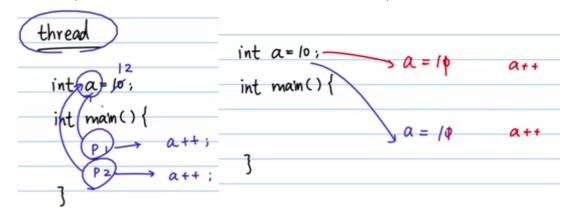
• thread & process 都可做并行运算,区别是thread有共享内存而process没有共享内存



• 需要 #include<pthread.h>

声明 pthread_t th;

函数原型 pthread_create(pthread_t *thread, const pthread_attr_t *attr, void* (*start_routine)(void *), void *arq);

调用函数 pthread_create(&th, NULL, 函数指针, 函数参数);

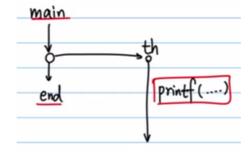
例如:

```
void* myfunc(void* args) {
    printf("Hello World\n");
    return NULL;
}

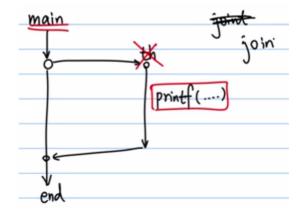
int main() {
    pthread_t th;
    pthread_create(&th, NULL, myfunc, NULL);

    return 0;
}
```

运行没有结果,解释:



主线程先结束, 子线程没来得及 printf 就结束了

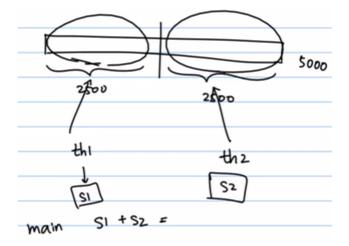


在 return 0; 前面加一个 pthread_join(th, NULL); , 等待子线程th的结束再 return 0;

• 两条线程:

```
void* myfunc(void* args) {
   int i;
    char* name=(char*)args;//强制转换成字符串
    for( i=1; i<50, i++) {
        printf("%s: %d\n", name, i);
    return NULL;
}
int main() {
    pthread_t th1;
    pthread_t th2;
    pthread_create(&th1, NULL, myfunc, "th1");//th1传给myfunc的args参数
    pthread_create(&th2, NULL, myfunc, "th2");//th2传给myfunc的args参数
    pthread_join(th1, NULL);
    pthread_join(th2, NULL);
    return 0;
}
```

• 定义一个数组 arr[5000]



最简单做法 myfunc1 加前2500个, myfunc2 加后2500个

```
pthread_create(&th1, NULL, myfunc1, NULL);
pthread_create(&th1, NULL, myfunc2, NULL);
```

优化代码 (myfunc1 和 myfunc2 代码重复):

定义一个结构体,内容包括 int first 和 int last ,再把 pthread_create 最后一个参数改成结构体,在 myfunc 里面再强制转换一下类型即可

```
void* myfunc(void* args) {
    int i;
    int s = 0;
    MY_ARGS* my_args = (MY_ARGS*) args;
    int first = my_args -> first;
    int last = my_args -> last;

    for (i=first; i<last; i++) {
        s = s + arr[i];
    }
    printf("s = %d\n", s);
    return NULL;
}</pre>
```

这样只是在 myfunc 里面输出,并不能返回 s ,也不能在 main 函数里输出,解决办法是在结构体里面加一个 int result ,在 myfunc 函数里把 s 赋值给 result 就可以了

• 一个问题:

```
int s = 0;

void* myfunc(void* args) {
    int i = 0;
    fer (i=0; i<1000000; i++) {
        s++;
    }
}

int main() {
    pthread_t th1;
    pthread_t th2;

    pthread_create(&th1, NULL, myfunc, NULL);
    pthread_create(&th2, NULL, myfunc, NULL);

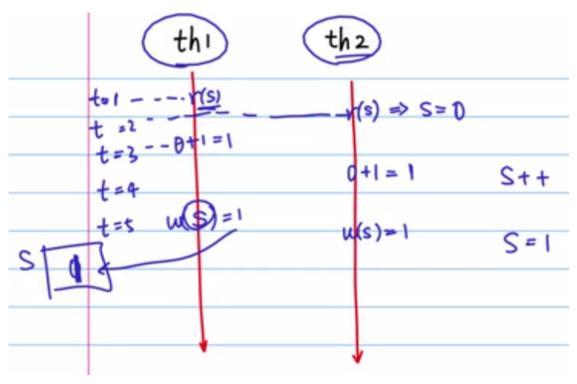
    pthread_join(th1, NULL);

    pthread_join(th1, NULL);

    printf("s = Nd\n", s);
    return 0;
}</pre>
```

这样输出 s 并不等于2000000, why? 而且每次运行结果不稳定, 丢失了很多次 s++; 解释:

- ① s++; 是一个复合语句, 先读入s, 再s+1, 然后把新的s写回内存
- ②若th1读入s,在th1对s加1之前,th2也读入s,这样就少加了一个1:



这种情况叫做race condition

• race condition的解决方法: 加锁

pthread_mutex_t lock;

对锁进行初始化: pthread_mutex_init(&lock, NULL);

使用锁: [s++; —> pthread_mutex_lock(&lock); s++; pthread_mutex_unlock(&lock);

th1和th2用同一个锁,二者一起抢这个锁

• 算法性能(锁的位置关系到代码的效率):

```
void* myfunc(void* args) {
   int i = 0;
   fer [[i=0; i<100000; i++]] {
      pthread_mutex_lock(&lock);
      s++;
      pthread_mutex_unlock(&lock);
   }
  return NULL;
}</pre>
```

这样一次调用 myfunc 做了100000次加锁和解锁

```
void* myfunc(void* args) {
    pthread_mutex_lock(&lock);
    int i = 0;
    fer (i=0; i<100000; i++) {
        s++;
}
    pthread_mutex_unlock(&lock);
    return NULL;
}</pre>
```

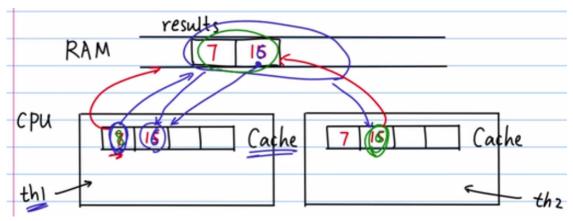
这样一次调用 myfunc 只做1次加锁和解锁,但是这样的话就是th1(或者th2)先走100000次循环,再th2 走100000次循环,这样还不如直接在一个线程里写两个for循环,所以回到上面,使用结构体最好

• ①结构体加一个 result

②定义两个全局变量 result[0] 和 result[1]

性能比较:前者效率更高,why?

False sharing假共享,讲解见part4,与CPU和储存有关



提高②的效率,扩大 result[], 本来是 result[2], 扩大成 result[101], th1结果存在 result[0], th2结果存在 result[100]

