Факультет компьютерных наук.

Программная инженерия.

Архитектура вычислительных систем.

Микропроект 2.

Пояснительная записка.

Работу выполнил Филатов Юрий (БПИ193)

Вариант 1.

Условия задачи:

```
* В тихом городке есть парикмахерская.

* Салон парикмахерской мал, ходить там может только парикмахер и один посетитель.

* Парикмахер всю жизнь обслуживает посетителей.

* Когда в салоне никого нет, он спит в кресле.

* Когда посетитель приходит и видит спящего парикмахера, он будет его,

* садится в кресло и спит, пока парикмахер занят стрижкой.

* Если посетитель приходит, а парикмахер занят, то он встает в очередь и засыпает.

* После стрижки парикмахер сам провожает посетителя.

* Если есть ожидающие посетители, то парикмахер будит одного из них и ждет пока тот сядет в кресло парикмахера и начинает стрижку.

* Если никого нет, он снова садится в свое кресло и засыпает до прихода посетителя.

* Создать многопоточное приложение, моделирующее рабочий день парикмахерской.
```

Решение задачи:

Для решения задачи использовались потоки из библиотеки <pthread>. Так же использовались семафоры из <semaphore.h> и мутексы для posix thread.

Функция haircutting имитирует попадание в очередь нового посетителя – потока, а смена значения переменной armChair – работу с данными, которые нужно синхронизировать и защищать от проблем с многопоточностью.

```
string str = armChair ? " сидит в кресле.\n" : "ЭТА СТРОКА НЕВОЗМОЖНА БЛАГОДАРЯ МУТЕКСАМ";
```

В частности в этой строке кода видно, что в зависимости от значения armChair, наше сообщение может передаваться корректно или некорректно, однако, мутекслок на &mutexChair не позволяет другому потоку работать параллельно в этой критической секции и изменить значение armChair, до того, как текущий поток завершит работу с ним.

```
sem wait (&chair):
```

семафор в свою очередь приостанавливает работу всех других потоков пока, его значение отрицательно (то есть с креслом может работать только один поток, так как изначально мы инициализируем его единицей в методе main).

Менять количество потоков-посетителей можно изменив значение переменной queueSize.

Метод Main.

Состоит из трех частей.

Первая часть инициализирует семафор и мутекс, а так же создает очередь потоков-посетителей:

```
int main() {
    srand(time(NULL));

    //инициализация мутекса и семафора
    pthread_mutex_init(&mutexChair, nullptr);
    sem_init(&chair, 0, 1); //количество свободных ячеек равно 1 - всего одно
кресло

    //создание очереди
    pthread_t threadQueue[queueSize];
```

Вторая часть запускает потоки с функцией hairCutting:

```
for (int i = 0; i < queueSize; ++i) {
    pthread_create(&threadQueue[i], nullptr, hairCutting, (void *) (i));
}</pre>
```

Третья часть не дает нашему основному потоку закончиться до тех пор, пока вся очередь потоков не пройдет и не выполнит необходимый метод (так как условие while зависит от этого), а так же освобождает семафор, то есть дает следующему потоку-посетителю «выполнить стрижку»:

```
//пока в очереди стоят люди пропускаем их
while (v < queueSize) {
    sem_post(&chair);
}
return 0;
```

Бонусы:

(Стрижки выдаются клиентам рандомно из списка реальных причесок)

Источники:

https://learnc.info/c/pthreads_semaphores.html - ознакомление с семафорами для pthread http://softcraft.ru/edu/comparch/practice/thread/02-sync/ - синхронизация потоков