移植RT-Thread in Core-V-OPENHW

Core-v-mcu 简介

• core-v-mcu 文档资料

https://docs.openhwgroup.org/projects/core-v-mcu/index.html

• cv32e40p与RI5CY的关系

https://dingfen.github.io/risc-v/verilog/2020/07/16/RI5CY.html

• core-v-sdk

https://github.com/openhwgroup/core-v-sdk

• core-v-ide-cdt

https://github.com/openhwgroup/core-v-ide-cdt

• plct的qemu

https://github.com/plctlab/plct-qemu/tree/plct-corev-upstream-syncdma

• cli test

https://github.com/openhwgroup/core-v-mcu-cli-testc

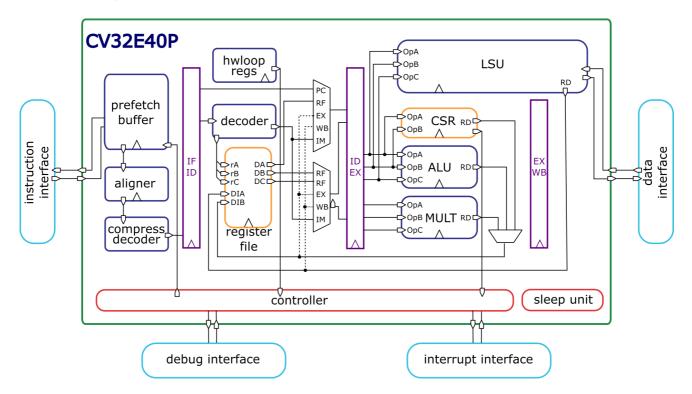
• 项目目的

移植RT-Thread*至*core-v-mcu

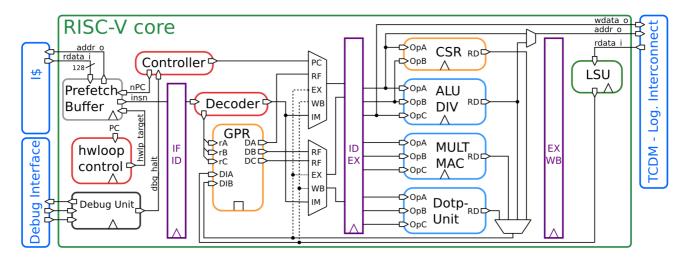
- 简介
- 。 core-v-mcu的内核为cv32e4op
- 。 cv32e4op继承自pulp开源的RI5CY内核 pulp是一个开源soc组织
- 。 openhw 是一个内核开源组织 pulp 加入openhw 将RI5CY 贡献给了openhw
- 。 core-v-mcu继承自PULPissimo PULPissimo 是pulp维护的一个开源soc平台内 核为RI5CY

CV32E40P内核与RI5CY内核

• CV32E40P内核:

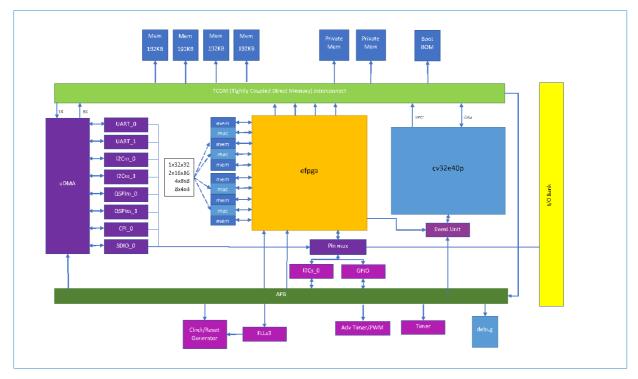


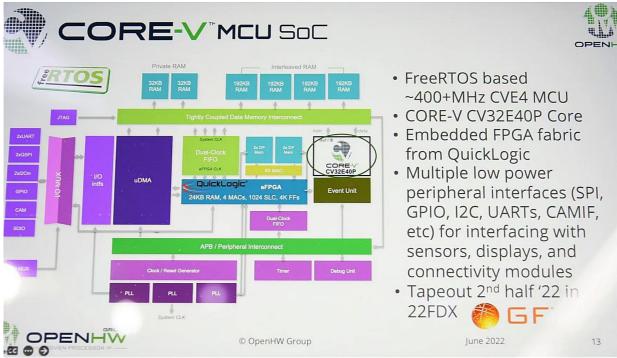
• RI5CY内核:



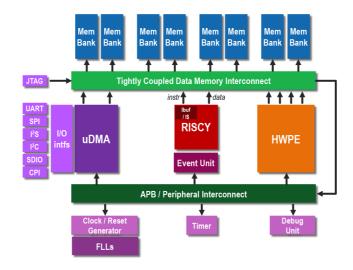
CORE-V-MCU与PULPissimo

• core-v-mcu





PULLissimo



• OpenHW移植\core-v-mcu\CV32E40P_User_Manual-master 阅读笔记

CV32E4oP是一个顺序(发射、执行)的四级流水线**32**位RISC-V处理器。CV32E4oP的指令集包含了一部分的自定义扩展指令集,包括有:硬件循环(hardware loops)、地址自增的访存指令(post-increment load and store)以及额外的一系列ALU指令(算术指令扩展、乘累加MAC、向量操作等等)。core-v-mcu 文档资料

Core-v-mcu 资源

core-v-mcu片上外设

core-v-mcu 的目的是展示OpenHW提供的 cv32e40p 完全验证的 RISC-V 内核。cv32e40p 内核连接到一组具有代表性的外设:

- 2路串口
- 。 2路I2C 主机
- 1路I2C 从机
- 。 2路QSPI 主机
- 1路相机
- 。 1路SDIO
- 。 4路PWM
- eFPGA

片上外设基地址与偏移

位于core-v-mcu-pulp-mem-map.h文件中

• 基地址

| Description | Address Start | Address End |
|-------------------------|---------------|-------------|
| Boot ROM | 0x1A000000 | 0x1A03FFFF |
| Peripheral Domain | 0x1A100000 | 0x1A2FFFFF |
| eFPGA Domain | 0x1A300000 | 0x1A3FFFFF |
| Memory Bank 0 | 0x1C000000 | 0x1C007FFF |
| Memory Bank 1 | 0x1C008000 | 0x1C00FFFF |
| Memory Bank Interleaved | 0x1C010000 | 0x1C08FFFF |

• 外设偏移

| Description | Address Start | Address End |
|-----------------------|---------------|-------------|
| Frequency-locked loop | 0x1A100000 | 0x1A100FFF |
| GPIOs | 0x1A101000 | 0x1A101FFF |
| uDMA | 0x1A102000 | 0x1A103FFF |
| SoC Controller | 0x1A104000 | 0x1A104FFF |
| Advanced Timer | 0x1A105000 | 0x1A105FFF |
| SoC Event Generator | 0x1A106000 | 0x1A106FFF |
| I2CS | 0x1A107000 | 0x1A107FFF |
| Timer | 0x1A10B000 | 0x1A10BFFF |
| Stdout emulator | 0x1A10F000 | 0x1A10FFFF |
| Debug | 0x1A110000 | 0x1A11FFFF |
| eFPGA configuration | 0x1A200000 | 0x1A2F0000 |
| eFPGA HWCE | 0x1A300000 | 0x1A3F0000 |

• 控制状态寄存器访问类型

| Access Type | Description |
|-------------|---|
| RW | Read & Write |
| RO | Read Only |
| RC | Read & Clear after read |
| WO | Write Only |
| WC | Write Clears (value ignored; always writes a 0) |
| WS | Write Sets (value ignored; always writes a 1) |
| RW1S | Read & on Write bits with 1 get set, bits with 0 left unchanged |
| RW1C | Read & on Write bits with 1 get cleared, bits with 0 left unchanged |
| RW0C | Read & on Write bits with 0 get cleared, bits with 1 left unchanged |

片上外设寄存器

• SOC-CTRL

基地址: SOC_CTRL_START_ADDR (0x1A104000)

作用:配置连接在综合总线上的核的数量、GPIO控制器上连接的IO的数量、UART的数量等,以及表明一些控制器的状态等

• APB_EVENT_CNTRL

基地址:: SOC_EVENT_GEN_START_ADDR(SOC_EVENT_START_ADDR)

作用: APB 外围设备收集所有呈现给 CPU 的事件作为 IRQ11(机器中断)。每个事件都可以通过 EVENT_MASKx 寄存器中的相应位单独屏蔽。当接收到启用事件(未屏蔽)时,它被放入事件 FIFO 中,并且 IRQ11 信号被提交给 CPU,然后 CPU 可以读取 EVENT FIFO 以确定哪个事件导致中断。每个事件都有一个深度为 4 的队列来收集事件,如果任何事件的队列溢出,则会将错误记录到相应的 EVENT_ERR 寄存器中,并将 IRQ31 提交给 CPU。

• APB_TIMER_UINT

基地址: TIMER_START_ADDDR(ox1A10B000)

• APB_GPIO

基地址: GPIO_START_ADDR(ox1A101000)、

• APB I2CS

基地址: I2CS_START_ADDR(0x1A107000)

eFPGA

基地址: EFPGA_ASYNC_APB_START_ADD(EFPGA_ASYNC_APB_START_ADD)

• UDMA_CTRL

基地址: UDMA_CH_ADDR_CTRL(`UDMA_CH_ADDR_CTRL)

- 启用或禁用外设时钟
- 重置外围控制器
- 为事件处理机制设置比较值
- 。 core-v-mcu-config.h 中定义了UDMA 通道的起始 地址UDMA_START_ADDR
- UDMA UART

基地址:UDMA_CH_ADDR_UART(`UDMA_CH_ADDR_UART)

UDMA_I2CM

基地址: UDMA_CH_ADDR_I2CM(UDMA_CH_ADDR_I2CM)

I2C 控制器的动作是使用发送缓冲区中存在的一系列命令来控制的。因此,要使用I2C 控制器,软件必须在缓冲区中组装适当的命令序列,并使用UDMA 将缓冲区发送到 I2C 控制器。由于UDMA 处理数据缓冲区和中断,了解如何操作UDMA 控制器非常重要

• UDMA_QSPI

基地址:UDMA_CH_ADDR_QSPI(UDMA_CH_ADDR_QSPI)

QSPI 控制器的动作是使用发送缓冲区中存在的一系列命令来控制的。因此,要使用 QSPI 控制器,软件必须在缓冲区中组装适当的命令序列,并使用UDMA 将缓冲区发 送到 QSPI 控制器。由于 UDMA 处理数据缓冲区和中断,了解如何操作 UDMA 控制器 非常重要。

• UDMA_SDIO

基地址: UDMA_CH_ADDR_SDIO(`UDMA_CH_ADDR_SDIO)

• UDMA CAMERA

基地址: UDMA_CH_ADDR_CAMERA(UDMA_CH_ADDR_CAMERA)

串口映射到的管脚

| IO_7 | uart0_rx | apbio_0 | fpgaio_0 |
|-------|----------|---------|----------|
| IO_8 | uart0_tx | apbio_1 | FPGAIO_1 |
| IO_9 | uart1_tx | apbio_2 | FPGAIO_2 |
| IO_10 | uart1_rx | apbio_3 | FPGAIO_3 |

环境配置

• qemu 执行命令

```
./qemu-system-riscv32 -M core_v_mcu -bios none -kernel cli_test - nographic -monitor none -serial stdio
```

• 配置与编译命令

```
进入
cli_test/app/ 目录
执行
source ../env/core-v-mcu.sh
make RISCV=xxx
注释:xxx为工具链的路径
```

• 安装工具链

工具链路径: OpenHW移植\可执行文件\toolchain

- 修改工具链路径
 - 。 *进入 cli_test/app/ 目录*
 - 。 查看makefile文件 找到default_flags.mk文件

• 配置python环境

先卸载python2,在安装python3 elftools工具在python3中的名称为pyelftools,修改 方式如下,步骤1卸载python2软连接,安装python3软连接,步骤2执行第二个命令

https://blog.csdn.net/u011304078/article/details/121430785

pip install pyelftools

寄存器详解

CV32E4oP内核

• PULP指令支持

FPU: 开启浮点支持 启用后支持单精度浮点

PULP_CLUSTER: 启用pulp扩展集群支持

PULP XPULP: 启用所有PULP扩展和自定义CSR

PULP ZFINX: 启用PULP 浮点支持而采用通用寄存器运算

WIF:该指令可以使系统进入休眠

HWloop:硬件循环开启**PULP_XPULP**后有效

• 机器控制状态寄存器CSR

参考文章

RISC-V机器模式简介

RISC-V 机器模式下的寄存器与汇编指令

(0) 内核基础寄存器

| Register Name | ABI Name | Description |
|---------------|------------|--|
| x0 | zero | Hard-Wired Zero |
| x1 | ra | Return Address |
| x2 | $_{ m sp}$ | Stack Pointer |
| x3 | gp | Global Pointer |
| x4 | $_{ m tp}$ | Thread Pointer |
| x5 | t0 | Temporary/Alternate Link Register |
| x6-7 | t1-t2 | Temporary Register |
| x8 | s0/fp | Saved Register (Frame Pointer) |
| x9 | s1 | Saved Register |
| x10-11 | a0-a1 | Function Argument/Return Value Registers |
| x12-17 | a2-a7 | Function Argument Registers |
| x18-27 | s2-s11 | Saved Registers |
| x28-31 | t3-t6 | Temporary Registers |
| | | |

Table 1.1: RISC-V Base Integer Registers 公宝没有完全

(1) mastatus:机器状态寄存器

Machine Status Register(MSTATUS)寄存器详细描述了机器的状态,并帮助控制机器的状态。mstatus寄存器有几个位来控制机器的不同状态。

| MXLEN-1 | MXLEN-2 | 0 |
|-----------|-----------------------|---|
| Interrupt | Exception Code (WLRL) | |
| 1 | MXLEN-1 | |
| | | |

Figure 3.22: Machine Cause register ntause该名字已注册 (https://img-

blog.csdnimg.cn/9f13268940924d19a647e48642e09384.png)

MSTATUS包含许多可以读取和更新的字段。通过修改这些字段,软件可以做一些事情,比如启用/禁用中断和更改虚拟内存模型等。

mstatus.MIE: Machine- Mode interrupt enable,机器模式全局中断使能位

mstatus.SIE: Supervisor-Mode interrupt enable,管理员模式全局中断使能位

xIE: =1则使能全局中断, =0则关闭全局中断, 其只能控制小于或等于x模式下的中断, 比如SIE=0, M模式下的中断不受其影响。

mstatus.MPIE: Machine- Mode previous interrupt enable, 机器模式先前中断使能位mstatus.SPIE: Supervisor-Mode previous interrupt enable, 管理员模式先前中断使能位

x PIE:保存在trap之前interrupt-enable (x IE)位的值。

mstatus.MPP: Machine- Mode previous privilege, 机器模式先前特权模式 mstatus.SPP: Supervisor- Mode previous privilege, 管理员模式先前特权模式

x PP: 保存trap之前的特权模式。xPP字段只能持有最多x的特权模式,因此MPP是2位宽,SPP是1位宽。

mstatus.MPRV: MPRV (Modify PRIVilege)位修改有效特权模式,即加载和存储执行时的特权级别。当MPRV=0时,使用当前特权模式的转换和保护机制,加载和存储行为正常。当MPRV=1时,加载和存储内存地址被转换和保护,并应用字节顺序,就好像当前特权模式被设置为MPP。指令地址转换和保护不受MPRV设置的影响。如果不支持U-mode,则MPRV为只读0。

当使用mret从trap中返回。会根据MPP的值来确定返回的新的特权模式,然后硬件改写mstatus中的MPP=0,MIE=MPIE,MPIE=进trap 前的MIE,并设置PC=MEPC。

| 字段 名称 | bit | 含义 | 功能 | 模式 | RV |
|----------|-----|----------------------------------|--|------------|---------|
| SIE | 1 | Global interrupt- enable bits | 开关全局中断比特位,可以使用csr指令set/cleared。 当高特权级的中断位被禁止时,低特权级的中断位无论是否开启,都将会被禁止 | S- mode | RV32/64 |
| MIE | 3 | Global interrupt- enable bits | 开关全局中断比特位,可以使用csr指令set/cleared | М | RV32/64 |
| SPIE | 5 | the interrupt- enable bit | 在当前trap之前,中断的状态 | S | RV32/64 |
| MPIE | 7 | active prior to the trap | | М | RV32/64 |

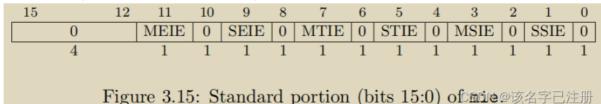
判断FS用于上下文切换时是否需要保存浮点寄存器

| FS | [14:13] | Nation Pri and VV Mentaling No Mentaling 1 Ord 1 Ord | 1.FS域描述浮点数单元状态,包括浮点数寄存器f0-f31和CSRs fcsr,frm和fflags | RV32/64 | FS、VS的 WARL域 和XS只读域是 用作降低context保存和恢复的成 本,通过设置和跟踪当前浮点数单 |
|----|---------|--|---|---------|---|
| VS | [10:9] | The color The | 1.VS域描述向量扩展状态,包括向量寄存器v0-v31和CSRs vcsr, vxrm, vxsat, vstart, vl, vtype, 和vlenb | RV32/64 | 元和别的u模式扩展。 这些域可以快速的决定是否保存或 恢复状态。如果保存或恢复是必须 |
| XS | [16:15] | No. costs | 1.XS字段编码其他U模式扩展和相关 状态的状态 | RV32/64 | 的,通常需要额外的指令和CSRs 是需要和优化流程 |

(2) mie:机器中断使能寄存器

MIE (Machine Interrupt Enable Register)

中断使能寄存器,区别于mstatus.MIE作为全局控制,MIE是局部控制。



MEIE: M模式外部中断使能位 SEIE: S模式外部中断使能位 MTIE: M模式timer中断使能位

STIE: S模式外部中断使能位 MSIE: M模式软中断使能位 SSIE: S模式软中断使能位

(3) mtvec: 机器Trap-Handler寄存器 (异常入口地址寄存器)

MTVEC (Machine Trap Vector Base Address register)

MTVEC用于存储Trap处理程序的地址。就是存储中断向量表的基地址。

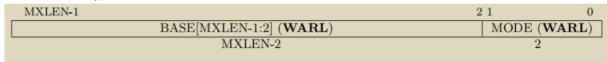


Figure 3.9: Machine trap-vector base-address register (mtvot) @该名字已注册

| Value | Name | Description |
|----------|----------|---|
| 0 | Direct | All exceptions set pc to BASE. |
| 1 | Vectored | Asynchronous interrupts set pc to BASE+4×cause. |
| ≥ 2 | _ | Reserved CSDN @该名字已注册 |

当MODE=Direct时,所有进入机器模式的trap都会导致pc被设置为BASE字段中的地址。当MODE= vector时,所有进入机器模式的同步异常都会导致pc被设置为BASE字段中的地址,而异步中断会导致pc被设置为BASE字段中的地址加上中断cause数的四倍。

(4) mscratch:

mscratch 寄存器用于机器模式下的程序临时保存某些数据。mscratch 寄存器可以提供一

种快速的保存和恢复机制。譬如,在进入机器模式的异常处理程序后,将应用程序的基个通

用寄存器的值临时存入 mscratch 寄存器中,然后在退出异常处理程序之前,将 mscratch 寄

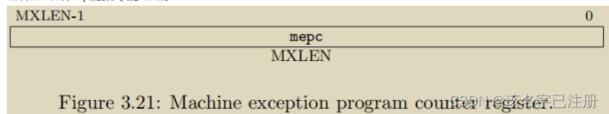
存器中的值读出恢复至通用寄存器。

(5) mepc:

保存原PC,用于异常返回,可读写,软件可以更改中断时,mepc为下一条指令 异常时,mepc为发生异常时当前的PC

MEPC (Machine Exception Program Counter)

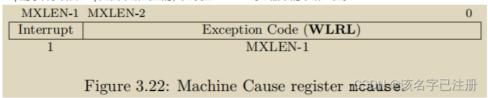
它保存导致trap的指令的地址。



(6) mcause: 异常产生原因寄存器

MCAUSE (Machine Cause Register)

Machine Cause Register寄存器是一个mxlen位的读写寄存器。当一个trap被带入m模式时,mcause被硬件写入一个代码,指示导致该trap的事件。如果trap是由中断引起的,则设置mcause寄存器中的中断bit位。



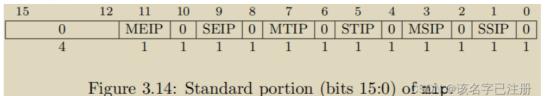
(7) mtval:

(8) mip:

MIP (Machine Interrupt Pending Register)

中断挂起寄存器,包含关于挂起中断的信息。

我的理解: 当正在处理一个中断, 并且mie关掉中断时, 同时设置了mip, 此时产生了另一个中断则其会被pending, 则MIP里对应的中断信息会被记录。



MEIP: M模式外部中断挂起位 SEIP: S模式外部中断挂起位 MTIP: M模式timer中断挂起位 STIP: S模式外部中断挂起位 MSIP: M模式软中断挂起位 SSIP: S模式软中断挂起位

(9) mcontext:

(10) scontext:

• 中断入口

irq_i[11]、irq_i[7]、irq_i[3]分别对应机器外部中断 (MEI) 、机器定时器中断 (MTI) 、机器软件中断 (MSI)

• CV32E40P会因为以下异常原因而触发异常

| Exception Code | Description |
|----------------|--------------------------------------|
| 2 | Illegal instruction |
| 3 | Breakpoint |
| 11 | Environment call from M-Mode (ECALL) |

• PC的注意事项

对中断而言, mepc的值保存为下一条尚未执行的指令

对异常而言,mepc的值被更新为当前发生异常的指令PC,这样有助于在异常服务程序中修正当前指令出现的错误;但是如果异常由ecall或ebreak造成,mepc的值会被更新为ecall或ebreak指令自己的PC,在指令返回时如果直接使用mepc保存的PC值将导致跳回ecall或ebreak导致死循环。需要在异常处理程序中用软件改变mepc=mepc+4或mepc=mepc+2

节拍定时器初始化入口

• OS心跳实现

```
void vPortSetupTimerInterrupt(void)
{
    extern int timer_irq_init(uint32_t ticks);

    /* No CLINT so use the PULP timer to generate the tick interrupt. */
    /* TODO: configKERNEL_INTERRUPT_PRIORITY - 1 ? */
    timer_irq_init(ARCHI_FPGA_FREQUENCY / configTICK_RATE_HZ);
    /* TODO: allow setting interrupt priority (to super high(?)) */
    //irq_enable(IRQ_FC_EVT_TIMERO_HI); // not needed as timer comes in irq7
    // irq_enable (IRQ_FC_EVT_SW7); // enable MTIME
}
```

cv32e40p未实现CLINT,使用片timer实现心跳节拍,CLINT

环境配置2

• 环境变量问题

查看环境变量配置

```
wangshun@wangshun-virtual-machine:~/plct_cli/cli_test/cli_test/app$ source ../env/core-v-mcu.sh
wangshun@wangshun-virtual-machine:~/plct_cli/cli_test/cli_test/app$ source ../env/core-v-mcu.sh
wangshun@wangshun-virtual-machine:~/plct_cli/cli_test/cli_test/app$ cat ../env/core-v-mcu.sh
#!/usr/bin/env bash
# Copyright 2020 ETH Zurich
# Licensed under the Apache License, Version 2.0 (the "License");
# you may not use this file except in compliance with the License.
# You may obtain a copy of the License at
#
        http://www.apache.org/licenses/LICENSE-2.0
# Unless required by applicable law or agreed to in writing, software # distributed under the License is distributed on an "AS IS" BASIS,
# WITHOUT WARRANTIES OR CONDITIONS OF ANY KIND, either express or implied.
# See the License for the specific language governing permissions and
# limitations under the License.
# SPDX-License-Identifier: Apache-2.0
# Author: Robert Balas (balasr@iis.ee.ethz.ch)
# var that points to this project's root
ROOT=$(cd "$(dirname "${BASH_SOURCE[0]}")/.." && pwd)
export FREERTOS_PROJ_ROOT="$ROOT"
export FREERTOS_CONFIG_FAMILY="core-v-mcu"
```

查看环境变量

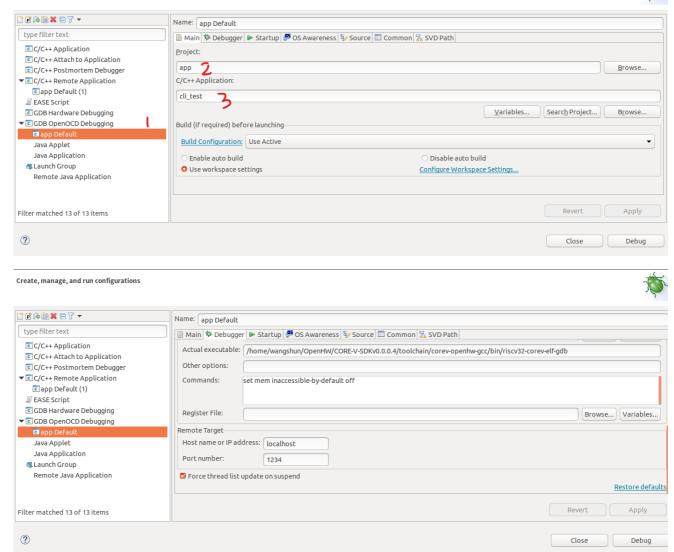
wangshun@wangshun-virtual-machine:~/plct_cli/cli_test/cli_test/app\$ echo \$ROOT
/home/wangshun/plct cli/cli test/cli test

• 设置全局变量

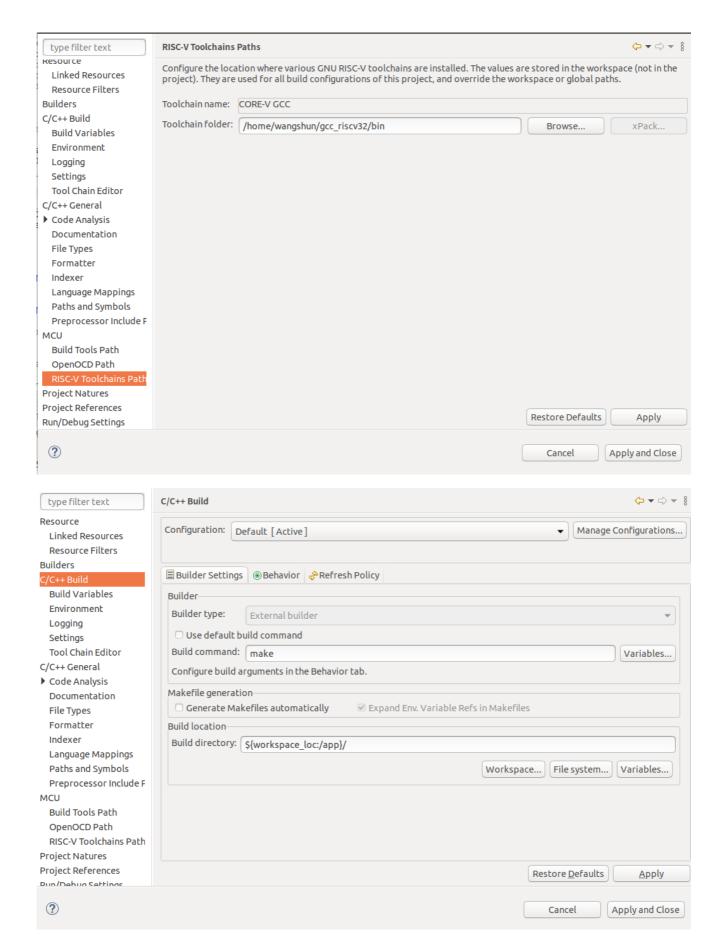
```
idle.c
            Link against libc (default yes)
# LIBC
 # LTO
             Enable link time optimization (default no)
 # SANITIZE Enable gcc sanitizer for debugging memory access problems (default no)
 # STACKDBG Enable stack debugging information and warnings.
             By default 1 KiB but can be changed with MAXSTACKSIZE=your value
  # indicate this repository's root folder
  # set some project specific path variables
  ROOT=/home/wangshun/plct cli/cli test/cli test
  FREERTOS PROJ ROOT=/home/wangshun/plct cli/cli test/cli test
  FREERTOS CONFIG FAMILY="core-v-mcu"
  ifndef FREERTOS PROJ ROOT
  $(error "FREERTOS PROJ ROOT is unset. Run source env/platform-you-want.sh \
      from the freertos project's root folder.")
  endif
```

• 调试设置





• 工具链设置



• qemu 运行指令

/home/wangshun/bin/qemu-riscv/bin/qemu-system-riscv32 -M core_v_mcu - bios none -kernel cli_test -nographic -monitor none -serial stdio -S -s

RT-Thread移植

1.定时器节拍与中断向量表修改

• 在主函数中调用以下函数

```
vPortSetupTimerInterrupt();//初始化定时器

volatile uint32_t mtvec = 0;
__asm volatile( "csrr %0, mtvec" : "=r"( mtvec ) );//声明仅有一张
向量表

__asm volatile( "csrs mie, %0" :: "r"(0x880) );//使能定时器中断与外
部中断
//note :task run always uless meet while(1)
```

• 修改中断向量表

未修改前

```
vector_table:
    j freertos_risc_v_trap_handler // irq0
    j freertos_risc_v_trap_handler
   j freertos risc v trap handler
   j freertos_risc_v_trap_handler // irq3
   j freertos risc v trap handler
   j freertos risc v trap handler
    j freertos_risc_v_trap_handler
   j freertos risc v trap handler //ctxt handler // irq 7 mtime or timer
   j freertos_risc_v_trap_handler
   j freertos risc v trap handler
   j h7// freertos_risc_v_trap_handler
   j freertos risc v trap handler // irq 11 Machine (event Fifo)
   j freertos_risc_v_trap_handler
   j freertos risc v trap handler
   j freertos risc v trap handler
   j freertos risc v trap handler
   j freertos risc v trap handler // IRQ16
   j freertos risc v trap handler // IRQ17
   j freertos risc v trap handler // IRQ18
   j freertos risc v trap handler // IRQ19
   j freertos risc v trap handler // IRQ20
   j freertos risc v trap handler // IRQ21
    j freertos risc v trap handler // IRQ22
    j freertos risc v trap handler // IRQ23
    j freertos risc v trap handler // IRQ24
    j freertos risc v trap handler // IRQ25
   j freertos risc v trap handler // IRQ26
   j freertos risc v trap handler // IRQ27
   j freertos risc v trap handler // IRQ28
   j freertos_risc_v_trap_handler // IRQ29
    j freertos_risc_v_trap_handler // IRQ30
    j freertos risc v trap handler // IRQ30
```

```
vector_table:
   j IRQ_Handler // irq0
   j IRQ_Handler
   j IRQ_Handler
   j IRQ_Handler // irq3
   j IRQ_Handler
   j IRQ_Handler
   j IRQ_Handler
   j IRQ_Handler //ctxt_handler // irq 7 mtime or timer
   j IRQ_Handler
  j IRQ_Handler
   j h7//IRQ_Handler
   j IRQ_Handler // irq 11 Machine (event Fifo)
   j IRQ_Handler
   j IRQ Handler
   j IRQ_Handler
   j IRQ_Handler
   j IRQ_Handler // IRQ16
   j IRQ_Handler // IRQ17
   j IRQ_Handler // IRQ18
   j IRQ_Handler // IRQ19
   j IRQ_Handler // IRQ20
   j IRQ_Handler // IRQ21
   j IRQ_Handler // IRQ22
   j IRQ_Handler // IRQ23
   j IRQ_Handler // IRQ24
   j IRQ_Handler // IRQ25
   j IRQ_Handler // IRQ26
   j IRQ_Handler // IRQ27
   j IRQ_Handler // IRQ28
   j IRQ_Handler // IRQ29
   j IRQ_Handler // IRQ30
 j IRQ_Handler // IRQ30
```

修改中断栈地址

- 1的地址设置是有问题的 仅对比
- 。 2的地址正确

1(不正确地址)修改前

```
move s0, sp

/* switch to interrupt stack */
la sp, _stack

/* interrupt handle */
call rt_interrupt_enter
csrr a0, mcause

csrr a1, mepc

mv a2, sp
call SystemIrqHandler
call rt_interrupt_leave
```

(不正确地址)修改后

```
STORE x27, 27 * REGBYTES(sp)
STORE x28, 28 * REGBYTES(sp)
STORE x29, 29 * REGBYTES(sp)
STORE x30, 30 * REGBYTES(sp)
STORE x31, 31 * REGBYTES(sp)

move s0, sp

/* switch to interrupt stack */
la sp, xISRStackTop

/* interrupt handle */
call rt_interrupt_enter
csrr a0, mcause
csrr a1, mepc
```

2(正确地址)修改后

正确地址的位置

```
C port.c 2
                                                 cli_test.lst
                                                                    C main.c 3

    ≡ core-v-mcu.ld ×

Jpt.c
          <sup>ASM</sup> vectors.S
core-v-mcu > = core-v-mcu.ld
MAX(__data_begin + 0x800, __bss_end - 0x800)));
.heap : ALIGN(16)
 __heap_start = .;
 /* . += __heap_size; */
 /* __heap_end = .; */ /* Will be automatically filled by the ucHeap array */
 /* . = ALIGN(16); */
 KEEP(*(.heap))
  __heap_end = .;
 ASSERT((_heap_start + _heap_size < _heap_end), "Error (Linkerscript): Heap is too large");
} > L2
.stack: ALIGN(16)
 stack_start = .;
 __stack_bottom = .;
 . += __stack_size;
   _stack_top = .;
 __freertos_irq_stack_top = .; /* sytem stack */
 stack = .;
} > L2
```

修改后

```
🙆 main.c 🛮 🔁 core-v-mcu.c
                             S vectors.S
                                          components.c
                                                               c irq.c
                                                                         didle.c

S interrupt gcc.S 

X

     STORE x25, 25 * REGBYTES(sp)
     STORE x26, 26 * REGBYTES(sp)
     STORE x27, 27 * REGBYTES(sp)
STORE x28, 28 * REGBYTES(sp)
     STORE x29, 29 * REGBYTES(sp)
     STORE x30, 30 * REGBYTES(sp)
     STORE x31, 31 * REGBYTES(sp)
     move s0, sp
     /* switch to interrupt stack */
          sp, __freertos_irq_stack_top
     /* interrupt handle */
     call rt interrupt enter
     csrr a0, mcause
     csrr al, mepc
           a2, sp
     call vSystemIrqHandler
     call rt interrupt leave
```

2.动态内存移植

• 添加栈顶栈底地址

```
#if defined(RT_USING_USER_MAIN) && defined(RT_USING_HEAP)
    #define RT_HEAP_SIZE (2*1024)
    static rt_uint8_t rt_heap[RT_HEAP_SIZE];
    void *rt_heap_begin_get(void)
    {
        return rt_heap;
    }
    void *rt_heap_end_get(void)
    {
        return rt_heap + RT_HEAP_SIZE;
    }
#endif
```

Note: 字节对齐,堆的大小应大于main线程的的栈

```
void rt_hw_board_init()
        /* System Clock Update */
        system init();
        vPortSetupTimerInterrupt();
        volatile uint32 t mtvec = 0;
        __asm volatile( "csrr %0, mtvec" : "=r"( mtvec ) );
         __asm volatile( "csrs mie, %0" :: "r"(0x880) );
        /* System Tick Configuration */
        //SysTick Config(SystemCoreClock / RT TICK PER SECOND);
        /* Call components board initial (use INIT BOARD EXPORT()) */
    #ifdef RT USING COMPONENTS INIT
         rt components board init();
    #endif
    #if defined(RT USING USER MAIN) && defined(RT USING HEAP)
         rt system heap init(rt heap begin get(), rt heap end get());
    #endif
    }
这里执行堆的初始化;
```

Note: 初期运行错误 可以在创建main线程时采用静态的方式,若系统启动,则证明堆太小。

3.自动初始化

1.自动初始化参考

2.自动初始化参考2

```
/home/wangshun/gcc riscv32/bin/riscv32-unknown-elf-size --format=berkeley cli test
                 bss
                          dec
                                  hex filename
  text
         data
  26448 66700 27204 120352 1d620 cli test
15:28:45 Build Finished. 0 errors, 1357 warnings. (took 3s.490ms)
/home/wangshun/gcc riscv32/bin/riscv32-unknown-elf-size --format=berkeley cli test
  text
           data
                   bss
                            dec
                                    hex filename
  26428
         66700
                 27204 120332
                                 1d60c cli test
15:29:46 Build Finished. 0 errors, 1357 warnings. (took 3s.690ms)
```

• 在链接脚本中添加如下代码

```
.text boot address :
 stext = .;
 *(.text.start)
 *(.text)
 *(.text.*)
  etext = .; /* man 3 end: first addr after text */
 *(.lit)
 *(.shdata)
 endtext = .;
  = ALIGN(4);
 /* section information for initial. */
 = ALIGN(4);
  rt init start = .;
 KEEP(*(SORT(.rti fn*)))
 __rt_init_end = .;
  = ALIGN(4);
} > L2
```

• 添加测试代码

```
void led_init(void)
{
    rt_kprintf("RT-Thread INIT TEST \r\n");
    rt_kprintf("RT-Thread TEST SUCCESS \r\n");
}
INIT_APP_EXPORT(led_init);
```

• 测试结果

4.Finsh组件

shell移植参考1

shell移植参考2

• 在链接脚本中添加以下代码

```
.vectors MAX(0x1c000800, ALIGN(256)): /* lets leak the first 2k free for now "half zero page" */
__irq_vector_base = .;
 __vector_start = .;
KEEP(*(.vectors))
} > L2
.text boot address:
stext = .;
*(.text.start)
*(.text)
*(.text.*)
_etext = .; /* man 3 end: first addr after text */
*(.lit)
*(.shdata)
_endtext = .;
. = ALIGN(4);
/* section information for finsh shell */
. = ALIGN(4);
 __fsymtab_start = .;
KEEP(*(FSymTab))
__fsymtab_end = .;
. = ALIGN(4);
__vsymtab_start = .;
KEEP(*(VSymTab))
 __vsymtab_end = .;
 . = ALIGN(4);
```

• 轮询方式实现 rt_hw_console_getchar

```
char rt_hw_console_getchar(void)
{
    return udma_uart_getchar(0);
}
```

• Finsh测试

```
\  | /
- RT - Thread Operating System
  / | \     3.1.5 build Nov 23 2022
  2006 - 2020 Copyright by rt-thread team
RT-Thread INIT TEST
RT-Thread TEST SUCCESS
msh >
```

5.串口中断接收配置

• system_init函数中初始化串口O并绑定中断入口函数,中断入口函数绑定过程如下:

```
⊕ void system_init(void)
  /* TODO: enable wart */
for (uint8_t id = 0; id != N_UART; id++) {
         udma_uart_open(id, 115200);
o uint16_t udma_uart_open (uint8_t uart_id, uint32_t xbaudrate) {
         UdmaUart_t* puart;
volatile UdmaCtrl_t* pudma_ctrl = (UdmaCtrl_t*)UDMA_CH_ADDR_CTRL;
          /* See if already initialized *
         if (uart_semaphores_rx[uart_id] != NULL || uart_semaphores_tx[uart_id] != NULL) {
    return 1;
        }
/* Enable reset and enable wart clock */
pudma_ctrl->reg_rst |= (UDMA_CTRL_UART0_CLKEN << wart_id);
pudma_ctrl->reg_rst &= ~(UDMA_CTRL_UART0_CLKEN << wart_id);
pudma_ctrl->reg_cg |= (UDMA_CTRL_UART0_CLKEN << wart_id);
         SemaphoreHandle_t shSemaphoreHandle;
shSemaphoreHandle = xSemaphoreCreateBinary();
                                                                              // FreeRTOS.h has a define for xSemaphoreHandle, so can't use that
         configASSERT(shSemaphoreHandle);
xSemaphoreGive(shSemaphoreHandle);
uart_semaphores_rx[uart_id] = shSemaphoreHandle;
         shSemaphoreHandle = xSemaphoreCreateBinary();
         configASSERT(shSemaphoreHandle);
xSemaphoreGive(shSemaphoreHandle);
uart_semaphores_tx[uart_id] = shSemaphoreHandle;
         /* Set handlers. */
pi_fc_event_handler_set(SOC_EVENT_UART_RX(uart_id), uart_rx_isr, uart_semaphores_rx[uart_id]);
pi_fc_event_handler_set(SOC_EVENT_UDMA_UART_TX(uart_id), NULL, uart_semaphores_tx[uart_id]);
/* Sepals SOC_event_propagation_ttell_set_for_art_id_n, tell_semaphores_tx[uart_id]);
         /* Enable SOC events propagation to FQ. */
hal_soc_eu_set_fc_mask(SOC_EVENT_UART_RX(uart_id));
hal_soc_eu_set_fc_mask(SOC_EVENT_UDNA_UART_TX(uart_id));
                                                                                                                        puart = (UdmaUart_t*)(UDMA_CH_ADDR_UART + uart_id * UDMA_CH_SIZE);
}
if (id == 2) {
while (puart0->valid) {
    u0buffer[u0wrptr++] = puart0->data_b.rx_data & 0xff;
    u0wrptr &= 0x7f;
                                                                                                                              }
         if (uart_id == 1) {
    u1rdptr = 0;
    u1wrptr = 0;
         if (uart_id == 0) {
                 u0rdptr = 0:
```

串口中断收发测试 修改串口中断函数

```
char n_data[]="\r\n";
void uart_rx_isr (void *id) {
```

```
if (id == 6) {
    while (*(int*)0x1a102130) {
        ulbuffer[ulwrptr++] = puart1->data_b.rx_data & 0xff;
        ulwrptr &= 0x7f;
    }
}

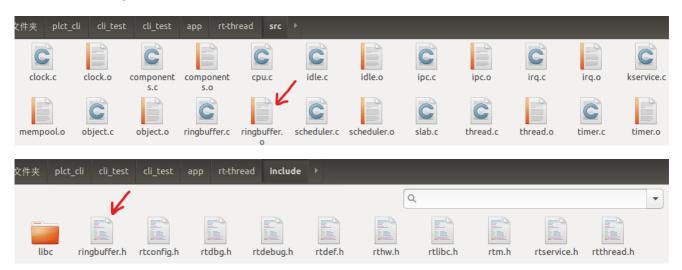
if (id == 2) {
    while (puart0->valid) {
        u0buffer[u0wrptr++] = puart0->data_b.rx_data & 0xff;
        u0wrptr &= 0x7f;
        outdata(0,sizeof(u0buffer),u0buffer);
        outdata(0,sizeof(n_data),n_data);
        u0wrptr=0;
    }
}
```

测试结果

```
wangshun@wangshun-virtual-machine:~/plct_cli/cli_test/cli_test/app$ /home/wangshun/bin/qemu-riscv/
bin/qemu-system-riscv32 -M core_v_mcu -bios none -kernel cli_test -nographic -monitor none -serial
    stdio
1
2
1
2
```

ringbuffer移植

• 1.添加ringbuffer文件至工程,修改makefile



• 修改ringbuffer.c

```
移除#include <device.h>
添加#include <ringbuffer.h>
```

• 修改中断入口函数

```
// ringbuffer
#define UART RX BUFFER LEN 16
rt uint8 t uart rxbuffer[UART RX BUFFER LEN] = { 0 };
struct rt ringbuffer uart rxTCB;
struct rt semaphore shell rx semaphore;
char n data[]="\r\n";
void uart rx isr (void *id) {
    rt interrupt enter();
    if (id == 6) {
        while (*(int*)0x1a102130) {
            ulbuffer[ulwrptr++] = puart1->data b.rx data & 0xff;
            ulwrptr \&= 0x7f;
       }
    if (id == 2) {
       while (puart0->valid) {
            rt ringbuffer putchar(&uart rxTCB,puart0->data b.rx data
& 0xff);
        rt sem release(&shell rx semaphore);
    rt interrupt leave();
```

• 修改rt_hw_console_getchar函数

```
char rt_hw_console_getchar(void)
{
    char ch=0;
    while(rt_ringbuffer_getchar(&uart_rxTCB, (rt_uint8_t*)&ch)!=0)
    {
        rt_sem_take(&shell_rx_semaphore,RT_WAITING_FOREVER);
    }
    return ch;
    //return udma_uart_getchar(0);
}
```

• 在rt_hw_board_init初始化ringbuffer, 创建信号量, 添加如下代码

```
rt_ringbuffer_init(&uart_rxTCB,uart_rxbuffer,16);
rt_sem_init(&(shell_rx_semaphore),"shell_rx",0,0);
```

```
\ | /
- RT - Thread Operating System
  / | \     3.1.5 build Nov 23 2022
  2006 - 2020 Copyright by rt-thread team
RT-Thread INIT TEST
RT-Thread TEST SUCCESS
msh >
```