVar 화일의마지막값을읽어온다.
int num;
FILE *fp = fopen(fileVar, "r");
fseek(fp, -4, SEEK_END);
while (1) {
fscanf(fp, "%d", &num);
if (feof(fp)) {
break
}
}
fclose(fp);
return num;
}
void add(char *fileVar, int i) {// fileVar 화일의마지막값을읽어서i를
더한후에이를끝에append 한다.
FILE *fp = fopen(fileVar, "a");
time_t timer;
time(&timer);
int add_num = Load(fileVar);
add_num += i;
fprintf(fp, "PID: %d time: %s%d\n", getpid(), ctime(&timer),
add_num);
fclose(fp);
}
void sub(char *fileVar, int i) {// fileVar 화일의마지막값을읽어서i를
뺀후에이를끝에append 한다.
```

```
FILE *fp = fopen(fileVar, "a");
int sub_num = Load(fileVar);
time t timer;
time(&timer);
sub num -= i;
fprintf(fp, "PID: %d time: %s %d\n", getpid(), ctime(&timer),
sub_num);
fclose(fp);
}
// Class Lock
typedef struct _lock { //lock의구조체semid로이루어졌다.
int semid;
} Lock;
void initLock(Lock *l, key_t semkey) { //lock 초기화함수로세마포
를연결하며만약없다면초기값을1로주면서새로만들어서연결한다.
if ((l->semid = initsem(semkey, 1)) < 0)
exit(1);
}
void Acquire(Lock *1) { //p연산을이용해acquire를구현한다.
p(l->semid);
}
void Release(Lock *1) {//v연산을이용해release를구현한다.
v(l->semid);
// Class CondVar
```

```
typedef struct _cond { //condvar의구조체대기열과semid를포함한다.
int semid;
char* queueLength;
} CondVar;
void initCondVar(CondVar *c, key_t semkey, char* queueLength)
{// queueLength를받아condvar queueLength로지정한다. 또한세마포
를연결하는데없으면초기값을0로주면서새로만들어서연결한다.
c->queueLength = queueLength;
reset(c->queueLength,0); // queueLength=0
if ((c->semid = initsem(semkey, 0)) < 0)
exit(1);
}
void Wait(CondVar *c, Lock *lock) { //condvar와lock를받아wait를
구현한다. add를통해queueLength를증가시켜준다.
add(c->queueLength, 1);
Release(lock);
p(c->semid);
Acquire(lock);
}
void Signal(CondVar *c) { //condvar를받아대기중인queueLength가
있다면활성화시켜주고sub를통해queueLength를감소시켜준다.
if (Load(c->queueLength) > 0) {
v(c->semid);
sub(c->queueLength, 1);
}
       Broadcast(CondVar
                            *c) {//condvar를받아대기중인
void
```

```
queueLength가있다면"모두" 활성화시켜주고sub를통해queueLength를
감소시켜준다.
while (Load(c->queueLength) > 0) {
v(c->semid);
sub(c->queueLength, 1);
}
}
void Take_R1(Lock *L1,CondVar *C1) { //R1 젓가락을가져오기위한
함수
Acquire(L1); //L1에관하여acquire함으로써mutual exclisive 하게해준
다.
while ((Load("R1.txt") == 0) ||((Load("banker_resource.txt")<2) &&
(Load("state.txt")==0))) {
//만약자원이없거나, 남은자원이2개보다작고어떤철학자도식사를하지않는
다면이때wait 상태에들어가야한다.
printf("message: %d R1을기다림\n",getpid());
Wait(C1,L1); //wait 상태로들어간다.
printf("message: %d R1을기다리다가깨어남\n",getpid());
}
Store("R1.txt", 0); //젓가락을얻었으므로R1.txt에0을저장시켜준다.
 sub("banker_resource.txt",1); //젓가락을A 철학자가얻음으로써전체
resource는감소한다.
printf("message: %d R1을얻음\n",getpid());
Release(L1); //Take_R1을수행하였으므로L1을Release 시켜준다.
}
void Take_R2(Lock *L1,CondVar *C2) { //R2 젓가락을가져오기위한
함수
Acquire(L1); //L1에관하여acquire함으로써mutual exclisive 하게해준
다.
```

```
while (Load("R2.txt") == 0)
/*만약자원이없으면대기상태에들어가야한다. 이때는이미젓가락즉자원을
하나얻은상태이므로
이때는자원의개수가2보다작은상태임을고려할필요가없어진다.*/
printf("message: %d R2을기다림\n",getpid());
Wait(C2,L1); //wait 상태로들어간다.
printf("message: %d R2을기다리다가깨어남\n",getpid());
Store("R2.txt", 0); //젓가락을얻었으므로R2.txt에0을저장시켜준다.
 sub("banker_resource.txt",1); //젓가락을A 철학자가얻음으로써전체
resource는감소한다.
add("state.txt",1); //이때A철학자가젓가락을두개얻어서밥을먹을수있으
므로state.txt에1을저장하여식사를하였음을나타낸다.
printf("message: %d R2을얻음\n".getpid());
Release(L1); //Take_R2을수행하였으므로L1을Release 시켜준다.
}
void Put_R1(Lock *L1.CondVar *C1) { //R1 젓가락을놓기위한함수
식사를다하였을때수행하게된다.
Acquire(L1); //L1에관하여acquire함으로써mutual exclisive 하게해준
다.
Store("R1.txt", 1); //젓가락을놓았으므로R1.txt 에1을저장시켜준다.
 add("banker_resource.txt",1); //위에서처럼자원을젓가락을놓았으므
로전체자원의개수를증가시켜준다.
sub("state.txt",1); //젓가락을내려놓는다는것은식사를마쳤다는의미이기
때문에state에1 감소시켜준다.
 Signal(C1); //queueR1에대기중인철학자를깨워준다.
 printf("message: %d R1을내려놓는다.\n",getpid());
Release(L1); //Put_R1을수행하였으므로L1을Release 시켜준다.
```

```
void Put_R2(Lock *L1.CondVar *C2) { //R2 젓가락을놓기위한함수
식사를다하였을때수행하게된다.
Acquire(L1); //L1에관하여acquire함으로써mutual exclisive 하게해준
다.
Store("R2.txt", 1); //젓가락을놓았으므로R2.txt 에1을저장시켜준다.
 add("banker_resource.txt",1); //위에서처럼자원을젓가락을놓았으므
로전체자원의개수를증가시켜준다.
Signal(C2); //queueR1에대기중인철학자를깨워준다.
 printf("message: %d R2을내려놓는다.\n",getpid());
Release(L1); //Put_R2을수행하였으므로L1을Release 시켜준다.
}
void Phil_A(Lock *L1,CondVar *C1, CondVar *C2) { //A 철학자가
밥을먹기위해수행하는함수
Take_R1(L1, C1); //R1를가져오기위한함수
printf("message: %d 생각을시작함\n",getpid());
sleep(1);
printf("message: %d 생각을멈춤\n".getpid());
Take_R2(L1, C2); //R2를가져오기위한함수
printf("message: %d 가먹기시작함\n", getpid());
sleep(1);
printf("message: %d 다먹었음\n",getpid());
Put_R1(L1,C1); //R1를내려놓기위한함수
Put_R2(L1,C2); //R2를내려놓기위한함수
}
int main(int argc, char * argv[]) {
     서버에서작업할때는자기학번등을이용하여다른사람의키와중복되지
않게해야한다.
```

// 실행하기전에매번세마포들을모두지우거나아니면다른semkey 값을

사용해야한다.

```
// $ ipcs // 남아있는세마포확T인
// $ ipcrm -s <semid> // <semid>라는세마포제거
```

key_t semkey = 0x100; //semkey값을지정한다.

key_t semkey_chopsticks1 = 0x200; //semkey_chopsticks1 값을지 정한다.

key_t semkey_chopsticks2 = 0x300; //semkey_chopsticks2 값을지 정한다.

key_t semkey_chopsticks3 = 0x400; //semkey_chopsticks3 값을지 정한다.

reset("banker_resource.txt",3); //전체resource 관리를위해 banker_resource.txt 생성

reset("state.txt",0); //철학자가밥을먹는지보기위한state.txt 생성 reset("R1.txt",1); //R1.txt파일생성만약있다면생성하지않는다. 이때1이란자원이존재하는상태0이란자원을누가쓰고있는상태를의미한다.

reset("R2.txt",1); //R2.txt파일생성만약있다면생성하지않는다. 이때1이란자원이존재하는상태0이란자원을누가쓰고있는상태를의미한다.

reset("R3.txt",1); //R3.txt파일생성만약있다면생성하지않는다. 이때1이란자원이존재하는상태0이란자원을누가쓰고있는상태를의미한다.

Lock lock1; //wait, acquire, release에사용된다

CondVar C1; //R1에사용되는condvar CondVar C2; //R2에사용되는condvar CondVar C3; //R3에사용되는condvar

```
initLock(&lock1, semkey); //lock 초기화함수
initCondVar(&C1, semkey_chopsticks1, "queueR1.txt"); //R1에사용
하는condvar 함수초기화이때queueR1의파일명을지정한다.
initCondVar(&C2, semkey_chopsticks2, "queueR2.txt"); //R2에사용
하는condvar 함수초기화이때queueR2의파일명을지정한다.
initCondVar(&C3, semkey_chopsticks3, "queueR3.txt"); //R3에사용
하는condvar 함수초기화이때queueR3의파일명을지정한다.

for(int i=0;i<100;i++)
Phil_A(&lock1,&C1, &C2);

return 0;
}
```

Phil_B 코드

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/ipc.h>
#include <sys/sem.h>
#include <errno.h>
#include <unistd.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <time.h>
#include <string.h>

#define SEMPERM 0600
#define TRUE 1
#define FALSE 0
```

```
typedef union _semun { //semaphore의구조체
int val;
struct semid ds *buf;
ushort *array;
} semun
int initsem(key_t semkey, int n) {//semaphore를초기화시킬때사용
int status = 0, semid;
// 세마포어값을설정
if ((semid = semget(semkey, 1, SEMPERM | IPC_CREAT |
IPC_EXCL) == -1)
{
if (errno == EEXIST)
semid = semget(semkey, 1, 0);
else
semun arg;
arg.val = n
// 세마포어제어( setval: 값설정)
status = semctl(semid, 0, SETVAL, arg);
if (semid == -1 || status == -1)
{
perror("initsem failed");
return (-1);
return (semid);
}
int p(int semid) { //p연산을하며acquire 할때사용된다.
```

```
struct sembuf p_buf;
p_buf.sem_num = 0;
p_buf.sem_op = -1;
p_buf.sem_flg = SEM_UNDO;
if (semop(semid, &p_buf, 1) == -1)
{
printf("p(semid) failed");
exit(1);
}
return (0);
}
int v(int semid) {//v연산을하며release 할때사용된다.
struct sembuf v_buf;
v_buf.sem_num = 0;
v_buf.sem_op = 1;
v_buf.sem_flg = SEM_UNDO;
if (semop(semid, \&v_buf, 1) == -1)
{
printf("v(semid) failed");
exit(1);
}
return (0);
}
// Shared variable by file
void reset(char *fileVar,int i) {// fileVar라는이름의텍스트화일을새로
만들고0값을기록한다.
if (access(fileVar, F_OK) == -1) {
FILE *fp = fopen(fileVar, "w");
time_t timer;
```

```
time(&timer);
fprintf(fp, "PID: %d time: %s%d\n", getpid(), ctime(&timer),i);
fclose(fp);
}
}
void Store(char *fileVar, int i) {// fileVar 화일끝에i 값을append한
다
FILE *fp = fopen(fileVar, "a");
fprintf(fp, "PID: %d %d\n",getpid(), i);
fclose(fp);
}
int Load(char *fileVar) {// fileVar 화일의마지막값을읽어온다.
int num;
FILE *fp = fopen(fileVar, "r");
fseek(fp, -4, SEEK_END);
while (1) {
fscanf(fp, "%d", &num);
if (feof(fp)) {
break
}
fclose(fp);
return num;
}
void add(char *fileVar, int i) {// fileVar 화일의마지막값을읽어서i를
더한후에이를끝에append 한다.
FILE *fp = fopen(fileVar, "a");
```

```
time_t timer;
time(&timer);
int add_num = Load(fileVar);
add num += i
fprintf(fp, "PID: %d time: %s%d\n", getpid(), ctime(&timer),
add_num);
fclose(fp);
}
void sub(char *fileVar, int i) {// fileVar 화일의마지막값을읽어서i를
뺀후에이를끝에append 한다.
FILE *fp = fopen(fileVar, "a");
int sub_num = Load(fileVar);
time t timer;
time(&timer);
sub_num -= i
fprintf(fp, "PID: %d time: %s %d\n", getpid(), ctime(&timer),
sub_num);
fclose(fp);
}
// Class Lock
typedef struct _lock { //lock의구조체semid로이루어졌다.
int semid;
} Lock
void initLock(Lock *l, key_t semkey) { //lock 초기화함수로세마포
를연결하며만약없다면초기값을1로주면서새로만들어서연결한다.
if ((1->semid = initsem(semkey, 1)) < 0)
exit(1);
}
```

```
void Acquire(Lock *1) { //p연산을이용해acquire를구현한다.
p(l->semid);
}
void Release(Lock *1) {//v연산을이용해release를구현한다.
v(l->semid);
}
// Class CondVar
typedef struct _cond { //condvar의구조체대기열과semid를포함한다.
int semid;
char* queueLength;
} CondVar
void initCondVar(CondVar *c, key_t semkey, char* queueLength)
{// queueLength를받아condvar queueLength로지정한다. 또한세마포
를연결하는데없으면초기값을0로주면서새로만들어서연결한다.
c->queueLength = queueLength
reset(c->queueLength,0); // queueLength=0
if ((c->semid = initsem(semkey, 0)) < 0)
exit(1);
}
void Wait(CondVar *c, Lock *lock) { //condvar와lock를받아wait를
구현한다. add를통해queueLength를증가시켜준다.
add(c->queueLength, 1);
Release(lock);
p(c->semid);
Acquire(lock);
```

```
}
void Signal(CondVar *c) { //condvar를받아대기중인queueLength가
있다면활성화시켜주고sub를통해queueLength를감소시켜준다.
if (Load(c->queueLength) > 0) {
v(c->semid);
sub(c->queueLength, 1);
}
}
       Broadcast(CondVar *c) {//condvar를받아대기중인
void
queueLength가있다면"모두" 활성화시켜주고sub를통해queueLength를
감소시켜준다.
while (Load(c->queueLength) > 0) {
v(c->semid);
sub(c->queueLength, 1);
}
}
void Take_R2(Lock *L1,CondVar *C2) { //R2 젓가락을가져오기위한
함수
Acquire(L1); //L2에관하여acquire함으로써mutual exclisive 하게해준
다.
while ((Load("R2.txt") == 0) || ((Load("banker_resource.txt")<2)&&
(Load("state.txt")==0))) {
//만약자원이없거나, 남은자원이2개보다작고어떤철학자도식사를하지않는
다면이때wait 상태에들어가야한다.
printf("message: %d R2을기다림\n",getpid());
Wait(C2,L1); //wait 상태로들어간다.
printf("message: %d R2을기다리다가깨어남\n",getpid());
}
```

```
Store("R2.txt", 0); //젓가락을얻었으므로R2.txt에0을저장시켜준다.
 sub("banker_resource.txt",1); //젓가락을B 철학자가얻음으로써전체
resource는감소한다.
printf("message: %d R2을얻음\n".getpid());
Release(L1); //Take R2읔수행하였으므로L1읔Release 시켜준다.
}
void Take_R3(Lock *L1.CondVar *C3) { //R3 젓가락을가져오기위한
함수
Acquire(L1); //L1에관하여acquire함으로써mutual exclisive 하게해준
다.
while (Load("R3.txt") == 0)
/*만약자원이없으면대기상태에들어가야한다. 이때는이미젓가락즉자원을
하나얻은상태이므로
이때는자원의개수가2보다작은상태임을고려할필요가없어진다.*/
printf("message: %d R3을기다림\n",getpid());
Wait(C3,L1); //wait 상태로들어간다.
printf("message: %d R3을기다리다가깨어남\n".getpid());
}
Store("R3.txt", 0); //젓가락을얻었으므로R3.txt에0을저장시켜준다.
 sub("banker_resource.txt",1); //젓가락을B 철학자가얻음으로써전체
resource는감소한다.
add("state.txt",1); //이때B 철학자가젓가락을두개얻어서밥을먹을수있으
므로state.txt에1을저장하여식사를하였음을나타낸다.
printf("message: %d R3을얻음\n",getpid());
Release(L1); //Take_R3을수행하였으므로L1을Release 시켜준다.
}
void Put_R2(Lock *L1,CondVar *C2) { //R2 젓가락을놓기위한함수
```

Acquire(L1); //L1에관하여acquire함으로써mutual exclisive 하게해준

식사를다하였을때수행하게된다.

```
다.
Store("R2.txt", 1); //젓가락을놓았으므로R2.txt 에1을저장시켜준다.
 add("banker_resource.txt",1); //위에서처럼자원을젓가락을놓았으므
로전체자원의개수를증가시켜준다.
sub("state.txt".1); //젓가락읔내려놓는다는것은식사릌마쳤다는의미이기
때문에state에1 감소시켜준다.
 Signal(C2); //queueR2에대기중인철학자를깨워준다.
 printf("message: %d R2을내려놓는다.\n",getpid());
Release(L1); //Put_R2을수행하였으므로L1을Release 시켜준다.
}
void Put_R3(Lock *L1,CondVar *C3) { //R3 젓가락을놓기위한함수
식사를다하였을때수행하게된다.
Acquire(L1); //L1에관하여acquire함으로써mutual exclisive 하게해준
다.
Store("R3.txt", 1); //젓가락을놓았으므로R3.txt 에1을저장시켜준다.
 add("banker_resource.txt",1); //위에서처럼자원을젓가락을놓았으므
로전체자원의개수를증가시켜준다.
Signal(C3); //queueR3에대기중인철학자를깨워준다.
 printf("message: %d R3을내려놓는다.\n",getpid());
Release(L1); //Put_R3을수행하였으므로L1을Release 시켜준다.
}
void Phil_B(Lock *L1,CondVar *C2,CondVar *C3) {//B 철학자가밥
을먹기위해수행하는함수
Take_R2(L1, C2); //R2를가져오기위한함수
printf("message: %d 생각을시작함\n",getpid());
sleep(1);
printf("message: %d 생각을멈춤\n",getpid());
Take_R3(L1, C3); //R3를가져오기위한함수
printf("message: %d 가먹기시작함\n", getpid());
```

```
sleep(1);
printf("message: %d 다먹었음\n",getpid());
Put_R2(L1,C2); //R2를내려놓기위한함수
Put_R3(L1.C3); //R3를내려놓기위한함수
}
int main(int argc, char * argv[]) {
// 서버에서작업할때는자기학번등을이용하여다른사람의키와중복되지않
게해야한다.
 // 실행하기전에매번세마포들을모두지우거나아니면다른semkey 값을
사용해야한다.
 // $ ipcs
                    // 남아있는세마포확T인
 // $ ipcrm -s <semid> // <semid>라는세마포제거
 key_t semkey = 0x100; //semkey값을지정한다.
key_t semkey_chopsticks1 = 0x200; //semkey_chopsticks2 값을지
정한다.
key_t semkey_chopsticks2 = 0x300; //semkey_chopsticks2 값을지
정한다.
key_t semkey_chopsticks3 = 0x400; //semkey_chopsticks3 값을지
정한다.
reset("banker_resource.txt",3); //전체resource 관리를위해
banker_resource.txt 생성
reset("state.txt",0); //철학자가밥을먹는지보기위한state.txt 생성
reset("R1.txt",1); //R1.txt파일생성만약있다면생성하지않는다. 이때1이
```

란자원이존재하는상태0이란자원을누가쓰고있는상태를의미한다. reset("R2.txt",1); //R2.txt파일생성만약있다면생성하지않는다. 이때1이란자원이존재하는상태0이란자원을누가쓰고있는상태를의미한다. reset("R3.txt",1); //R3.txt파일생성만약있다면생성하지않는다. 이때1이란자원이존재하는상태0이란자원을누가쓰고있는상태를의미한다.

Lock lock1; //wait, acquire, release에사용된다

CondVar C1; //R1에사용되는condvar CondVar C2; //R2에사용되는condvar CondVar C3; //R3에사용되는condvar

initLock(&lock1, semkey); //lock 초기화함수
initCondVar(&C1, semkey_chopsticks1, "queueR1.txt"); //R1에사용
하는condvar 함수초기화이때queueR1의파일명을지정한다.
initCondVar(&C2, semkey_chopsticks2, "queueR2.txt"); //R2에사용
하는condvar 함수초기화이때queueR2의파일명을지정한다.
initCondVar(&C3, semkey_chopsticks3, "queueR3.txt"); //R3에사용
하는condvar 함수초기화이때queueR3의파일명을지정한다.

```
for(int i=0;i<100;i++)
Phil_B(&lock1,&C2, &C3);
  return 0;
}</pre>
```

Phil_C 코드

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/ipc.h>
#include <sys/sem.h>
#include <errno.h>
#include <unistd.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <time.h>
#include <string.h>
#define SEMPERM 0600
#define TRUE 1
#define FALSE 0
typedef union _semun { //semaphore의구조체
int val;
struct semid_ds *buf;
ushort *array;
} semun
int initsem(key_t semkey, int n) {//semaphore를초기화시킬때사용
int status = 0, semid;
// 세마포어값을설정
if ((semid = semget(semkey, 1, SEMPERM | IPC_CREAT |
IPC_EXCL)) == -1)
{
if (errno == EEXIST)
semid = semget(semkey, 1, 0);
```

```
}
else
semun arg;
arg.val = n
// 세마포어제어( setval: 값설정)
status = semctl(semid, 0, SETVAL, arg);
if (semid == -1 || status == -1)
{
perror("initsem failed");
return (-1);
return (semid);
}
int p(int semid) { //p연산을하며acquire 할때사용된다.
struct sembuf p_buf;
p_buf.sem_num = 0;
p_buf.sem_op = -1;
p_buf.sem_flg = SEM_UNDO;
if (semop(semid, \&p_buf, 1) == -1)
{
printf("p(semid) failed");
exit(1);
}
return (0);
int v(int semid) {//v연산을하며release 할때사용된다.
struct sembuf v_buf;
```

```
v_buf.sem_num = 0;
v_buf.sem_op = 1;
v_buf.sem_flg = SEM_UNDO;
if (semop(semid, &v_buf, 1) == -1)
{
printf("v(semid) failed");
exit(1);
}
return (0);
}
// Shared variable by file
void reset(char *fileVar,int i) {// fileVar라는이름의텍스트화일을새로
만들고0값을기록한다.
if (access(fileVar, F_OK) == -1) {
FILE *fp = fopen(fileVar, "w");
time_t timer;
time(&timer);
fprintf(fp, "PID: %d time: %s%d\n", getpid(), ctime(&timer),i);
fclose(fp);
}
}
void Store(char *fileVar, int i) {// fileVar 화일끝에i 값을append한
다
FILE *fp = fopen(fileVar, "a");
fprintf(fp, "PID: %d %d\n",getpid(), i);
fclose(fp);
}
int Load(char *fileVar) {// fileVar 화일의마지막값을읽어온다.
```

```
int num;
FILE *fp = fopen(fileVar, "r");
fseek(fp, -4, SEEK_END);
while (1) {
fscanf(fp, "%d", &num);
if (feof(fp)) {
break
}
fclose(fp);
return num;
}
void add(char *fileVar, int i) {// fileVar 화일의마지막값을읽어서i를
더한후에이를끝에append 한다.
FILE *fp = fopen(fileVar, "a");
time_t timer;
time(&timer);
int add_num = Load(fileVar);
add_num += i
fprintf(fp, "PID: %d time: %s%d\n", getpid(), ctime(&timer),
add_num);
fclose(fp);
}
void sub(char *fileVar, int i) {// fileVar 화일의마지막값을읽어서i를
뺀후에이를끝에append 한다.
FILE *fp = fopen(fileVar, "a");
int sub_num = Load(fileVar);
time_t timer;
```

```
time(&timer);
sub_num -= i
fprintf(fp, "PID: %d time: %s %d\n", getpid(), ctime(&timer),
sub_num);
fclose(fp);
}
// Class Lock
typedef struct _lock { //lock의구조체semid로이루어졌다.
int semid;
} Lock
void initLock(Lock *l, key_t semkey) { //lock 초기화함수로세마포
를연결하며만약없다면초기값을1로주면서새로만들어서연결한다.
if ((1->semid = initsem(semkey, 1)) < 0)
exit(1);
}
void Acquire(Lock *1) { //p연산을이용해acquire를구현한다.
p(l->semid);
}
void Release(Lock *1) {//v연산을이용해release를구현한다.
v(l->semid);
}
// Class CondVar
typedef struct _cond { //condvar의구조체대기열과semid를포함한다.
int semid;
char* queueLength;
```

```
} CondVar
void initCondVar(CondVar *c, key_t semkey, char* queueLength)
{// queueLength를받아condvar queueLength로지정한다. 또한세마포
를연결하는데없으면초기값을0로주면서새로만들어서연결한다.
c->queueLength = queueLength
reset(c->queueLength,0); // queueLength=0
if ((c->semid = initsem(semkey, 0)) < 0)
exit(1);
}
void Wait(CondVar *c, Lock *lock) { //condvar와lock를받아wait를
구현한다. add를통해queueLength를증가시켜준다.
add(c->queueLength, 1);
Release(lock);
p(c->semid);
Acquire(lock);
}
void Signal(CondVar *c) { //condvar를받아대기중인queueLength가
있다면활성화시켜주고sub를통해queueLength를감소시켜준다.
if (Load(c->queueLength) > 0) {
v(c->semid);
sub(c->queueLength, 1);
}
}
       Broadcast(CondVar *c) {//condvar를받아대기중인
void
queueLength가있다면"모두" 활성화시켜주고sub를통해queueLength를
감소시켜준다.
while (Load(c->queueLength) > 0) {
```

```
v(c->semid);
sub(c->queueLength, 1);
}
}
void Take_R1(Lock *L1,CondVar *C1) { //R1 젓가락을가져오기위한
함수
Acquire(L1); //L1에관하여acquire함으로써mutual exclisive 하게해준
다.
while (Load("R1.txt") == 0) {
/*만약자원이없으면대기상태에들어가야한다. 이때는이미젓가락즉자원을
하나얻은상태이므로
이때는자원의개수가2보다작은상태임을고려할필요가없어진다.*/
printf("message: %d R1을기다림\n".getpid());
Wait(C1,L1); //wait 상태로들어간다.
printf("message: %d R1을기다리다가깨어남\n",getpid());
Store("R1.txt", 0); //젓가락을얻었으므로R1.txt에0을저장시켜준다.
 sub("banker_resource.txt",1); //젓가락을C철학자가얻음으로써전체
resource는감소한다.
add("state.txt",1); //이때C철학자가젓가락을두개얻어서밥을먹을수있으므
로state.txt에1을저장하여식사를하였음을나타낸다.
printf("message: %d R1을얻음\n",getpid());
Release(L1); //Take_R1을수행하였으므로L1을Release 시켜준다.
}
void Take_R3(Lock *L1,CondVar *C3) { //R3 젓가락을가져오기위한
함수
Acquire(L1);//L1에관하여acquire함으로써mutual exclisive 하게해준
다.
```

```
while ((Load("R3.txt") == 0) ||((Load("banker_resource.txt")<2)&&
(Load("state.txt")==0))) {
//만약자원이없거나, 남은자원이2개보다작고어떤철학자도식사를하지않는
다면이때wait 상태에들어가야한다.
printf("message: %d R3을기다림\n",getpid());
Wait(C3,L1); //wait 상태로들어간다.
printf("message: %d R3을기다리다가깨어남\n",getpid());
Store("R3.txt", 0); //젓가락을얻었으므로R3.txt에0을저장시켜준다.
 sub("banker_resource.txt",1); //젓가락을C 철학자가얻음으로써전체
resource는감소한다.
printf("message: %d R3을얻음\n",getpid());
Release(L1); //Take_R3을수행하였으므로L1을Release 시켜준다.
}
void Put_R1(Lock *L1,CondVar *C1) {//R1 젓가락을놓기위한함수식
사를다하였을때수행하게된다.
Acquire(L1);//L1에관하여acquire함으로써mutual exclisive 하게해준
다.
Store("R1.txt", 1);//젓가락을놓았으므로R1.txt 에1을저장시켜준다.
 add("banker_resource.txt",1);//위에서처럼자원을젓가락을놓았으므로
전체자원의개수를증가시켜준다.
 Signal(C1);//queueR1에대기중인철학자를깨워준다.
 printf("message: %d R1을내려놓는다.\n",getpid());
Release(L1); //Put_R1을수행하였으므로L1을Release 시켜준다.
}
void Put_R3(Lock *L1,CondVar *C3) {//R3 젓가락을놓기위한함수식
```

Acquire(L1); //L1에관하여acquire함으로써mutual exclisive 하게해준다.

사를다하였을때수행하게된다.

```
Store("R3.txt", 1);//젓가락을놓았으므로R3.txt 에1을저장시켜준다.
 add("banker_resource.txt",1); //위에서처럼자원을젓가락을놓았으므
로전체자원의개수를증가시켜준다.
sub("state.txt",1);//젓가락을내려놓는다는것은식사를마쳤다는의미이기때
문에state에1 감소시켜준다.
Signal(C3); //queueR3에대기중인철학자를깨워준다.
 printf("message: %d R3을내려놓는다.\n",getpid());
Release(L1); //Put_R3을수행하였으므로L1을Release 시켜준다.
}
void Phil_C(Lock *L1,CondVar *C1, CondVar *C3) { //C 철학자가
밥을먹기위해수행하는함수
Take R3(L1, C3); //R3를가져오기위한함수
printf("message: %d 생각을시작함\n".getpid());
sleep(1);
printf("message: %d 생각을멈춤\n",getpid());
Take_R1(L1, C1); //R1를가져오기위한함수
printf("message: %d 가먹기시작함\n", getpid());
sleep(1);
printf("message: %d 다먹었음\n",getpid());
Put_R3(L1,C3); //R3를내려놓기위한함수
Put_R1(L1,C1); //R1를내려놓기위한함수
}
int main(int argc, char * argv[]) {// 서버에서작업할때는자기학번등
을이용하여다른사람의키와중복되지않게해야한다.
// 실행하기전에매번세마포들을모두지우거나아니면다른semkey 값을사
용해야한다.
```

// 남아있는세마포확T인

// \$ ipcs

key_t semkey = 0x100; //semkey값을지정한다.

key_t semkey_chopsticks1 = 0x200; //semkey_chopsticks1 값을지 정한다.

key_t semkey_chopsticks2 = 0x300; //semkey_chopsticks2 값을지 정한다.

key_t semkey_chopsticks3 = 0x400; //semkey_chopsticks3 값을지 정한다.

reset("banker_resource.txt",3); //전체resource 관리를위해 banker_resource.txt 생성

reset("state.txt",0); //철학자가밥을먹는지보기위한state.txt 생성 reset("R1.txt",1); //R1.txt파일생성만약있다면생성하지않는다. 이때1이란자원이존재하는상태0이란자원을누가쓰고있는상태를의미한다..

reset("R2.txt",1); //R2.txt파일생성만약있다면생성하지않는다. 이때1이 란자원이존재하는상태0이란자원을누가쓰고있는상태를의미한다.

reset("R3.txt",1); //R3.txt파일생성만약있다면생성하지않는다. 이때1이 란자원이존재하는상태0이란자원을누가쓰고있는상태를의미한다.

Lock lock1; //wait, acquire, release에사용된다

CondVar C1; //R1에사용되는condvar CondVar C2; //R2에사용되는condvar CondVar C3; //R3에사용되는condvar

initLock(&lock1, semkey); //lock 초기화함수 initCondVar(&C1, semkey_chopsticks1, "queueR1.txt"); //R1에사용 하는condvar 함수초기화이때queueR1의파일명을지정한다. initCondVar(&C2, semkey_chopsticks2, "queueR2.txt"); //R2에사용 하는condvar 함수초기화이때queueR2의파일명을지정한다. initCondVar(&C3, semkey_chopsticks3, "queueR3.txt"); //R3에사용 하는condvar 함수초기화이때queueR3의파일명을지정한다.

```
for(int i=0;i<100;i++)
    Phil_C(&lock1,&C1, &C3);
return 0;
}</pre>
```

철학자 세명이 있다 이들은 세개의 젓가락을 공유하여 밥을 먹는다 이때 굶어죽지 않고 사이좋게 밥(자원)을 나누어 먹을 수 있을까?

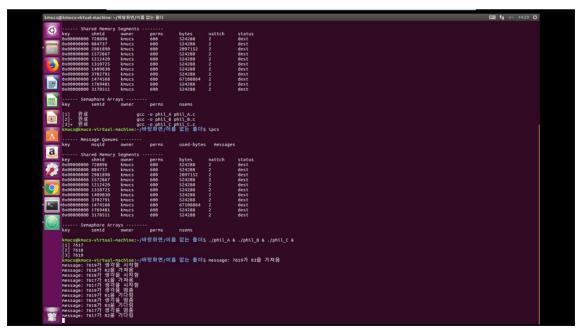
이 문제를 해결 하면서 겪은것은 한 프로세스가 자원을 독점하기도 하고 두개의 프로세스가 서로 자원을 나눠 갖기도 하며 결국 모든 상황들은 골고루 자원을 나눠 갖지 못하는 현생을 야기한다. 이런 현상들을 해결하는 것이 이번 과제의 목표라고 할 수 있었다.

프로세스는 한번에 하나의 일만 가능하다. 그러므로 젓가락도 한번에 하나씩만 들 수 있다. 만약 내가 하나의 젓가락을 집었으나 잡은 젓가락이외의 다른 젓가락을 옆에 철학자가 집고 있다면 나는 상대방이 젓가락을 줄때까지 대기 할 수 밖에 없다. 물론 철학자라면 젓가락을 달라고 요구할테지만 프로세스에는 그런 똑똑한 기능이 존재 하지 않는다. 그러므로 이것을 해결하기 위해서는 프로세스에 몇가지의 규칙을 적용 하여야 한다. 왼쪽의 젓가락, 오른쪽의 젓가락 중 지금 사용하지 않는 젓가

락(자원)이어야 하며, 누군가 젓가락(자원)을 사용중 이라면 다음에 내가 쓰고 싶다고 표시를 해두는 것이다. 이를통해 대기 하던 철학자가 먼저 젓가락을 얻게 되는 것 이다.

철학자들이 젓가락 하나씩 확보해놓고 식사를 하기위해 다른 철학자에게 젓가락을 요구하듯이 프로세스도 서로 필요한 자원의 일부분을 확보한 채 상대방이 가진 자원을 요구하는 경우가 발생하게 된다. 이현상을 교착상태(deadlock)라고 한다. 프로세스들이 해결될 수 없는 작업(자원을 확보할 수 있는가 등)들을 반복하므로, 컴퓨터 속도는 매우 느려지게 된다. 심하면 다운된다.

아래와 같은 상태가 dead lock 이라고 할 수 있다 . A philosopher 가 R1을 보유하고 R2를 얻기위해 대기하고 B philosopher가 R2를 보유하고 R3를 얻기 위해 대기하고 C philosopher가 R3를 얻고 R1을 얻기위해 대기하면서 circle이 형성 되서 dead lock이 걸리게 된다.



그것을 깨는 방법중 첫번째는 2번 소스와 같은 Circular wait를 깨는 방법이다. A pilosopher은 기존에 1번 젓가락을 먼저 가질려고 했던것 과 다르게 2번을 먼저 갖게 할려고 하고 1번 젓가락을 나중에 갖게 한다. 이때 B pilosopher 와 C pilosopher는 원래의 젓가락을 획득할려는 순서를 유지한다.

이러한 형태를 갖도록 하면 A philosopher와 B philosopher는 2번 젓가락을 우선적으로 얻을려고 하는데 둘중 하나는 2번 젓가락에서 wait를하기 때문에 C philosopher는 정상적으로 작동하게 되고 나머지도 그에따라 돌아가면서 자원을 먹게 된다. 이형태를 좀더 간단하게 나타내면

기존: A philosopher R1 R2

B philosopher R2 R3

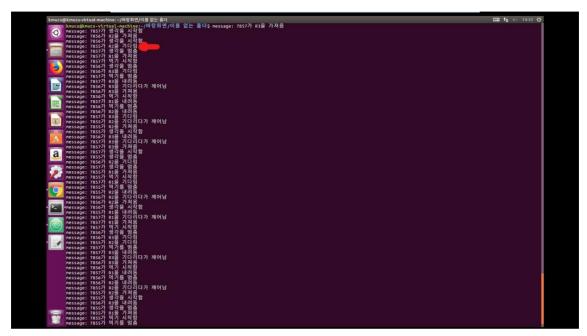
C philosopher R3 R1

예방: A philosopher R2 R1

B philosopher R2 R3

C philosopher R3 R1

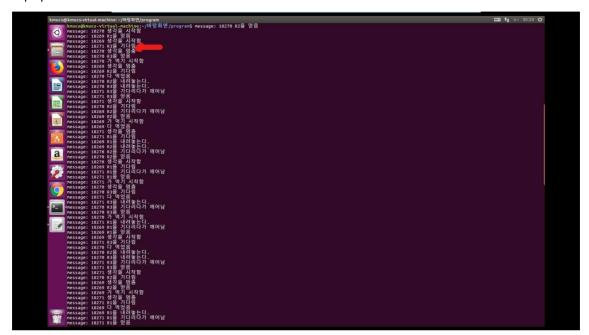
이러한 형태가 되는데 A와 B가 서로 R2를 가질려고 경쟁하게 되면서 circular wait이 깨지게 된다. 아래와 같은 사진이 prevention을 통해 dead lock을 깬 모습이다.



3번 소스는 dining pilosopher problem의 Avoiding(회피)하는 방법으로 dead lock 깨는 2번째 방법이다. 이때 banker's algorithm을 사용하였는데 banker's algorithm 이란 Available (사용 가능한 자원의수), Max(프로세스 별 최대 자원의 요구), Allocation(현재 프로세스 별할당되어 있는 자원수), Need(프로세스 별 남아있는 자원의수)와 같은 네가지 조건을 이용하여 현재 자원을 얻고자 하는 프로세스가 safe한지 unsafe 한지 판단하여 자원을 획득하는 algorithm 이다. 이 방법을 이용하였을때 각 philosopher가 맨처음 획득하고자 하는 자원은 정해져있다.

A philosopher는 R1, B philosopher는 R2, C philosopher는 R3 이 런식으로 이때 각 philosopher가 자원을 노릴때 총 allocation(자원)이 1개이하이며 어떤 philosopher도 max 상태가 만족하지 않는다면 wait 상태로 들어가도록 조건을 추가해 주었다. 이렇게 함으로써 각 philosopher는 safe 상태일 때만 첫번째 젓가락을 획득 할 수 있게 되고 두번째 젓가락을 획득하려 할 때 총자원의 개수가 1개만 있다 하더라

도 이미 nedd는 1이기 때문에 두번째 젓가락이 누군가 보유중이 아니라면 바로 가져와 사용하면 된다. 이런 방법을 반복하면서 dead lock을 깰 수 있다. 아래와 같은 사진이 avoiding을 통해 dead lock을 깬 형태이다.



이 두가지 방법으로 dead lock 을 깰 수있게 된다. 하지만 위에서 말한 것 처럼 운영체제에서는 이러한 방법들로 모든것을 해결 할 수 없고 대다수는 재부팅을 하는방법을 사용하게 된다. 이를 통해 우리는 좀 더 많은 방법을 고찰하여 운영체제의 문제점들을 해결 할 수있는 방법을 좀 더 발전 시켜 나가야 할 것 이다.