Rockchip Developer Guide Linux IOMMU

文件标识: RK-KF-YF-077

发布版本: V1.0.0

日期: 2019-12-23

文件密级:公开资料

免责声明

本文档按"现状"提供,福州瑞芯微电子股份有限公司("本公司",下同)不对本文档的任何陈述、信息和内容的准确性、可靠性、完整性、适销性、特定目的性和非侵权性提供任何明示或暗示的声明或保证。本文档仅作为使用指导的参考。

由于产品版本升级或其他原因,本文档将可能在未经任何通知的情况下,不定期进行更新或修改。

商标声明

"Rockchip"、"瑞芯微"、"瑞芯"均为本公司的注册商标,归本公司所有。

本文档可能提及的其他所有注册商标或商标,由其各自拥有者所有。

版权所有© 2019福州瑞芯微电子股份有限公司

超越合理使用范畴,非经本公司书面许可,任何单位和个人不得擅自摘抄、复制本文档内容的部分或全部,并不得以任何形式传播。

福州瑞芯微电子股份有限公司

Fuzhou Rockchip Electronics Co., Ltd.

地址: 福建省福州市铜盘路软件园A区18号

网址: <u>www.rock-chips.com</u>

客户服务电话: +86-4007-700-590

客户服务传真: +86-591-83951833

客户服务邮箱: [fae@rock-chips.com]

前言

IOMMU用于32位虚拟地址和物理地址的转换,它带有读写控制位,能产生缺页异常以及总线异常中断。

产品版本

芯片名称	内核版本
ROCKCHIP 芯片	4.4/4.19

读者对象 本文档(本指南)主要适用于以下工程师: 技术支持工程师 软件开发工程师

修订记录

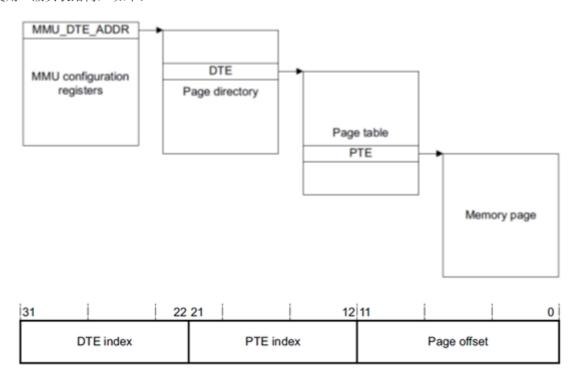
日期	版本	作者	修改说明
2019.12.23	V1.0	薛小明	初始发布

Rockchip Developer Guide Linux IOMMU

IOMMU结构 IOMMU驱动 驱动文件 DTS 节点配置 IOMMU使用 内核配置 IOMMU常见问题

IOMMU结构

使用二级页表结构, 如下:

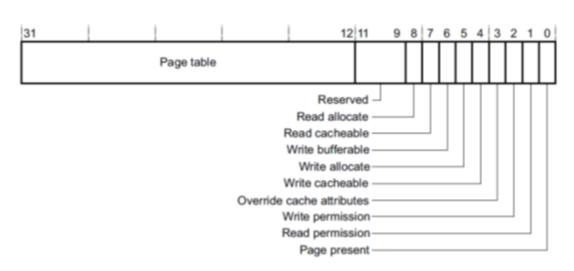


32位地址结构,前10位第一级页表偏移,中间10位二级页表偏移,最后12位页内偏移 DTE结构:



bit0: 下一级页表是否存在

PTE结构:



bit0:实际的物理页是否存在

bit1: 读允许

bit2: 写允许

IOMMU驱动

驱动文件

驱动文件所在位置: drivers/iommu/rockchip-iommu.c

DTS 节点配置

DTS 配置参考文档 为 Documentation/devicetree/bindings/iommu/rockchip,iommu.txt, 本文主要说明如下参数:

- compatible = "rockchip,iommu"; 对于所有设备的iommu,compatible字段值相同
- interrupts = <GIC_SPI 119 IRQ_TYPE_LEVEL_HIGH 0>; 用于异常中断, 比如缺页中断
- clocks = <&cru ACLK_VOP1>, <&cru HCLK_VOP1>;
- clock-names = "aclk", "hclk"; iommu和master共享clock, 这里用于iommu驱动单独控制clock
- power-domains = <&power RK3399_PD_VOPL>; 用于iommu驱动操作pd功能
- iommu-cells = <0>; 必须为0, 详见iommu.txt

IOMMU使用

ROCKCHIP IOMMU驱动依赖IOMMU框架(drivers/iommu/iommu.c), 主要实现 struct iommu_ops rk_iommu_ops 当中的回调函数,然后master调用iommu框架提供的API对iommu进行操作,如下:

- 1. iommu attach iommu_attach_device -> rk_iommu_attach_device /* enable iommu */
- 2. iommu detach iommu detach device -> rk iommu detach device /* disable iommu */
- 3. iommu map iommu_map -> rk_iommu_map 创建页表,建立虚拟地址和物理地址的映射关系,debug时候将iommu map里面的dbg打印打开,观察mapping过程
- 4. iommu unmap iommu_unmap -> rk_iommu_unmap 解除虚拟地址和物理地址的映射关系,释放虚拟地址空间,debug时候将iommu unmap里面的dbg打印打开,观察 unmapping过程
- 5. domain alloc iommu_domain_alloc -> rk_iommu_domain_alloc 申请页表基地址,用于 attach/detach操作
- 6. domain free iommu domain free -> rk iommu domain free 释放页表空间
- 7. dump iommu页表 以3399 vopl_iommu为例,假设当前访问的虚拟地址VA为0x00001000,依照如下顺序dump页表: a. 获取一级页表基地址: DT io -4 0xff8f3f00 b. 计算一级页表偏移 index1 = VA >> 22 c. 计算一级页表物理地址: DTE DTE = index1 * 4 + DT d. 获取二级页表基地址: PT PT = io -4 DTE e. 计算二级页表偏移 index2 = VA && 0x3ff000 e. 计算二级页表物理地址: PTE PTE = index2 * 4 + PT f. 获取PAGE物理地址: page page = io -4 PTE g. 计算页内偏移: offset offset = page + (VA && 0xfff) offset就是虚拟地址0x00001000对应的物理地址, master可以用此来分析数据是否正确
- 8. dma-mapping a. dev为非iommu设备 ARM32: dev->dma_ops = arm_dma_ops; ARM64: dev->dma_ops = arm64_swiotlb_dma_ops; b. dev为iommu设备 ARM32: dev->dma_ops = iommu_ops; ARM64: dev->dma_ops = iommu_dma_ops; 以dma_alloc_attrs函数为例:
 - 1. 非iommu dev,从a的dma ops调用alloc回调申请连续物理内存和内核态虚拟地址
 - 2. iommu dev,从b的dma_ops调用alloc回调申请物理内存,并通过iommu框架调用 iommu_map 来创建iommu页表,建立虚拟地址和物理地址映射关系,返回iommu虚拟地址首 地址和内核 态虚拟地址

一个最简单的使用iommu的步骤

```
1 l. domain = iommu_domain_alloc(&platform_bus_type);
2 l. iommu_map(domain, iova, paddr, size, prot);
3 l. iommu_attach_device(domain, dev);
4 l. master启动访问iommu
```

iommu是一个基础的部件,可以嵌入各种内存分配的框架中,比如ion/drm,以ARM64环境下drm为例,一次完整的iommu buffer分配以及映射过程如下:

```
1 rockchip_gem_alloc_buf ->
2 rockchip_gem_get_pages ->
3 rockchip_gem_iommu_map ->
4 iommu_map_sg ->
5 iommu_map
```

通过传递fd的iommu映射过程如下:

```
1  1. struct dma_buf *dmabuf = dma_buf_get(fd) ->
2  dma_buf_attach -> dma_buf_map_attachment ->
3  map_dma_buf -> drm_gem_map_dma_buf ->
4  dma_map_sg_attrs -> map_sg ->
5  __iommu_map_sg_attrs ->
6  iommu_dma_map_sg ->
7  iommu_map_sg ->
8  iommu_map
```

内核配置

```
Symbol: ROCKCHIP_IOMMU [=y]

Type : boolean

Prompt: Rockchip IOMMU Support

Location:
    -> Device Drivers
    -> IOMMU Hardware Support (IOMMU_SUPPORT [=y])

Defined at drivers/iommu/Kconfig:211

Depends on: IOMMU_SUPPORT [=y] && (ARM || ARM64 [=y]) && (ARCH_ROCKCHIP [=y] ||

COMPILE_TEST [=n])

Selects: IOMMU_API [=y] && ARM_DMA_USE_IOMMU
```

IOMMU常见问题

- 1. pagefault中断 出现pagefault中断,说明当前iommu产生了缺页异常,即当前正在访问的虚拟地址没有创建对 应的映射关系。有三种可能,一是访问unmap的地址,二是越界访问,三是没有map就开始访问,历史上这三种情况master都有出现过。
- 2. iommu enable stall异常 这个很有可能是iommu已经出现pagefault异常,然后master没有处理异常,继续访问,从log 可以看出该问题。
- 3. iommu寄存器不能访问 很有可能是master对pd的处理即pm_runtime_get_sync/pm_runtime_put_sync使用不合理导致,即没有开iommu power domain的情况下去访问iommu寄存器。
- 4. iommu持续报中断 DTS中断号填写错误。
- 5. 开机闪屏 在vop显示过程中,使能iommu,导致vop取数异常,在没有帧生效功能的芯片中,需要等到 vop没有取数再使能iommu。
- 6. iommu寄存器异常 很有可能是master越界访问iommu寄存器,或者master复位整个IP。
- 7. iommu集成device link操作,将PD的操作权限交给master,master需要注意 pm runtime get/pm runtime put的使用。
- 8. ARM32环境下,共享iommu的master需要维护独立的页表,比如vepu和vdpu,每次访问之前需要attach对应的页表,ARM64则是共享页表,不需要每次attach。