

## ЛАБОРАТОРНАЯ РАБОТЫ №3

### «СТЕК И ОЧЕРЕДЬ»

#### 1.1 Цель работы

Целью работы является изучение структур данных «стек» и «очередь», а также получение практических навыков их реализации.

#### 1.2 Задание на лабораторную работу

Реализовать структуры данных «стек» и «очередь» в соответствии с заданным вариантом. Дополнительно программа должна удовлетворять следующим требованиям:

- 1) Вывод на экран состояния моделируемой системы на каждой итерации работы (содержимое стека(ов), очереди(ей), процессора(ов));
- 2) Для каждой задачи из списка входных задач должно быть определено время поступления;
- 3) Необходимо наличие, как автоматического генератора задач, так и возможность ручного добавления задач, с указанием их параметров (в зависимости от задания);
- 4) Необходимо обработать ситуации, при которых какая-либо структура данных может быть переполнена.

Варианты задания приведены в таблице 3 (формулировки задач приведены после таблицы).

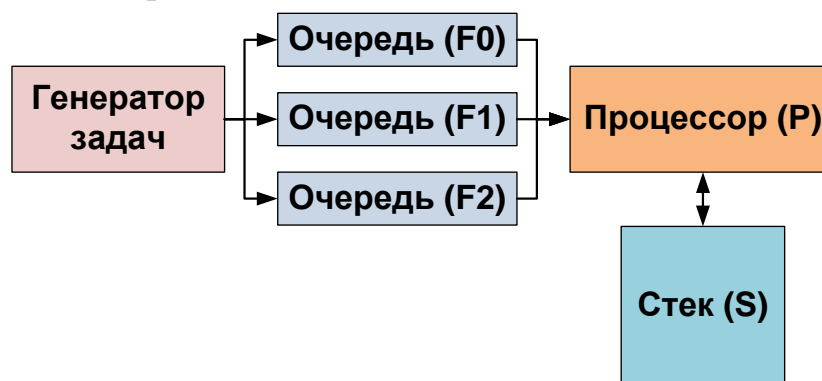
Таблица 1

№ вар.	Номер задачи	Реализация стека и очереди
1	1	Стек – статический; очередь – статическая
2	1	Стек – статический; очередь – динамическая
3	1	Стек – динамический; очередь – статическая
4	1	Стек – динамический; очередь – динамическая
5	2	Стек – статический; очередь – статическая
6	2	Стек – статический; очередь – динамическая
7	2	Стек – динамический; очередь – статическая
8	2	Стек – динамический; очередь – динамическая
9	3	Стек – статический; очередь – статическая
10	3	Стек – статический; очередь – динамическая
11	3	Стек – динамический; очередь – статическая
12	3	Стек – динамический; очередь – динамическая
13	4	Стек – статический; очередь – статическая

№ вар.	Номер задачи	Реализация стека и очереди
14	4	Стек – статический; очередь – динамическая
15	4	Стек – динамический; очередь – статическая
16	4	Стек – динамический; очередь – динамическая
17	5	Стек – статический; очередь – статическая
18	5	Стек – статический; очередь – динамическая
19	5	Стек – динамический; очередь – статическая
20	5	Стек – динамический; очередь – динамическая
21	6	Стек – статический; очередь – статическая
22	6	Стек – статический; очередь – динамическая
23	6	Стек – динамический; очередь – статическая
24	6	Стек – динамический; очередь – динамическая
25	7	Стек – статический; очередь – статическая
26	7	Стек – статический; очередь – динамическая
27	7	Стек – динамический; очередь – статическая
28	7	Стек – динамический; очередь – динамическая
29	8	Стек – статический; очередь – статическая
30	8	Стек – статический; очередь – динамическая
31	8	Стек – динамический; очередь – статическая
32	8	Стек – динамический; очередь – динамическая

#### Задача 1.

Система состоит из процессора  $P$ , трёх очередей  $F0$ ,  $F1$ ,  $F2$  и стека  $S$ . В систему поступают запросы на выполнение задач.

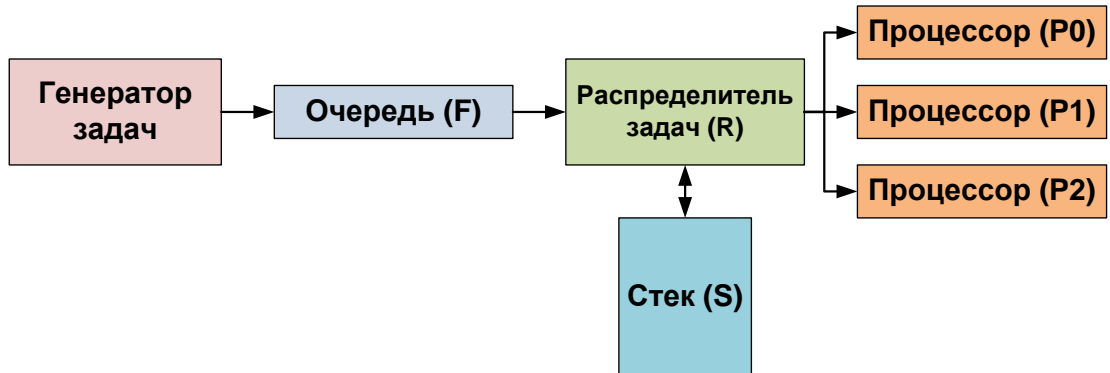


Поступающие запросы ставятся в соответствующие приоритетам очереди. Сначала обрабатываются задачи из очереди  $F0$ . Если она пуста, можно обрабатывать задачи из очереди  $F1$ . Если и она пуста, то можно обрабатывать задачи из очереди  $F2$ . Если все очереди пусты, то система находится в ожидании поступающих задач (процессор свободен), либо в режиме обработки предыдущей задачи (процессор занят). Если поступает задача с более высоким приоритетом, чем обрабатываемая в данный момент,

то обрабатываемая помещается в стек и может обрабатываться тогда и только тогда, когда все задачи с более высоким приоритетом уже обработаны.

#### Задача 2.

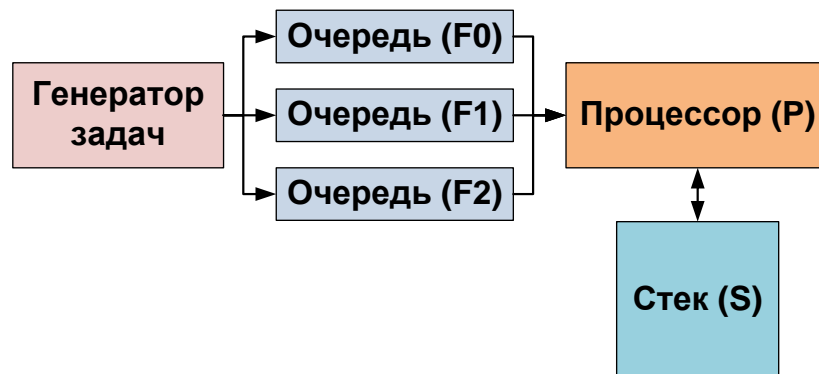
Система состоит из трех процессоров  $P_0, P_1, P_2$ , очереди  $F$ , стека  $S$  и распределителя задач  $R$ . В систему поступают запросы на выполнение задач трёх типов –  $T_0, T_1$  и  $T_2$ , каждая для своего процессора.



Поступающие запросы ставятся в очередь. Если в начале очереди находится задача  $T_i$  и процессор  $P_i$  свободен, то распределитель  $R$  ставит задачу на выполнение в процессор  $P_i$ , а если процессор  $P_i$  занят, то распределитель  $R$  отправляет задачу в стек и из очереди извлекается следующая задача. Если в вершине стека находится задача, процессор которой в данный момент свободен, то эта задача извлекается и отправляется на выполнение.

#### Задача 3.

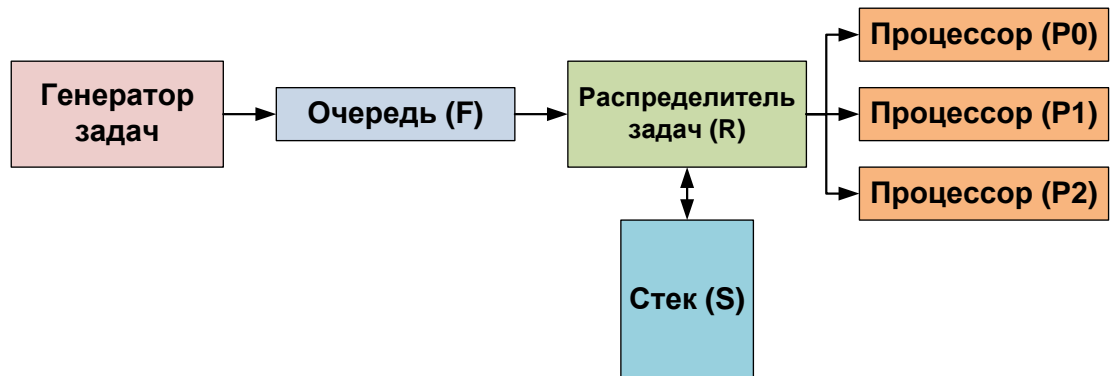
Система состоит из процессора  $P$ , трёх очередей  $F_0, F_1, F_2$  и стека  $S$ . В систему поступают запросы на выполнение задач.



Поступающие запросы ставятся в соответствующие приоритетам очереди. Сначала обрабатываются задачи из очереди  $F0$ . Если она пуста, можно обрабатывать задачи из очереди  $F1$ . Если и она пуста, то можно обрабатывать задачи из очереди  $F2$ . Если все очереди пусты, то система находится в ожидании поступающих задач (процессор свободен), либо в режиме обработки предыдущей задачи (процессор занят). Если поступает задача с более высоким приоритетом, чем обрабатываемая в данный момент, то обрабатываемая помещается в стек и может обрабатываться тогда и только тогда, когда все очереди пусты.

#### Задача 4.

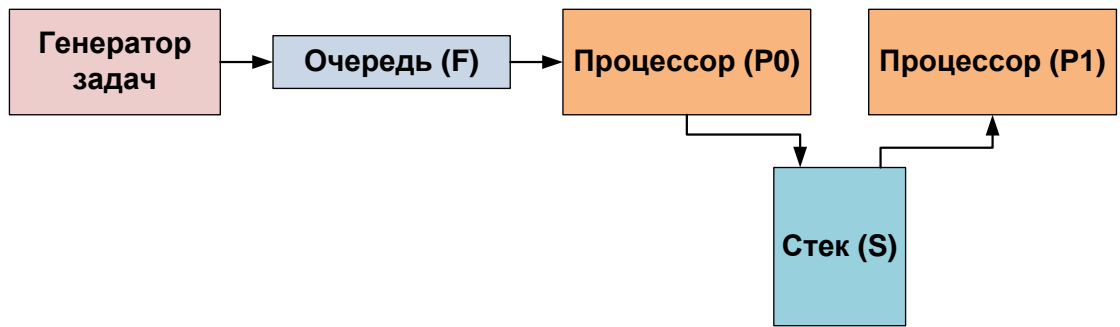
Система состоит из трех процессоров  $P0$ ,  $P1$ ,  $P2$ , очереди  $F$ , стека  $S$  и распределителя задач  $R$ . В систему поступают запросы на выполнение задач трёх типов –  $T0$ ,  $T1$  и  $T2$ , каждая для своего процессора.



Поступающие запросы ставятся в очередь. Если в начале очереди находится задача  $T_i$  и процессор  $P_i$  свободен, то распределитель  $R$  ставит задачу на выполнение в процессор  $P_i$ , а если процессор  $P_i$  занят, то распределитель  $R$  отправляет задачу в стек и из очереди извлекается следующая задача. Задача из стека поступает в соответствующий ей свободный процессор только тогда, когда очередь пуста.

#### Задача 5.

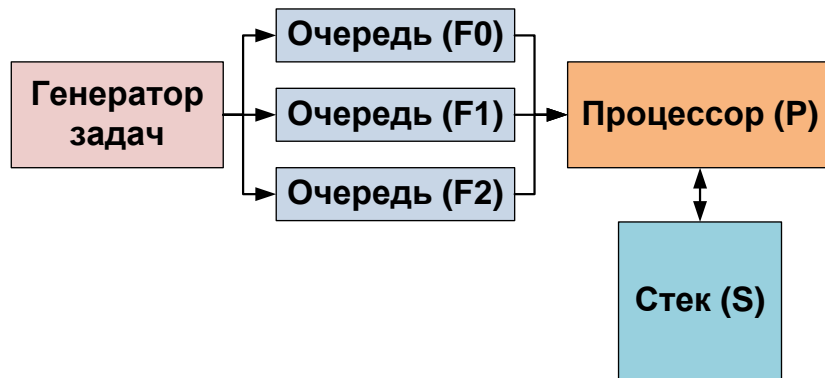
Система состоит из двух процессоров  $P0$  и  $P1$ , стека  $S$  и очереди  $F$ . В систему могут поступать запросы на выполнение задач, причем время выполнения задачи каждым из процессоров, может отличаться. Поступающие запросы ставятся в очередь.



Если процессор  $P_0$  свободен, то в него поступает на обработку задача из очереди. После обработки задачи процессором  $P_0$ , задача помещается в стек. Если стек не пустой и процессор  $P_1$  свободен, то задача извлекается из стека, и обрабатывается процессором.

Задача 6.

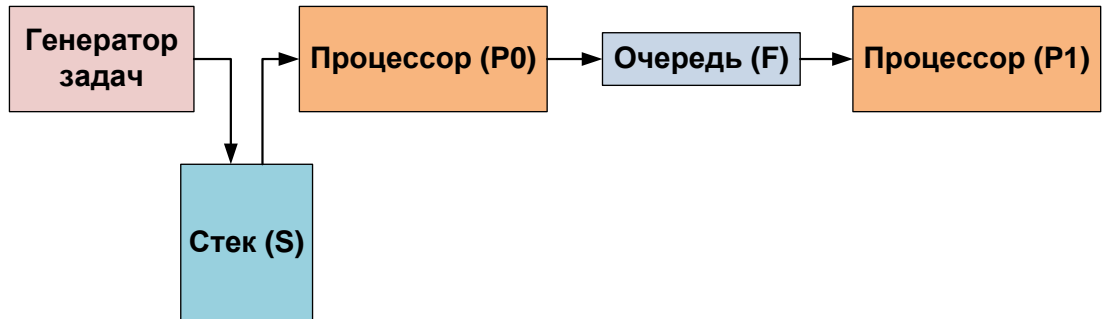
Система состоит из процессора  $P$ , трёх очередей  $F_0, F_1, F_2$  и стека  $S$ . В систему поступают запросы на выполнение задач.



Поступающие запросы ставятся в соответствующие приоритетам очереди. Сначала обрабатываются задачи из очереди  $F_0$ . Если она пуста, можно обрабатывать задачи из очереди  $F_1$ . Если и она пуста, то можно обрабатывать задачи из очереди  $F_2$ . Если все очереди пусты, то система находится в ожидании поступающих задач (процессор свободен), либо в режиме обработки предыдущей задачи (процессор занят). Если поступает задача с более высоким приоритетом, чем обрабатываемая в данный момент, то обрабатываемая помещается в стек, если она выполнена менее чем на половину по времени, и может обрабатываться тогда и только тогда, когда все задачи с более высоким приоритетом уже обработаны.

### Задача 7.

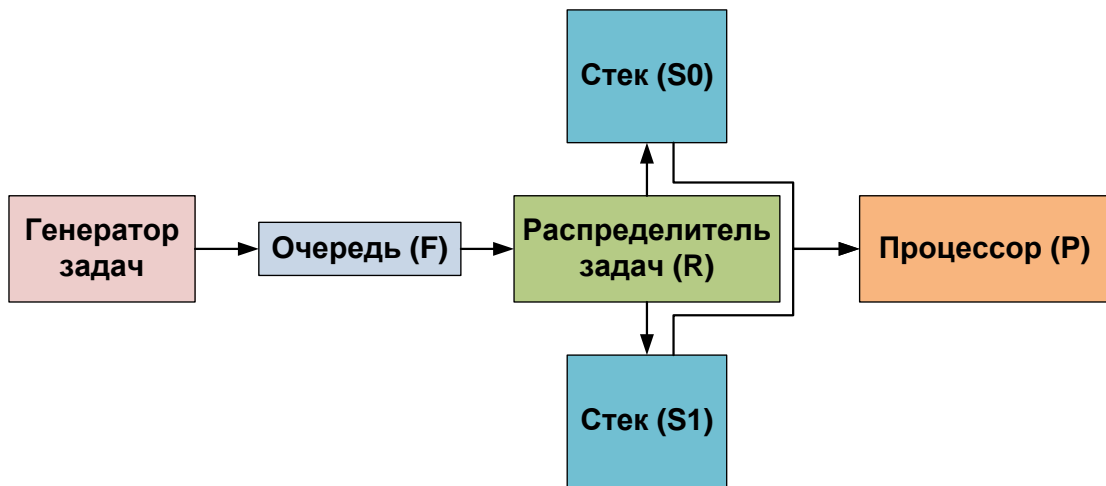
Система состоит из двух процессоров  $P0$  и  $P1$ , стека  $S$  и очереди  $F$ . В систему могут поступать запросы на выполнение задач, причем время выполнения задачи каждым из процессоров, может отличаться. Поступающие запросы попадают в стек.



Если процессор  $P0$  свободен, то в него поступает на обработку задача из стека. После обработки задачи процессором  $P0$ , задача помещается в очередь. Если очередь не пуста и процессор  $P1$  свободен, то задача извлекается из очереди, и обрабатывается процессором.

### Задача 8.

Система состоит из процессора  $P$ , двух стеков  $S0$  и  $S1$ , очереди  $F$  и распределителя задач  $R$ . Поступающие в систему запросы, попадают в очередь.



Распределитель задач ( $R$ ), получает задачу из очереди и помещает ее либо в стек  $S0$ , либо в стек  $S1$  (зависимости от приоритета задачи). Процессор  $P$ , обрабатывает задачи из стеков в порядке приоритета. Таким образом, если стек  $S0$  пуст и процессор  $P$  свободен, то могут быть обработаны задачи из стека  $S1$ .

### 1.3 Порядок выполнения работы

- 1) выбрать вариант задания в соответствии с требованиями раздела  
**Ошибка! Источник ссылки не найден.;**
- 2) изучить теоретический материал;
- 3) разработать на языке программирования высокого уровня программу, выполняющую поставленную задачу с использованием заданных структур данных;
- 4) написать отчет о работе;
- 5) защитить отчет.

К защите отчета по лабораторной работе, включающую демонстрацию работы программы, необходимо сформировать два или более контрольных примера.

### 1.4 Содержание отчета

Отчет должен содержать:

- 1) титульный лист;
- 2) цель работы;
- 3) вариант задания;
- 4) листинг программы, реализующей поставленную задачу с использованием заданных структур данных;
- 5) контрольные примеры, в которых задействованы все структуры описанные в задании;
- 6) выводы по работе.

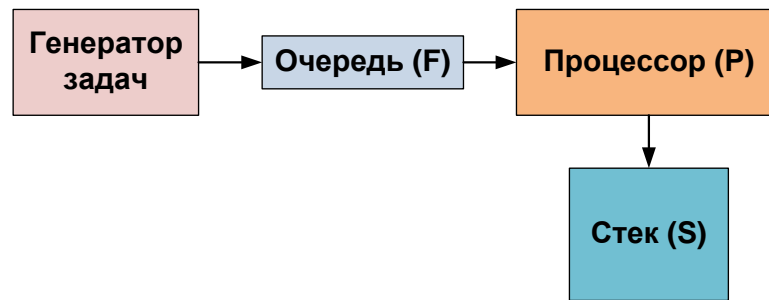
### 1.5 Пример выполнения работы

Предположим, что необходимо выполнить следующий вариант задания:

№ вар.	Номер задачи	Реализация стека и очереди
33	9	Стек – динамический; очередь – динамическая

Задача 9.

Система состоит из процессора  $P$ , очереди  $F$  и стека  $S$ . В систему поступают запросы на выполнение задач трех приоритетов.



Поступающие запросы ставятся в очередь. Если очередь пуста, то система находится в ожидании поступающих задач (процессор свободен), либо в режиме обработки предыдущей задачи (процессор занят). Если поступает задача с более высоким приоритетом, чем обрабатываемая в данный момент, то обрабатываемая помещается в стек и может обрабатываться тогда и только тогда, когда все задачи с более высоким приоритетом уже обработаны.

Генератор задач должен формировать запросы на выполнение задач. В общем случае эти запросы на выполнение задач со случайным приоритетом и случайной длительности должны поступать в случайные моменты времени. Однако, для демонстрации всех свойств системы, необходимо определенная комбинация задач с заданными характеристиками. Поэтому при сдаче лабораторной студенту будет необходимо продемонстрировать работу системы на заранее запланированных примерах.

В приведенном примере, для удобства программирования, будут использованы 2 структуры, Структура, описывающая одну задачу, и структура, позволяющая хранить набор задач. В данном примере у задач нет названия, однако при выполнении лабораторной работы, каждая задача должна иметь своё название.

```
struct Task
{
    uint16_t priority;
    uint16_t taskTime;
    uint16_t durationTime;
};

struct TaskList
{
    Task *taskValues;
    TaskList *next;
};
```



Работа системы моделируется в виде последовательности тактов работы. На каждом такте выполняются следующие действия:

- 1) Проверяется поступление задач на текущий такт, и, если задача поступила, она ставится в очередь;
- 2) Проверяется приоритет ближайшей задачи из очереди, и задачи, обрабатываемой процессором. Далее, в соответствии со схемой работы системы, происходит поступление задач в стек, пока в процессоре не окажется задача с приоритетом более высоким, чем у ближайшей задачи в очереди;
- 3) Увеличивается таймер системы, и уменьшается время выполнения задачи, находящейся в процессоре. Если задача завершена, процессор освобождается.

Текст функции на языке C++, выполняющей данную задачу, приведен ниже:

```
void processorLoop(TaskList *&IncomingTask)
{
    TaskList *Stack = NULL;
    TaskList *Queue = NULL;
    Task *OurProcessor = new Task;
    OurProcessor->priority = 0;
    OurProcessor->durationTime = 0;
    bool emptyQueue = true; //Проверка пустоты Очереди
    bool emptyStack = true; //Проверка пустоты Стека
    bool processorIsFree = true; //Проверка занятости процессора
    bool allTasksGone = false;
    int timer = 1;
    while(true)
    {
        if (!allTasksGone)
        {
            if (IncomingTask->taskValues->taskTime == timer)
            {
                pushToQueue(IncomingTask, Queue, emptyQueue, allTasksGone);
            }
        }
        if (!emptyQueue)
        {
            if (Queue->taskValues->priority > OurProcessor->priority || processorIsFree)
            {
                if (OurProcessor->durationTime > 0)
                {
                    pushToStack(Stack, OurProcessor, emptyStack, processorIsFree);
                    getFromQueue(Queue, OurProcessor, emptyQueue, processorIsFree);
                }
                while (true)
                {
                    if (!emptyQueue)
                    {

```

```

        if (Queue->taskValues->priority > OurProcessor->priority)
        {
            pushToStack(Stack, OurProcessor, emptyStack, processorIsFree);
            getFromQueue(Queue, OurProcessor, emptyQueue, processorIsFree);
        }
        else
            break;
    }
    else
        break;
}
}
else if (!emptyStack)
{
    if (processorIsFree)
        getFromStack(Stack, OurProcessor, emptyStack, processorIsFree);
}
cout << endl << "Идет " << timer << " такт" << endl;
if (!allTasksGone)
{
    cout << "Входные задания" << endl;
    showStruct(IncomingTask);
}
if (!emptyStack)
{
    cout << "Содержимое стэка" << endl;
    showStruct(Stack);
}
if (!emptyQueue)
{
    cout << "Содержимое очереди" << endl;
    showStruct(Queue);
}
if (!processorIsFree)
{
    cout << "Содержимое процессора" << endl;
    showStructElem(OurProcessor);
}
else
    cout << "Процессор свободен" << endl;
if (!processorIsFree)
{
    if (OurProcessor->durationTime)
        OurProcessor->durationTime--;
    if (OurProcessor->durationTime <= 0)
    {
        OurProcessor->durationTime = 0;
        OurProcessor->priority = 0;
        processorIsFree = true;
    }
}
timer++;
if (emptyStack && emptyQueue && processorIsFree && allTasksGone)
    break;
}
IncomingTask=NULL;
}

```

Теперь рассмотрим пример работы. Составим, в качестве контрольного примера, следующее расписание поступления запросов на выполнение задач:

Момент поступления	Длительность выполнения	Приоритет
1	2	3
2	1	3
3	2	1
4	3	2
5	3	3

Результат работы программы по заданному расписанию будет следующим:

Идет 1 такт

Входные задания

Время поступления задачи 2 Приоритет задачи 3 Такты задачи 1

Время поступления задачи 3 Приоритет задачи 1 Такты задачи 2

Время поступления задачи 4 Приоритет задачи 2 Такты задачи 3

Время поступления задачи 5 Приоритет задачи 3 Такты задачи 3

Содержимое процессора

Время поступления задачи 1 Приоритет задачи 3 Такты задачи 2

Идет 2 такт

Входные задания

Время поступления задачи 3 Приоритет задачи 1 Такты задачи 2

Время поступления задачи 4 Приоритет задачи 2 Такты задачи 3

Время поступления задачи 5 Приоритет задачи 3 Такты задачи 3

Содержимое очереди

Время поступления задачи 2 Приоритет задачи 3 Такты задачи 1

Содержимое процессора

Время поступления задачи 1 Приоритет задачи 3 Такты задачи 1

Идет 3 такт

Входные задания

Время поступления задачи 4 Приоритет задачи 2 Такты задачи 3

Время поступления задачи 5 Приоритет задачи 3 Такты задачи 3

Содержимое очереди

Время поступления задачи 3 Приоритет задачи 1 Такты задачи 2

Содержимое процессора

Время поступления задачи 2 Приоритет задачи 3 Такты задачи 1

Идет 4 такт

Входные задания

Время поступления задачи 5 Приоритет задачи 3 Такты задачи 3

Содержимое стека

Время поступления задачи 3 Приоритет задачи 1 Такты задачи 2

Содержимое процессора

Время поступления задачи 4 Приоритет задачи 2 Такты задачи 3

Идет 5 такт

Содержимое стека

Время поступления задачи 4 Приоритет задачи 2 Такты задачи 2

Время поступления задачи 3 Приоритет задачи 1 Такты задачи 2

Содержимое процессора

Время поступления задачи 5 Приоритет задачи 3 Такты задачи 3

Идет 6 такт

Содержимое стека

Время поступления задачи 4 Приоритет задачи 2 Такты задачи 2

Время поступления задачи 3 Приоритет задачи 1 Такты задачи 2

Содержимое процессора

Время поступления задачи 5 Приоритет задачи 3 Такты задачи 2

Идет 7 такт

Содержимое стека

Время поступления задачи 4 Приоритет задачи 2 Такты задачи 2

Время поступления задачи 3 Приоритет задачи 1 Такты задачи 2

Содержимое процессора

Время поступления задачи 5 Приоритет задачи 3 Такты задачи 1

Идет 8 такт

Содержимое стека

Время поступления задачи 3 Приоритет задачи 1 Такты задачи 2

Содержимое процессора

Время поступления задачи 4 Приоритет задачи 2 Такты задачи 2

Идет 9 такт

Содержимое стека

Время поступления задачи 3 Приоритет задачи 1 Такты задачи 2

Содержимое процессора

Время поступления задачи 4 Приоритет задачи 2 Такты задачи 1

Идет 10 такт

Содержимое процессора

Время поступления задачи 3 Приоритет задачи 1 Такты задачи 2

Идет 11 такт

Содержимое процессора

Время поступления задачи 3 Приоритет задачи 1 Такты задачи 1

Также следует отметить, что результаты показаны по состоянию на конец такта. Таким образом, если задача ставится в очередь и сразу попадает на выполнение, то факт ее пребывания в очереди не отображается. Не отображается и восстановление прерванной задачи из стека, и новое ее прерывание на этом же такте при наличии более приоритетных задач в очереди.

## 1.6 Контрольные вопросы

- 1) Что такое стек?
- 2) Назовите основные способы реализации стека. Сравните их.
- 3) Что такое очередь?
- 4) Назовите основные способы реализации очереди. Сравните их.
- 5) Что такое дек?
- 6) В каких случаях целесообразно применять стек, а каких очередь?
- 7) Какие достоинства и недостатки использования статических и динамических структур данных?