

# FreeRTOS

Liam

2023 年 9 月 15 日

摘要

Something to add...

## 1 裸机系统与多任务系统

### 1.1 裸机系统

#### 1.1.1 轮询系统

定义：

轮询系统即是在裸机编程的时候，初始化好相关的硬件，然后将主程序在一个死循环里面不断地循环，顺序处理各种事件。（当有要检测外部信号的时候实时性较差）

#### 1.1.2 前后台系统

定义：

前后台系统即是在轮询系统上加上了中断，外部事件的响应在终端里面完成，事件处理还是在轮询系统中完成。中断被称为前台，`main()` 函数被称为后台。

相对于轮询系统，前后台系统确保事不会丢失，加上中断可嵌套，大大提高程序的实时响应功能。

### 1.2 多任务系统

相对于前后台系统，多任务系统的事件响应都是在中断中完成，但是事件的处理实在任务中完成的。

多任务系统中，**任务与中断**一样，也具有优先级，优先级高的任务会被优先执行。当一个紧急事件在中断中被标记之后，如果事件对应的任务的优先级足够高，就会立即得到相应。

在多任务系统中，根据程序的功能，我们把程序中体分割成**分割成一个个独立的，无限循环不能返回的小程序——任务**。各个任务独立互不干扰，各自具备自身的优先级，它由操作系统调度管理。

	模型	事件响应	事件处理	特点
	轮询系统	主程序	主程序	轮询响应并处理事件
	前后台系统	中断	主程序	实时响应事件，轮询处理
	多任务系统	中断	任务	实时响应并处理事件

### 1.3 数据结构--列表与列表项

**列表和列表项**对应 C 语言中的链表和节点。

链表复习

#### 1.3.1 单向列表

节点本身包含一个指针，用于只想后一个节点，并且可以携带一些私有信息。

列表一般包含一个节点计数器，节点插入和删除操作器

#### 1.3.2 双向列表

节点中将会有两个节点指针，一个指向头一个指向尾部。

### 1.4 FreeRTOS 链表实现

FreeRTOS 中链表的实现，均在 `list.h` 和 `list.c` 中。示意图：

xLIST_tIEM
pxNext
pxPrevious
pvOwner
pvContainer

```

1 struct xLIST_ITEM
2 {
3     TickType_t xItemValue;           //辅助值，帮助节点进行顺序排列
4     struct xLIST_ITEM * pxNext;      //指向下一个节点
5     struct xLIST_ITEM * pxPrevious;  //指向上一个节点
6     void * pvOwner;                  //指向拥有该节点的内核对象
7     void * pvContainer;              //指向该节点所在链表
8 };
9 typedef struct xLIST_ITEM ListItem_t;

```

在 FreeRTOS 中，凡是涉及数据类型的地方，标准的 C 数据类型用 `typedef` 重新设置在 `portmacro.h`

#### 1.4.1 实现根节点

```

1 typedef struct xLIST
2 {
3     UBaseType_t uxNumberOfItems;    //链表节点计数器
4     ListItem_t * pxIndex;            //链表节点索引指针
5     MiniListItem_t xListEnd;        //链表最后一个节点
6 } List_t;

```

链表根节点初始化

```

1 void vListInitialise(List_t * const pxList)
2 {
3     pxList -> pxIndex = ( ListItem_t *) &(pxList->xListEnd); //将链表索引指针指向最后

```

```

    一个节点
4     pxList->xListEnd.xItemValue = portMAX_DELAY;
                                   //辅助排序设置为最大
5     pxList->xListEnd.pxNext = (ListItem *) &(
        pxList->xListEnd); //最后一个节点的
        pxNext和previous指向自己
6     pxList->xListEnd.pxPrevious = (ListItem_t *)
        &(pxList->xListEnd);
7     pxList->uxNumberOfItems = (UBaseType_t) 0U;
        //节点计数值为0，表示列表为空。
8 }

```

## 2 任务的定义与任务切换

### 2.1 任务

在多任务系统中，我们根据功能不同，将整个系统分割为一个个独立且无法返回的函数。

#### 2.1.1 定义任务栈

在多任务系统中，要为每一个任务独立分配栈空间

```

1     #define TASK1_STACK_SIZE
2     StackType_t Task1Stack[TASK1_STACK_SIZE];

```

#### 2.1.2 定义任务控制块

在裸机系统中，任务是 CPU 按照顺序执行的；在多任务系统中是由系统调度的。系统为顺利调取任务，为每个任务都定义了一个任务控制块，

```

1     typedef struct tskTaskControlBlock
2     {
3         volatile StackType_t *pxTopOfStack;
4         ListItem_t xStateListItem; //这是一个内置在
        TCB控制块中的链表节点。
5         StackType_t *pxStack;

```

```
6     char pcTaskName[configMAX_TASK_NAME_LEN];  
7 }tskTCB;  
8 typedef tskTCK TCB_t;
```

### 2.1.3 实现任务创建函数

任务栈、函数实体和任务控制块都需要最终联系起来才能由系统统一调度。