# 计算单元基本情况

## 通用计算设备

通用架构:可以运行 Linux,软件方面什么都能跑,也不需要做什么特殊配置。操作起来跟 PC 一样。

● 树莓派

树莓派是一个 arm 架构的机器,约是一张银行卡大小。树莓派上搭载了无线网络和蓝牙模块,也是不需要特殊配置。同时树莓派有 GPIO 接口,这些接口中共有 4 个硬件 PWM 接口,可以以一定的占空比输出电压脉冲,以达到自由控制平均输出电压的目的。其余的 GPIO 接口也可以用软件实现 PWM,但性能不好。

也就是说树莓派理论上可以与马达或者马达驱动板进行交互,但实时性暂时不乐观,且接口个数略有局限。

### 单片机

单片机搭载微处理器。通常是哈佛结构。运行的程序只能通过计算机烧写的方式改变:通过专用编程软件,将高级语言转化成指令序列,烧写到单片机的程序存储器中。

单片机上常常**不运行操作系统、直接运行用户程序**,或是通过实时操作系统来运行用户程序。实时性有很好的保障。可以用来操作硬件。

- 树莓派 Pico
- STM32

stm32是成熟的单片机解决方案,有很多功能不同的型号可以选。stm32 使用的是 arm 架构。

# 实时OS调研

根据实时性的不同要求,实时操作系统可以有以下几种分类,对应不同的实时性要求。**对硬件进行操作,应该需要至少 95% 到 100% 的实时性。** 

## **Real-Time Classifications**

Type of Real Time	Characteristics	Use Cases
Soft Real Time	Subjective Scheduling deadlines, depends on the application	Media rendering on mainstream operating systems, network I/O, flash access
95% Real Time	Real time requirements met 95% of the time, system can compensate 5% of the time.	Voice Communications, data acquisition
100% Real Time	Real time requirements met 100% of the time else manufacturing defects can occur	Factory automation where failure results in manufacturing defects
Safe Real Time	Real time requirements met 100% of the time else serious injury or death can occur	Flight and weapons control, life critical medical equipment

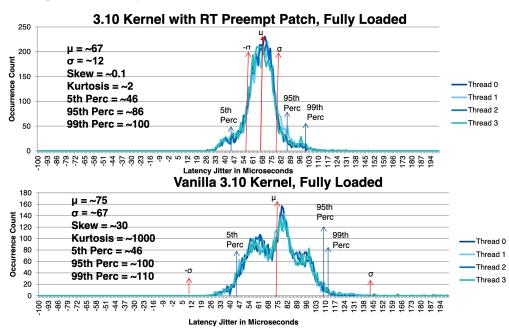
#### **RT Linux**

实时 Linux 通过更改内核调度策略、在内核代码中加入更多可被抢占的时间点,来实现实时调度。借助 Linux 的强大兼容性,实时 Linux 可以直接运行在大多数的通用计算设备上。

## Preempt RT Patch

- Linux RT Preempt is a 95% Real Time System
- RT Preempt Changes ...
  - Threaded Interrupts
  - Pre-emptible mutual exclusion ("Sleeping" Spinlocks)
  - Priority Inheritance
  - High Resolution Timer
  - Real time scheduling policies SCHED\_RR and SCHED\_FIFO
- "Real Time" applications are expected to make good choices in the application design
  - Make sure commonly used memory is paged in
  - Smart processor and memory management
  - Smart priority assignment and management
- Simply using the RT Preempt patch does not solve all problems. Users must do some work too.
- User must be careful with affinities and priorities

## Scheduling Latency Jitter Comparison



上图采用自 Altera 2015。可以看到,实时 Linux 能提供的延迟保障大约在 0.1ms 级别。

实时 Linux 是一个 95% 实时系统。可以试一试树莓派搭载实时 Linux 能否驱动硬件并达到良好的实时性。可能的限制因素有:

- 1. 实时性可能不够
- 2. 树莓派的 GPIO 接口、PWM 接口数量比较有限
- 3. 搭载实时 Linux 的树莓派不一定还有额外的资源来做高级计算(例如寻路算法),需要仔细想好计算单元的配

#### nuttX

#### nuttX @ GitHub

#### nuttX home

nuttX 是一个开源实时操作系统,主要针对嵌入式设备。同时它实现了 POSIX 接口,因此编程环境学习成本不大。

嵌入式设备/**单片机**/微处理器的资源非常局限。nuttX 部署的方式一般是:将用户程序和操作系统放在一起,编译、静态链接得到一整个程序文件,然后烧写到单片机中。nuttX 起到的作用主要是:

- 1. 一定程度上包装裸金属的底层实现。这样,程序员就不需要自己操作**内存映射 I/O**,而是可以调用系统提供的库函数。这些函数调用在编译时会做相应的优化
- 2. 提供调度能力, 让多个进程可以同时运行, 且保持实时性
- 3. 如果需要的话,还可以提供更多的功能,例如文件系统读写、无线网络设备驱动等,但是需要更多资源,需要 视硬件情况而定。不需要的功能可以在编译时裁剪,保障程序文件小巧

#### 特性

- 紧凑,对硬件要求低,适用于嵌入式系统
- 系统功能丰富,在紧凑的基础上完全兼容 POSIX 标准
- 可部署于8位至64位的各种嵌入式平台
- 提供完整的 GNU 工具链
- 支持整个 C 标准库。也有 C++ 标准库实现
- 支持各种高级功能,例如文件系统、网络设备等
- 采用 BSD 开源代码协议,可以没有后顾之忧地进行商业使用

#### 初期体验

编译的过程跟 Linux 内核差不多,参考 OSH Lab1。nuttX 直接使用了 Linux 内核配置的 Kconfig 系统,因此配置过程会非常类似。

编译的时候需要准备好要运行的程序,称为"app"。这个程序会与 nuttX 一起被编译,最终生成一个单独的程序文件。

nuttX 默认使用 flat address space,即整个操作系统中的所有进程直接使用实际地址访问物理内存,而不对进程进行任何的内存映射。即使硬件有 MMU,也只是让 MMU 做全等映射。

#### **Memory Configurations - NUTTX**

在 nuttX 上编程,可以参考:

https://nuttx.apache.org/docs/latest/reference/user/07\_signals.html