

Hi3861V100 / Hi3861LV100 安全模块

使用指南

文档版本 05

发布日期 2020-06-28

版权所有 © 上海海思技术有限公司2020。保留一切权利。

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。

商标声明

(HISILICON)、海思和其他海思商标均为海思技术有限公司的商标。本文档提及的其他所有商标或注册商标,由各自的所有人拥有。

注意

您购买的产品、服务或特性等应受海思公司商业合同和条款的约束,本文档中描述的全部或部分产品、服务或特性可能不在您的购买或使用范围之内。除非合同另有约定,海思公司对本文档内容不做任何明示或默示的声明或保证。

由于产品版本升级或其他原因,本文档内容会不定期进行更新。除非另有约定,本文档仅作为使用指导,本文档中的所有陈述、信息和建议不构成任何明示或暗示的担保。

上海海思技术有限公司

地址: 深圳市龙岗区坂田华为总部办公楼 邮编: 518129

网址: https://www.hisilicon.com/cn/

客户服务邮箱: support@hisilicon.com

前言

概述

本文档详细描述了Hi3861V100、Hi3861LV100安全模块的接口功能及使用方法。

产品版本

与本文档相对应的产品版本如下。

| 产品名称 | 产品版本 |
|---------|------|
| Hi3861 | V100 |
| Hi3861L | V100 |

读者对象

本文档主要适用于以下工程师:

- 技术支持工程师
- 软件开发工程师

符号约定

在本文中可能出现下列标志,它们所代表的含义如下。

| 符号 | 说明 |
|------------|--------------------------------|
| ▲ 危险 | 表示如不避免则将会导致死亡或严重伤害的具有高等级风险的危害。 |
| ▲ 警告 | 表示如不避免则可能导致死亡或严重伤害的具有中等级风险的危害。 |
| <u></u> 注意 | 表示如不避免则可能导致轻微或中度伤害的具有低等级风险的危害。 |

| 符号 | 说明 | |
|------|---|--|
| 须知 | 用于传递设备或环境安全警示信息。如不避免则可能会导致设备 损坏、数据丢失、设备性能降低或其它不可预知的结果。 "须知"不涉及人身伤害。 | |
| □ 说明 | 对正文中重点信息的补充说明。 "说明"不是安全警示信息,不涉及人身、设备及环境伤害信息。 | |

修改记录

| 文档版本 | 发布日期 | 修改说明 | |
|------|----------------|---|--|
| 05 | 2020-06-28 | 更新"2.3.2 开发流程"中使用场景的内容。 更新"4.3 安全存储设计"的内容。 更新"4.3 安全存储设计"的内容。 删除"2.3.4 编程示例"中的代码注释。 更新"3.2.1 依赖条件"中EFUSE的内容。 更新"3.2.1 依赖条件"中工厂区NV的说明。 更新"3.2.1 依赖条件"中加密密钥的内容。 更新"3.2.1 依赖条件"中加密密钥的内容。 更新"3.2.3 实现方法"中HiBurn产线命令行版本步骤6的内容。 更新"4.1 概述"的内容。 更新"4.2 根密钥"的内容。 更新"4.3 安全存储设计"中用户数据安全存储步骤1、步骤3和用户数据安全读取步骤1、步骤4。 更新"4.4 注意事项"的内容。 更新"4.5 编程示例"的内容。 | |
| 04 | 2020-06- 22 | 新增 "5 TEE HUKS"章节。更新 "2.3.1 概述"的内容。 | |

| 文档版 本 | 发布日期 | 修改说明 | |
|-------|----------------|--|--|
| 03 | 2020-6-1 7 | • 在 "3.2.1 依赖条件"的EFUSE中更新Hiburn工具为HiBurn 产线命令行版本工具。 | |
| | | ● 更新"3.2.3 实现方法"中HiBurn产线命令行版本和HiBurn 界面版本的版本名称;更新HiBurn产线命令行版本的步骤 6;更新HiBurn界面版本的步骤5。 | |
| | | ● 更新" 3.3 注意事项 "。 | |
| | | ● 更新"4.4 注意事项"中关于KDF迭代次数的说明。 | |
| | | ● 更新"4.5 编程示例"中关于盐值的注释。 | |
| 02 | 2020-06- 05 | ● 在" 2.4.2 开发流程 "的 功能 中新增关于HASH计算的说明。 | |
| | | ● 在" 2.5.4 编程示例 "中新增AES Config参数说明、AES- XTS加解密参数说明、加解密数据长度。 | |
| | | ● 在" 2.6.1 概述 "中新增密钥对、密钥长度的说明。 | |
| | | ● 在 " 2.6.3 注意事项 "中新增关于枚举 hi_cipher_rsa_sign_scheme的说明。 | |
| 01 | 2020-04- | 第一次正式版本发布。 | |
| | 30 | ● 更新 " 2.5.4 编程示例 "的AES加解密示例。 | |
| | | ● 更新"3.2.1 依赖条件"中EFUSE关于根密钥盐值、 FLASH_ENCPT_CNT的说明,删除关于DIE_ID的说明;更 新工厂区NV的说明;在加密密钥中更新关于开启Flash加密 的说明,新增关于Flash加密功能开启的注意说明。 | |
| | | ● 更新 "3.2.3 实现方法 "中HiBurn产线命令行版本的步骤4 描述。 | |
| | | ● 更新 "3.3 注意事项 "。 | |
| | | ● 在"4.2 根密钥"中更新KDF函数的参数配置控制结构体定义;更新关于根密钥盐值获取来源的说明。 | |
| | | ● 在"4.3 安全存储设计"中更新AES算法参数配置控制结构 体定义。 | |
| | | • 在"4.4 注意事项"中新增关于KDF迭代次数、暂存用户关键信息的内存在释放之前先进行清零的说明。 | |
| 00B05 | 2020-04- 20 | 新增"4 用户数据安全存储"章节。 | |
| 00B04 | 2020-04- | ● 在 "3.2.1 依赖条件 "中新增加 密密钥 。 | |
| | 15 | • 在" 3.2.2 烧录工具 "中更新HiBurn界面版本的描述,新增 HiBurn产线命令行版本的描述。 | |

| 文档版 本 | 发布日期 | 修改说明 | |
|----------|----------------|---|--|
| 00B03 | 2020-04- 07 | ● 在 " 3.2.1 依赖条件 "中新增关于ROOT_KEY、DIE_ID的说明。 | |
| | | ● 在 "3.2.3 实现方法"中更新HiBurn产线命令行版本的步骤 5;新增关于工厂段烧写EFUSE方法请参见《Hi3861V100 / Hi3861LV100 产线工装 用户指南》的说明。 | |
| | | ● 在"3.3 注意事项"中新增关于烧写Flash的注意说明。 | |
| 00B02 | 2020-03- | ● 新增 "2.1 模块初始化及时钟模式切换接口 "小节。 | |
| | 25 | ● 删除 " 表2-3 " 中hi_cipher_init接口的描述。 | |
| | | ● 在" 2.4.3 注意事项 "中新增关于hi_cipher_hash_start与 hi_cipher_hash_final使用互斥锁机制的注意说明。 | |
| | | ● 在 " 2.5.3 注意事项 "中更新hi_cipher_aes_config与 hi_cipher_aes_destroy_config使用互斥锁机制的注意说 明。 | |
| | | ● 新增 "3 Flash加解密"章节。 | |
| 00B01 | 2020-01- 15 | 第一次临时版本发布。 | |



目录

| 前 |]言 | i |
|---|--------------------|----|
| 1 | 概述 | 1 |
| 2 | 系统接口 | 2 |
| | 2.1 模块初始化及时钟模式切换接口 | 2 |
| | 2.1.1 概述 | 2 |
| | 2.1.2 开发流程 | 2 |
| | 2.1.3 注意事项 | 3 |
| | 2.2 TRNG | 3 |
| | 2.2.1 概述 | 3 |
| | 2.2.2 开发流程 | 3 |
| | 2.2.3 注意事项 | 4 |
| | 2.2.4 编程示例 | 4 |
| | 2.3 KDF | 4 |
| | 2.3.1 概述 | 4 |
| | 2.3.2 开发流程 | 5 |
| | 2.3.3 注意事项 | 5 |
| | 2.3.4 编程示例 | 5 |
| | 2.4 HASH | 6 |
| | 2.4.1 概述 | 6 |
| | 2.4.2 开发流程 | 6 |
| | 2.4.3 注意事项 | 7 |
| | 2.4.4 编程示例 | 7 |
| | 2.5 AES | 8 |
| | 2.5.1 概述 | 8 |
| | 2.5.2 开发流程 | 8 |
| | 2.5.3 注意事项 | |
| | 2.5.4 编程示例 | |
| | 2.6 RSA | |
| | 2.6.1 概述 | |
| | 2.6.2 开发流程 | |
| | 2.6.3 注意事项 | |
| | 2.6.4 编程示例 | 14 |

| | 2.7 ECC | 15 |
|-----|------------|----|
| | 2.7.1 概述 | 15 |
| | 2.7.2 开发流程 | 15 |
| | 2.7.3 注意事项 | 15 |
| | 2.7.4 编程示例 | 15 |
| 3 F | Flash 加解密 | 18 |
| | 3.1 概述 | |
| | 3.2 使用指导 | |
| | 3.2.1 依赖条件 | 18 |
| | 3.2.2 烧录工具 | |
| | 3.2.3 实现方法 | |
| | 3.3 注意事项 | 22 |
| 4 F | 用户数据安全存储 | 24 |
| • | 4.1 概述 | |
| | 4.2 根密钥 | |
| | 4.3 安全存储设计 | |
| | 4.4 注意事项 | |
| | 4.5 编程示例 | 27 |
| 5 1 | TEE HUKS | 33 |
| | 5.1 概述 | |
| | 5.2 开发流程 | |
| | 5.3 注意事项 | |
| | C 4 护理子例 | 25 |

4 概述

Cipher安全模块包含随机数生成、哈希算法、对称加密算法和非对称加密算法模块,哈希算法保证了数据的完整性,对称加密算法保证了数据本身的保密性,非对称加密算法用于签名和验签,保证了数据传输过程中的安全性。对称加密算法又包含ECB、CBC、CTR、CCM、XTS模式,适配不同的密钥长度和加密需求。

Hi3861V100、Hi3861LV100芯片的数据加解密、签名和验签由Cipher模块负责,Cipher模块保证数据安全传输。

使用约束:

- AES加解密的源数据地址和结果数据地址要求4byte对齐, ECB/CBC/CTR/XTS数据 长度要求16byte对齐, CCM可不要求16byte对齐。
- HASH计算输入数据地址要求4byte对齐,结果输出指针指向空间要求≥32byte。

□ 说明

Cipher模块初始化接口hi_cipher_init在系统初始化时调用一次即可,本文的加解密、签名和验签均是在此基础上进行。

2 系统接口

- 2.1 模块初始化及时钟模式切换接口
- **2.2 TRNG**
- 2.3 KDF
- **2.4 HASH**
- **2.5 AES**
- 2.6 RSA
- 2.7 ECC

2.1 模块初始化及时钟模式切换接口

2.1.1 概述

Cipher模块初始化包括pke和sym的初始化,时钟切换为模块使用时提供两种时钟模式。

2.1.2 开发流程

使用场景

初始化阶段对Cipher模块进行初始化和时钟模式的选择。

功能

Cipher模块初始化及时钟模式选择提供的接口如表2-1所示。

表 2-1 Cipher 模块初始化及时钟模式选择接口描述

| 接口名称 | 描述 |
|----------------|----------------|
| hi_cipher_init | Cipher模块初始化接口。 |

Hi3861V100 / Hi3861LV100 安全模块 使用指南

| 接口名称 | 描述 |
|--------------------------|--|
| hi_cipher_set_clk_switch | Cipher模块时钟控制接口(函数参设为FALSE,时钟常开;设为TRUE,在使用Cipher算法时打开,计算结束后关闭。) |

开发流程

直接调用使用即可。

2.1.3 注意事项

- hi_cipher_init接口不支持多任务,程序入口初始化时调用一次即可。
- hi_cipher_set_clk_switch接口的时钟切换在程序初始化时使用,不调用该接口默认为时钟常开模式。

2.2 TRNG

2.2.1 概述

TRNG(真随机数发生器)是一个利用物理方法实现的随机数发生器(本模块随机数的源头)。

2.2.2 开发流程

使用场景

为密钥的生成产生随机数。

功能

TRNG模块提供的接口如表2-2所示。

表 2-2 TRNG 模块接口描述

| 接口名称 | 描述 |
|---------------------------------|----------------------------------|
| hi_cipher_trng_get_random | TRNG获取随机数(每次只能获取4byte的 随机数)。 |
| hi_cipher_trng_get_random_bytes | TRNG获取随机数(每次获取多个byte的随机数)。 |

开发流程

hi_cipher_trng_get_random和hi_cipher_trng_get_random_bytes接口均是随机数获取接口,已经包含TRNG初始化,无需重新初始化,只需申请空间存放获取的随机数即可。

2.2.3 注意事项

TRNG两个接口已经包含TRNG的初始化和低功耗的相关操作,无需在调用该函数之前进行初始化操作,直接获取随机数即可。

2.2.4 编程示例

hi_cipher_trng_get_random与hi_cipher_trng_get_random_bytes两种方式获取随机数示例:

```
/*获取随机数*/
hi_s32 sample_trng_test(hi_void)
  hi_s32 ret;
  hi u32 i;
  hi_u8 trng_bytes[32] = {0}; /* 32 */
  hi_u32 trng_word[16] = {0}; /* 16 */
  ret = hi_cipher_trnq_qet_random_bytes(trnq_bytes, sizeof(trnq_bytes));
  if (ret != HI SUCCESS) {
     hi_err_cipher("hi_cipher_trng_get_random_bytes failed.\n");
     (hi_void)hi_cipher_init();
     return ret;
  }
  hi_print_u32("trnq_bytes", (hi_u32 *)trnq_bytes, sizeof(trnq_bytes) / 4);
  for (i = 0; i < sizeof(trng_word) / 4; i++) { /* 4 */
     ret = hi_cipher_trng_get_random(&trng_word[i]);
     if (ret != HI_SUCCESS) {
        hi_err_cipher("hi_cipher_trng_get_random failed.\n");
        (hi void)hi cipher init();
        return ret;
  }
  hi_print_u32("trng_word", (hi_u32 *)trng_word, sizeof(trng_word) / 4);
  return HI_SUCCESS;
```

2.3 KDF

2.3.1 概述

KDF(密钥导出函数,Key derivation function)可根据使用需要,根据根密钥,派生出二级工作密钥。

2.3.2 开发流程

使用场景

用于派生密钥。

功能

KDF模块提供的接口如表2-3所示。

表 2-3 KDF 模块接口描述

| 接口名称 | 描述 |
|--------------------------|---|
| hi_cipher_kdf_key_derive | KDF算法计算,生成密钥。当kdf_mode为HI_CIPHER_SSS_KDF_KEY_DEVICE时,表示根据用户指定的root_key派生出密钥,派生出的密钥可被读取;当kdf_mode为HI_CIPHER_SSS_KDF_KEY_STORAGE表示根据efuse中的root_key派生出密钥,该密钥不可读取,将直接作用于AES模块,对应的AES算法配置key_from参数为HI_CIPHER_AES_KEY_FROM_KDF。 |

开发流程

Cipher模块初始化的基础上直接调用即可。

2.3.3 注意事项

hi_cipher_kdf_key_derive内不包含相关初始化,app_main.c中已经进行了Cipher初始化。

密钥派生迭代次数建议不小于10000次,对于有性能要求的场景,至少不小于1000次。

2.3.4 编程示例

KDF模块实现密钥生成示例:

```
hi_log_print_func_err(memcpy_s, ret);
   return ret;
}
ctrl.salt = iv;
ctrl.salt_len = iv_len;
ctrl.kdf_cnt = cnt;
ctrl.kdf_mode = HI_CIPHER_SSS_KDF_KEY_DEVICE;
hi_print_hex("dest", dest, dest_len);
ret = (hi_s32)hi_cipher_kdf_key_derive(&ctrl);
if (ret != HI_SUCCESS) {
   hi_log_print_func_err(hi_cipher_deinit, ret);
   return ret;
if (memcmp(dest, ctrl.result, sizeof(ctrl.result)) != 0) {
   hi_log_error("Invalid kdf result:\n");
   hi_print_hex("dest", dest, dest_len);
   hi_print_hex("ctrl.result", ctrl.result, sizeof(ctrl.result));
   return HI FAILURE;
}
hi_print_hex("result", ctrl.result, sizeof(ctrl.result));
return HI_SUCCESS;
```

2.4 HASH

2.4.1 概述

哈希算法用于检验传输信息是否相同,保证传输数据的完整性。

2.4.2 开发流程

使用场景

发送方与接收方对一段数据进行HASH计算,对计算结果进行验证实现对收发数据的校验。

功能

□ 说明

本HASH计算基于SHA-256算法实现。

HASH模块提供的接口如表2-4所示。

表 2-4 HASH 模块接口描述

| 接口名称 | 描述 |
|----------------------|----------------------------------|
| hi_cipher_hash_start | HASH/HMAC算法参数配置(HASH/HMAC计算前调用)。 |

| 接口名称 | 描述 |
|-----------------------|-----------------------------------|
| hi_cipher_hash_update | HASH计算(支持多段计算,HMAC计算只支持单段 计算)。 |
| hi_cipher_hash_final | HASH/HMAC计算结束(输出计算结果)。 |
| hi_cipher_hash_sha256 | 对一段数据进行HASH计算并输出HASH结果。 |

开发流程

计算并输出一段数据的HASH值步骤如下:

步骤1 调用hi_cipher_hash_start,进行HASH/HMAC算法参数配置。

步骤2 调用hi_cipher_hash_update, 进行HASH计算。

步骤3 调用hi_cipher_hash_final,输出计算结果。

----结束

2.4.3 注意事项

- HASH计算输入数据地址要求4byte对齐。
- HASH结果长度为32byte,HASH/HMAC计算结果输出指针指向空间长度,要求输出长度满足≥32byte。
- hi_cipher_hash_sha256接口是对"**表2-4**"中其他接口的封装,实现了参数的配置、HASH计算并输出计算结果。
- hi_cipher_hash_start与hi_cipher_hash_final使用互斥锁机制,必须配套使用,避免再次使用时出错。

2.4.4 编程示例

```
hi_s32 hash_sha256_test(hi_void)
  hi_s32 ret;
  hi_u8 input[3] = { 0x61, 0x62, 0x63 }; /* abc array size 3 */
  hi_u8 output[32] = { 0 };
                                     /* array size 32 */
  hi_u8 dest[32] = {
                                    /* array size 32 */
     0xba, 0x78, 0x16, 0xbf, 0x8f, 0x01, 0xcf, 0xea, 0x41, 0x41, 0x40, 0xde, 0x5d,
     0xae, 0x22, 0x23, 0xb0, 0x03, 0x61, 0xa3, 0x96, 0x17, 0x7a, 0x9c, 0xb4, 0x10,
     0xff, 0x61, 0xf2, 0x00, 0x15, 0xad
  uintptr_t src_addr;
  hi u32 data length;
  hi_cipher_hash_atts atts;
  ret = memset_s(&atts, sizeof(atts), 0, sizeof(atts));
  if (ret != HI_SUCCESS) {
     hi_log_print_func_err(memset_s, ret);
     return ret:
  }
  atts.sha type = HI CIPHER HASH TYPE SHA256;
  data_length = sizeof(input);
```

```
src_addr = (uintptr_t)input;
hi_print_hex("input", (hi_u8 *)src_addr, data_length);
ret = (hi_s32)hi_cipher_hash_start(&atts);
if (ret != HI_SUCCESS) {
   hi_log_print_func_err(hi_cipher_hash_start, ret);
   return ret;
ret = (hi_s32)hi_cipher_hash_update(src_addr, data_length);
if (ret != HI_SUCCESS) {
   hi_log_print_func_err(hi_cipher_hash_update, ret);
   return ret;
}
ret = (hi_s32)hi_cipher_hash_final(output, sizeof(output));
if (ret != HI_SUCCESS) {
   hi_log_print_func_err(hi_cipher_hash_final, ret);
   return ret;
if (memcmp(dest, output, sizeof(dest)) != 0) {
   hi_log_error("Invalid hash result:\n");
   hi_print_hex("dest", dest, sizeof(dest));
   hi_print_hex("output", output, sizeof(output));
   return HI_FAILURE;
hi_print_hex("output", output, sizeof(output));
return HI_SUCCESS;
```

2.5 AES

2.5.1 概述

AES(高级对称加密算法)是一种加解密时使用同一密钥对数据进行加解密的计算方法。

2.5.2 开发流程

使用场景

为保证系统运行和信息传输的安全性,需要对一些数据进行加解密操作。

功能

AES模块提供的接口如表2-5所示。

Hi3861V100 / Hi3861LV100 安全模块 使用指南

表 2-5 AES 模块接口描述

| 接口名称 | 描述 |
|------------------------------|--|
| hi_cipher_aes_config | AES密钥配置。 |
| hi_cipher_aes_crypto | AES加解密。 |
| hi_cipher_aes_get_tag | 输出Tag(AES CCM模式加密或解密计算完成后,输出Tag值进行校验)。 |
| hi_cipher_aes_destroy_config | AES销毁配置的参数(与参数配置成对使用)。 |

开发流程

使用AES模块的典型流程如下:

步骤1 调用hi_cipher_aes_config,配置密钥参数(密钥长度、模式(ECB、CBC和CTR)等)。

步骤2 调用hi_cipher_aes_crypto,进行加解密操作。

步骤3 CCM模式调用hi_cipher_aes_get_tag,输出tag值。

步骤4 加密后调用hi_cipher_aes_destroy_config, 销毁密钥配置参数。

----结束

2.5.3 注意事项

- 待加密或解密的源数据物理地址要求4byte对齐。
- 加密或解密结果数据物理地址要求4byte对齐。
- ECB/CBC/CTR/XTS模式数据长度要求16byte对齐; CCM模式数据长度可以不要求 16byte对齐。
- 加解密配置选项配置HI_TRUE为加密、HI_FALSE为解密。
- hi_cipher_aes_config与hi_cipher_aes_destroy_config使用互斥锁机制,必须配套使用。

2.5.4 编程示例

AES Config参数说明:

```
typedef struct {
    hi_u32 key[AES_MAX_KEY_IN_WORD]; // 配置密钥,AES_MAX_KEY_IN_WORD = 16
    hi_u32 iv[AES_IV_LEN_IN_WORD]; // 配置 iv ,AES_IV_LEN_IN_WORD = 4
    hi_bool random_en; // 是否使能随机延时
    hi_u8 resv[3]; // 3 byte保留字段
    hi_cipher_aes_key_from key_from; // 配置密钥来源
    hi_cipher_aes_work_mode work_mode; // 配置工作模式: ECB/CBC/CTR/XTS
    hi_cipher_aes_key_length key_len; // Key length. aes-ecb/cbc/ctr support 128/192/256 bits
key, ccm just support
    // 128 bits key, xts just support 256/512 bits key.
    hi_cipher_aes_ccm *ccm; // Struct for ccm.
}hi_cipher_aes_ctrl;
```

AES-XTS加解密参数说明:

```
typedef struct {
  hi_char *key1;
                // 数据密钥,对明文/密文进行AES-enc/dec过程使用的密钥;
  hi_char *key2;
                // 调整值密钥,对tweak进行AES-enc过程使用的密钥;
  hi_u32 klen;
                // 密钥长度, key1 key2密钥长度都是klen;
  hi_char *data_unit; // 128-bit数据块在数据单元中的位置值,配置到API中的 iv;
  hi_u32 data_unit_len; // 位置值长度,同AES iv长度;
  hi_char *plaintext; // 明文数据;
  hi_char *ciphertext; // 加密数据;
  hi_u32 length;
                // 数据长度;
                // XTS调整值,一般使用加密数据的逻辑位置,同data_unit;
  hi_char *tweak;
  hi_u32 tweak_len;
                   // 调整值长度;
} aes_xts_test;
```

加解密数据长度:

0 < len < 1M bytes;

AES-XTS 加解密示例:

```
static hi_s32 set_aes_config(HI_CONST hi_u8 *key, hi_u32 klen,
                   HI_CONST hi_u8 *iv, hi_u32 ivlen,
                   hi bool random en,
                   hi_cipher_aes_key_from key_from,
                   hi_cipher_aes_work_mode work_mode,
                   hi_cipher_aes_key_length key_len,
                   hi_cipher_aes_ccm *ccm,
                   hi_cipher_aes_ctrl *aes_ctrl)
  hi s32 ret;
  ret = memcpy_s(aes_ctrl->key, sizeof(aes_ctrl->key), key, klen);
  if (ret != HI_SUCCESS) {
     hi_log_print_func_err(memcpy_s, ret);
     return ret:
  }
  ret = memcpy_s(aes_ctrl->iv, sizeof(aes_ctrl->iv), iv, ivlen);
  if (ret != HI_SUCCESS) {
     hi_log_print_func_err(memcpy_s, ret);
     return ret;
  }
  aes_ctrl->random_en = random_en;
  aes_ctrl->key_from = key_from;
  aes_ctrl->work_mode = work_mode;
  aes_ctrl->key_len = key_len;
  aes_ctrl->ccm = ccm;
  return HI SUCCESS;
hi_s32 sample_sym_aes_xts_test(HI_CONST aes_xts_test *test)
  hi_s32 ret;
  uintptr_t src_phy_addr;
  uintptr_t dest_phy_addr;
  hi u8 *src vir = HI NULL;
  hi_u8 *dest_vir = HI_NULL;
  hi_u8 *buf = HI_NULL;
  hi_s32 data_length = (hi_s32)test->length;
  hi_u32 buf_size = (hi_u32)data_length * 2; /* 2 */
  hi u8 xts key[64] = \{ 0 \};
                                     /* 64 */
  hi_u32 xts_key_len = test->klen * 2;
                                       /* 2 */
  hi u8 *plaintext = (hi u8 *)test->plaintext;
  hi_u8 *ciphertext = (hi_u8 *)test->ciphertext;
```

```
hi_u8 *data_unit = (hi_u8 *)test->data_unit;
  hi_cipher_aes_key_length key_len = HI_CIPHER_AES_KEY_LENGTH_256BIT;
  hi_cipher_aes_ctrl aes_ctrl;
  ret = memset_s(&aes_ctrl, sizeof(aes_ctrl), 0, sizeof(aes_ctrl));
  if (ret != HI_SUCCESS) {
     hi_log_print_func_err(memset_s, ret);
     return ret;
  }
  if (test->klen == 32) { /* 32 */
     key_len = HI_CIPHER_AES_KEY_LENGTH_512BIT;
  ret = memcpy_s(xts_key, sizeof(xts_key), (hi_u8 *)test->key1, test->klen);
  if (ret != HI_SUCCESS) {
     hi_log_print_func_err(memcpy_s, ret);
     return ret;
  }
  ret = memcpy_s(xts_key + test->klen, sizeof(xts_key) - test->klen, (hi_u8 *)test->key2, test-
>klen);
  if (ret != HI_SUCCESS) {
     hi_log_print_func_err(memcpy_s, ret);
     return ret;
  }
  buf = (hi_u8 *)malloc(buf_size);
  if (buf == HI NULL) {
     hi_log_error("malloc for buf failed.\n");
     return HI_FAILURE;
  }
  ret = memset_s(buf, buf_size, 0, buf_size);
  if (ret != HI SUCCESS) {
     hi_log_print_func_err(memset_s, ret);
     free(buf);
     buf = HI_NULL;
     return ret;
  }
  src vir = buf;
  dest_vir = buf + data_length;
  ret = memcpy_s(src_vir, (hi_u32)data_length, plaintext, (hi_u32)data_length);
  if (ret != HI_SUCCESS) {
     hi_log_print_func_err(memcpy_s, ret);
     free(buf);
     buf = HI NULL;
     return ret;
  }
  ret = set_aes_config((HI_CONST hi_u8 *)xts_key, xts_key_len,
                 (HI_CONST hi_u8 *)data_unit, test->data_unit_len,
                 HI FALSE,
                 HI_CIPHER_AES_KEY_FROM_CPU,
                 HI CIPHER AES WORK MODE XTS,
                 key_len,
                 HI_NULL, &aes_ctrl);
  if (ret != HI_SUCCESS) {
     hi_log_print_func_err(set_aes_config, ret);
     free(buf);
```

```
buf = HI NULL;
     return ret;
   ret = (hi_s32)hi_cipher_aes_config(&aes_ctrl);
   if (ret != HI_SUCCESS) {
     hi_log_print_func_err(hi_cipher_aes_config, ret);
     free(buf);
     buf = HI_NULL;
     return ret;
  }
  src_phy_addr = (uintptr_t)src_vir;
  dest_phy_addr = (uintptr_t)dest_vir;
   /* encrypt */
   ret = (hi_s32)hi_cipher_aes_crypto(src_phy_addr, dest_phy_addr, (hi_u32)data_length,
HI TRUE);
   if (ret != HI_SUCCESS) {
     hi_log_print_func_err(hi_cipher_aes_crypto, ret);
     (hi_void) hi_cipher_aes_destroy_config();
     free(buf);
     buf = HI NULL;
     return ret;
  }
  crypto_print_buffer("dest_vir", dest_vir, (hi_u32)data_length);
   if (memcmp(ciphertext, dest_vir, (hi_u32)data_length) != 0) {
     hi log error("aes xts encrypt gold test failed.\n");
     crypto_print_buffer("dest_vir", dest_vir, (hi_u32)data_length);
     crypto_print_buffer("ciphertext", ciphertext, (hi_u32)data_length);
     (hi_void) hi_cipher_aes_destroy_config();
     free(buf);
     buf = HI NULL;
     return ret:
  }
  /* decrypt */
   ret = (hi_s32)hi_cipher_aes_crypto(dest_phy_addr, dest_phy_addr, (hi_u32)data_length,
HI FALSE);
   if (ret != HI SUCCESS) {
      hi log print func err(hi cipher aes crypto, ret);
      (hi void) hi cipher aes destroy config();
      free(buf);
     buf = HI NULL;
     return ret;
  }
  crypto_print_buffer("dest_vir", dest_vir, (hi_u32)data_length);
   if (memcmp(plaintext, dest vir, (hi u32)data length) != 0) {
     hi_log_error("aes xts decrypt gold test failed.\n");
     crypto_print_buffer("dest_vir", dest_vir, (hi_u32)data_length);
     crypto_print_buffer("plaintext", plaintext, (hi_u32)data_length);
     (hi_void) hi_cipher_aes_destroy_config();
     free(buf);
     buf = HI_NULL;
     return ret;
  }
   ret = (hi_s32)hi_cipher_aes_destroy_config();
   if (ret != HI_SUCCESS) {
     hi_log_print_func_err(hi_cipher_aes_destroy_config, ret);
     free(buf);
```

```
buf = HI_NULL;
  return ret;
}
return HI_SUCCESS;
}
```

2.6 RSA

2.6.1 概述

RSA(非对称加密算法)采用私钥对信息进行签名、公钥验签的方式可以实现信息传输的完整性验证、发送者的身份认证、防止交易中的抵赖发生。

- 密钥对:公钥(n,e)、私钥(n,d)。RSA所需密钥对由用户自己生成。
- 密钥长度:支持RSA-2048 (256byte)和RSA-4096 (512byte)。

2.6.2 开发流程

使用场景

用于文件签名。

功能

RSA模块提供的接口如表2-6所示。

表 2-6 RSA 模块接口描述

| 接口名称 | 描述 |
|---------------------------|--------------|
| hi_cipher_rsa_sign_hash | RSA签名输出签名结果。 |
| hi_cipher_rsa_verify_hash | RSA签名结果校验。 |

开发流程

使用RSA签名的流程如下:

步骤1 调用hi_cipher_rsa_sign_hash,进行RSA签名。

步骤2 调用hi cipher rsa verify hash,对RSA签名结果进行校验。

----结束

2.6.3 注意事项

- 待校验的HASH数据的长度为32byte有效数据。
- 输出的签名结果长度为klen。
- 枚举hi_cipher_rsa_sign_scheme类型中选择对应的PKCS编码标准,其中枚举包含PKCS编码标准和SHA-256两层含义,用户可以有RSASSA_PKCS1_V15和RSASSA_PKCS1_PSS两种选择,HASH计算必须是基于SHA-256算法实现。



2.6.4 编程示例

使用RSA签名及验签示例:

```
static hi_s32 rsa_sign_verify_test(HI_CONST rsa_testvec *testvec, hi_cipher_rsa_sign_scheme
scheme)
  hi_s32 ret;
  hi_u8 sign[512] = { 0 }; /* 512 */
  hi_u32 sign_len = 0;
  hi_cipher_rsa_sign rsa_sign;
  hi_cipher_output sign_out;
  hi_cipher_rsa_verify rsa_verify;
  hi_info_cipher("rsa sign vefiry test start.\n");
  check_ret(memset_s(&rsa_sign, sizeof(rsa_sign), 0, sizeof(rsa_sign)));
  check_ret(memset_s(&rsa_verify, sizeof(rsa_verify)), 0, sizeof(rsa_verify)));
  check_ret(memset_s(&sign_out, sizeof(sign_out), 0, sizeof(sign_out)));
  rsa_sign.n = (hi_u8 *)(testvec->n);
  rsa_sign.d = (hi_u8 *)(testvec->d);
  rsa_sign.klen = testvec->key_len;
  rsa_sign.scheme = scheme;
  sign_out.out = sign;
  sign_out.out_buf_len = sizeof(sign);
  sign out.out len = &sign len;
  ret = (hi_s32)hi_cipher_rsa_sign_hash(&rsa_sign, g_sha256_sum, sizeof(g_sha256_sum),
&sign_out);
  if (ret != HI_SUCCESS) {
     hi_log_print_func_err(hi_cipher_rsa_sign_hash, ret);
     return ret;
  }
  switch (scheme) {
     case HI_CIPHER_RSA_SIGN_SCHEME_RSASSA_PKCS1_V15_SHA256:
        if (memcmp(sign, testvec->m, testvec->key_len) != 0) {
           hi log error("rsa sign failed\n");
           crypto_print_buffer("sign", sign, sign_len);
           crypto_print_buffer ("golden", (hi_u8 *)(testvec->m), testvec->key_len);
           return HI FAILURE;
        break;
     default:
        break;
  }
  crypto_print_buffer("sign", sign, sign_len);
  rsa_verify.n = (hi_u8 *)(testvec->n);
  rsa_verify.e = (hi_u8 *)(testvec->e);
  rsa verify.klen = testvec->key len;
  rsa_verify.scheme = scheme;
  ret = (hi_s32)hi_cipher_rsa_verify_hash(&rsa_verify, q_sha256_sum, sizeof(q_sha256_sum),
sign, sign_len);
  if (ret != HI_SUCCESS) {
     hi_log_print_func_err(hi_cipher_rsa_verify_hash, ret);
     return ret:
  return HI SUCCESS;
```

2.7 ECC

2.7.1 概述

ECC(椭圆加密算法)功能与RSA算法相同,相比于基于RSA密码学的数字签名算法, ECC在计算数字签名时所需的公钥长度可以大大缩短。

2.7.2 开发流程

使用场景

用于数据算法签名。

功能

ECC模块提供的接口如表2-7所示。

表 2-7 ECC 模块接口描述

| 接口名称 | 描述 |
|---------------------------|--------------|
| hi_cipher_ecc_sign_hash | ECC签名输出签名结果。 |
| hi_cipher_ecc_verify_hash | ECC签名结果校验。 |

开发流程

使用ECC签名的流程如下:

步骤1 调用hi_cipher_ecc_sign_hash,进行ECC签名。

步骤2 调用hi_cipher_ecc_verify_hash,对ECC签名结果进行校验。

----结束

2.7.3 注意事项

ECC椭圆曲线参数长度不足Key的大小时前面补0。

2.7.4 编程示例

ECC签名及验签示例:

```
ECDH_BRAIN_POOL_R1_A };
  const hi char *ecdh b[] = { ECDH SECP256K1 B, ECDH SECP256R1 B,
ECDH_BRAIN_POOL_R1_B };
  const hi_char *ecdh_gx[] = { ECDH_SECP256K1_GX, ECDH_SECP256R1_GX,
ECDH_BRAIN_POOL_R1_GX };
  const hi_char *ecdh_gy[] = { ECDH_SECP256K1_GY, ECDH_SECP256R1_GY,
ECDH BRAIN POOL R1 GY };
  const hi_char *ecdh_n[] = { ECDH_SECP256K1_N, ECDH_SECP256R1_N,
ECDH_BRAIN_POOL_R1_N };
  const hi_u32 ecdh_h[] = { ECDH_SECP256K1_H, ECDH_SECP256R1_H,
ECDH_BRAIN_POOL_R1_H };
  hi_u8 hash_test[] = "\x20\x4a\x8f\xc6\xdd\xa8\x2f\x0a\x0c\xed\x7b\xeb\x8e\x08\xa4\x16"
                '\x57\xc1\x6e\xf4\x68\xb2\x28\xa8\x27\x9b\xe3\x31\xa7\x03\xc3\x35''
               \label{lem:condition} $$ ''x96\xfd\x15\xc1\x3b\x1b\x07\xf9\xaa\x1d\x3b\xea\x57\x78\x9c\xa0'' $$
               "\x31\xad\x85\xc7\xa7\x1d\xd7\x03\x54\xec\x63\x12\x38\xca\x34\x45";
  hi u32 hash len = 32;
  hi_char *pri_key_gold[] = {
     "4052C1A69DED0B4BA06F1207EC9A9719A22157A6D393763348AE59D87A69F79A",
     "0020BD7A93DA507A71420F7A5407BB3935583979AD0EE778311D8778E786EC77".
     "59dc7e5c69c4a92d8dbd17753390f607d42da1322e74c5cae72b8ae418264b76"
  };
  hi_char *pub_key_x_gold[] = {
     "6ECA4A7BD56225220FD1C82D154C94CB6DEFECB01EE97207F12947F3F837148D",
     "BD7B844B50CB7D636EB9714FE847919314F6CC80BD76F6A4CD869DC527207610",
     "283d8a5633c0926e00da7de6d257eb0fc4f920e1baf21b6a1b2c439ac0623470"
  hi char *pub key y gold[] = {
     "8AF438A45131ABA72116443E6E5A5970AE87CD6047FF2221F1275A904E8CE63D",
     "D6C4419320EE60D507F84958CE63C675507B768786814D0592D476C492FD3674",
     "1b99e8f828c10ca43a8d1dcb1e000cd1f21b9410f1853bd72769eefe50b3fda9"
  };
  hi u8 *d = HI NULL:
  hi u8 *px = HI NULL;
  hi_u8 *py = HI_NULL;
  hi u8 *r = HI NULL;
  hi_u8 *s = HI_NULL;
  hi u8 *buf = HI NULL;
  hi_cipher_ecc_param ecc;
  hi_cipher_ecc_sign sign;
  hi cipher ecc verify verify;
  (hi_void) memset_s(&ecc, sizeof(ecc), 0, sizeof(ecc));
  (hi_void) memset_s(&sign, sizeof(sign), 0, sizeof(sign));
  (hi_void) memset_s(&verify, sizeof(verify), 0, sizeof(verify));
  buf = (hi u8 *)malloc(ECC KEY SIZE * 11); /* mem size ECC KEY SIZE * 11 */
  if (buf == HI NULL) {
     hi err cipher("malloc for buf failed\n");
     return HI FAILURE;
  (hi_void) memset_s(buf, ECC_KEY_SIZE * 11, 0, ECC_KEY_SIZE * 11); /* mem size
ECC_KEY_SIZE * 11 */
  ecc.p = buf;
  ecc.a = ecc.p + ECC KEY SIZE;
  ecc.b = ecc.a + ECC_KEY_SIZE;
  ecc.gx = ecc.b + ECC_KEY_SIZE;
  ecc.gy = ecc.gx + ECC_KEY_SIZE;
  ecc.n = ecc.gy + ECC_KEY_SIZE;
  r = (hi_u8 *)(ecc.n + ECC_KEY_SIZE);
  s = r + ECC_KEY_SIZE;
```

```
d = s + ECC_KEY_SIZE;
px = d + ECC_KEY_SIZE;
py = px + ECC_KEY_SIZE;
for (i = 0; i < 3; i++) { /* loop 3 time */}
   memcpy_s((void *)ecc.p, ecdh_sizes[i], str2hex(ecdh_p[i]), ecdh_sizes[i]);
  memcpy_s((void *)ecc.a, ecdh_sizes[i], str2hex(ecdh_a[i]), ecdh_sizes[i]);
  memcpy_s((void *)ecc.b, ecdh_sizes[i], str2hex(ecdh_b[i]), ecdh_sizes[i]);
  memcpy_s((void *)ecc.gx, ecdh_sizes[i], str2hex(ecdh_gx[i]), ecdh_sizes[i]);
  memcpy_s((void *)ecc.gy, ecdh_sizes[i], str2hex(ecdh_gy[i]), ecdh_sizes[i]);
  memcpy_s((void *)ecc.n, ecdh_sizes[i], str2hex(ecdh_n[i]), ecdh_sizes[i]);
  ecc.h = ecdh_h[i];
  ecc.ksize = ecdh_sizes[i];
  printf("ecdh_sizes: %d\n", ecdh_sizes[i]);
  memcpy_s((void *)d, ecdh_sizes[i], str2hex(pri_key_gold[i]), ecdh_sizes[i]);
  memcpy_s((void *)px, ecdh_sizes[i], str2hex(pub_key_x_gold[i]), ecdh_sizes[i]);
  memcpy_s((void *)py, ecdh_sizes[i], str2hex(pub_key_y_gold[i]), ecdh_sizes[i]);
  sign.d = d;
  sign.hash = hash test;
  sign.hash_len = hash_len;
  sign.r = r;
  sign.s = s;
  ret = (hi_s32)hi_cipher_ecc_sign_hash(&ecc, &sign);
  if (ret != HI SUCCESS) {
     hi_err_cipher("hi_cipher_ecc_sign_hash failed, line:0x%x.\n", __LINE__);
     free(buf);
     buf = HI_NULL;
     return ret;
  }
  crypto_print_buffer("r", r, ecdh_sizes[i]);
  crypto_print_buffer("s", s, ecdh_sizes[i]);
  verify.px = px;
  verify.py = py;
  verify.hash = hash_test;
  verify.hash_len = hash_len;
  verify.r = r;
  verify.s = s;
  ret = (hi s32)hi cipher ecc verify hash(&ecc, &verify);
  if (ret != HI_SUCCESS) {
     hi_err_cipher("hi_cipher_ecc_verify_hash failed.\n");
     free(buf);
     buf = HI_NULL;
     return ret;
  }
}
free(buf);
buf = HI NULL;
return HI_SUCCESS;
```

3 Flash 加解密

- 3.1 概述
- 3.2 使用指导
- 3.3 注意事项

3.1 概述

通过二级密钥加密架构为用户提供关键代码的加密保护,避免用户关键代码被读取、 反编译后盗取。

3.2 使用指导

□ 说明

本节指导用户如何实现Flash加密及该功能的调试。

3.2.1 依赖条件

EFUSE

EFUSE中FLASH_ENCPT_CFG用于表示加密锁死是否开启,FLASH_ENCPT_CNT用于表示Flash是否已加密,ROOT_KEY字段为根密钥的root_key值,根密钥盐值由硬件随机生成。

- FLASH_ENCPT_CFG: 1bit,是否开启加密锁死标志。
 - 0: 未开启。
 - 1:已开启,开启表示使用FLASH_ENCPT_CNT字段来标记Flash是否已加密。

建议:研发使用写0,量产芯片版本写1。

- FLASH_ENCPT_CNT: 共6个FLASH_ENCPT_CNT字段,每个字段2bit(此2bit默认值均为0)。
 - 当字段中bit[0]置1且bit[1]为0: Flash烧写后未加密。

- 当字段中bit[1]置1: Flash已加密。

在量产芯片版本中,如果通过menuconfig开启了Flash加密功能,开启Flash加密的menuconfig配置请参见3.2.3 实现方法,芯片在HiBurn产线命令行版本工具烧写程序时自动烧写FLASH_ENCPT_CNT字段bit[0],烧写程序完成后对程序固件进行加密,加密完成后自动烧写bit[1]。

● ROOT_KEY: 256bit,产线生产时软件写入,同一类产品的root_key值相同。 ROOT_KEY字段软件不可读,派生根密钥时直接硬连接读取,ROOT_KEY字段默 认为全0,需在烧写Flash之前写入。

山 说明

EFUSE的使用请参见《Hi3861V100 / Hi3861LV100 EFUSE 使用指南》。

工厂区 NV

由于EFUSE仅有6个FLASH_ENCPT_CNT字段,因此当FLASH_ENCPT_CFG置1且当前待烧写可执行文件开启Flash加密功能时,Flash仅有6次正式烧写的机会,烧写失败不计入次数限制。为了支持用户的产品开发,提供工厂NV项0x8来模拟FLASH_ENCPT_CNT,用于调试加密功能。当FLASH_ENCPT_CFG值为0时,读取该NV项中的flash_encpt_cnt,如果此值为0,说明固件没有加密,此时需要对固件进行加密,加密完成后将flash_encpt_cnt的值写为1;如果flash_encpt_cnt值为1,说明固件已经加密。flash_encpt_cnt默认值为0。

NV项0x8设计如下:

typedef struct {
 hi_u8 flash_encpt_cnt;
} hi_flash_crypto_cnt;

□ 说明

NV的使用请参见《Hi3861V100 / Hi3861LV100 NV 使用指南》。

后续可更新版本,通过修改flashboot和loaderboot开源代码,支持不限制烧写次数为6次,且后续该NV项可删除。

加密密钥

如果开启Flash加密,则在编译时同时会对升级文件进行加密,配置升级文件加密使用的密钥,需要在"tools/sign_tool"下增加upg_aes_key.txt,密钥格式举例如下:

[E]:15A146973144B9C52FEC...;EFUSE_DATA [C]:C783FFE88FECD7...;CPU_DATA [I]:ECDC749AB307CC...;IV_DATA

其中:

- EFUSE_DATA: EFUSE中存储的root_key,长度为32byte,为保证安全,需要使用 真随机数;由于EFUSE存储的数据不能更改,所以EFUSE_DATA确定后不能再更 改。
- CPU_DATA:构成盐值的一部分,长度为16byte,为保证安全,需要使用真随机数。
- IV_DATA:初始化向量,长度为16byte,为保证安全,需要使用真随机数。

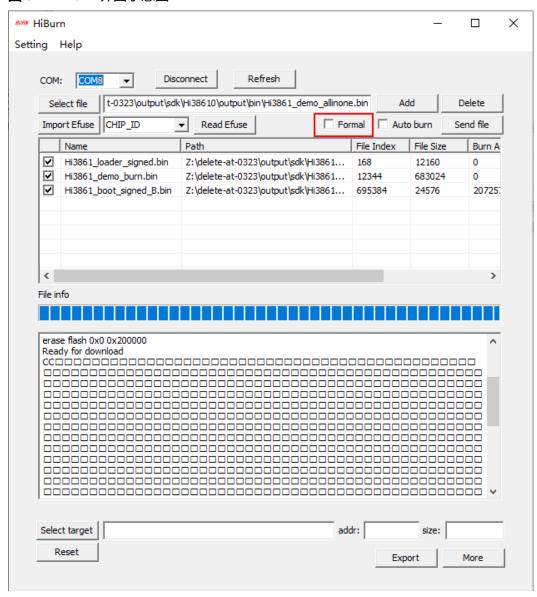
须知

Flash加密功能开启,必须在烧写Flash之前将upg_aes_key.txt中的EFUSE_DATA烧写到EFUSE中的root_key字段中,如果单板EFUSE的root_key与upg_aes_key.txt文件中的EFUSE_DATA不一致,将会导致升级失败。

3.2.2 烧录工具

- HiBurn界面版本: Flash烧写时可以选择是否烧写EFUSE的FLASH_ENCPT_CNT字段,选中"Formal"表示烧写Flash前烧写FLASH_ENCPT_CNT字段bit[0];否则,不烧写FLASH_ENCPT_CNT字段。
- HiBurn产线命令行版本: 默认携带Formal参数,无需额外配置。

图 3-1 HiBurn 界面示意图



3.2.3 实现方法

HiBurn 产线命令行版本

HiBurn产线命令行版本实现Flash加密的步骤如下:

步骤1 在SDK根目录下执行"sh build.sh menuconfig"。

步骤2 选择 "Security Settings"菜单:

```
Security Settings --->
BSP Settings --->
WiFi Settings --->
Third Party library --->
Lwip Settings --->
OTA Settings --->
```

步骤3 在 "Security Settings" 中选中"FLASH ENCRYPT support"选项(即完成了Flash加解密功能的menuconfig配置):

```
(Top) → Security Settings
    Signature Algorithm for bootloader and upgrade file (SHA256) --->
(0) firmware ver(value form 0 to 48)
(0) boot ver(value form 0 to 16)
[ ] TEE HUKS support
[*] FLASH ENCRYPT support
```

步骤4 将用户的代码加入到加密代码段,需要在代码中使用宏

"CRYPTO_RAM_TEXT_SECTION"修饰用户关键函数,使用该宏修饰的函数如果menuconfig中的"FLASH ENCRYPT support"选项关闭,则会正常链接到普通的代码段中。例如:

```
CRYPTO_RAM_TEXT_SECTION hi_void flash_crypto_sum_func(hi_u32 a, hi_u32 b)
{
    printf("sum of %d and %d = %d\r\n", a, b, a + b);
}
```

步骤5 工厂烧写Flash之前烧写EFUSE的FLASH ENCPT CFG字段为1。

工厂烧写EFUSE方法请参见《Hi3861V100 / Hi3861LV100 产线工装 用户指南》中的软件烧写步骤。

步骤6 编译镜像完成后通过命令行工具烧写即可,程序能够正常引导启动,加密段中的代码 能够实现预期功能。

----结束

HiBurn 界面版本

HiBurn界面版本实现Flash加密的步骤如下:

步骤1 在SDK根目录下执行"sh build.sh menuconfig"。

步骤2 选择 "Security Settings"菜单:

```
Security Settings --->
BSP Settings --->
WiFi Settings --->
Third Party library --->
Lwip Settings --->
OTA Settings --->
```

步骤3 在"Security Settings"中选中"FLASH ENCRYPT support"选项(即完成了Flash加解密功能的menuconfig配置):

```
(Top) → Security Settings
    Signature Algorithm for bootloader and upgrade file (SHA256) --->
(0) firmware ver(value form 0 to 48)
(0) boot ver(value form 0 to 16)
[ ] TEE HUKS support
[*] FLASH ENCRYPT support
```

步骤4 将用户的代码加入到指定的代码段,需要在代码中使用宏

"CRYPTO_RAM_TEXT_SECTION"修饰用户关键函数,使用该宏修饰的函数如果menuconfig中的"FLASH ENCRYPT support"选项关闭,则会正常链接到普通的代码段中。例如:

```
CRYPTO_RAM_TEXT_SECTION hi_void flash_crypto_sum_func(hi_u32 a, hi_u32 b)
{
   printf("sum of %d and %d = %d\r\n", a, b, a + b);
}
```

步骤5 确保工厂区NV 0x8项的flash_encpt_cnt值为0,编译后通过HiBurn界面版本工具烧录程序,程序能够正常引导启动,加密段中的代码能够实现预期功能。

----结束

3.3 注意事项

- HiBurn界面版本工具与HiBurn产线命令行版本工具不同,当EFUSE 的 FLASH ENCPT CFG置1后:
 - HiBurn界面版本工具:用户可以通过是否选中"Formal"选项来决定是否烧写EFUSE的FLASH_ENCPT_CNT字段。
 - HiBurn产线命令行版本工具:默认携带Formal参数,无需额外配置。
- 开启Flash加密功能,且EFUSE的FLASH_ENCPT_CFG字段为1,此时烧写Flash,如果HiBurn界面版本工具不选中"Formal"选项,将会导致引导启动失败。
- OTA升级时,不支持Flash加密开启的flashboot和Flash加密关闭的flashboot交替升级,也不支持Flash加密开启的kernel和Flash加密关闭的kernel交替升级。
- 因为EFUSE的一次可编程特性,EFUSE的烧写是不可逆的,而Hi3861芯片的 EFUSE仅有6个FLASH_ENCPT_CNT字段,所以开启Flash加密功能时,HiBurn产 线命令行版本工具仅有6次烧写Flash的机会。
- 开启Flash加密功能,烧写Flash之前如果没有烧写EFUSE的ROOT_KEY字段及LOCK_ROOT_KEY锁定位,将会烧写失败。

● 后续可更新版本,通过修改flashboot和loaderboot开源代码,支持不限制FLASH 烧写次数为6次。

4 用户数据安全存储

- 4.1 概述
- 4.2 根密钥
- 4.3 安全存储设计
- 4.4 注意事项
- 4.5 编程示例

4.1 概述

用户记录账号、密码等保密信息时,需要保证这些数据的存储安全,所以要求这些数据在存储之前进行加密保护。Hi3861V100/Hi3861LV100可以提供基于efuse root_key的用户数据加密保护。

该存储方法的核心思想是:采用EFUSE中的root_key,派生出根密钥,使用该派生出的根密钥,对用户数据进行加解密处理。其中EFUSE中的root_key软件不可读取。

4.2 根密钥

根密钥通过KDF函数派生,每次需要时恢复。KDF模块介绍请参见"2.3 KDF",本小节主要介绍KDF函数的参数配置控制结构体,该结构体中存放了KDF函数所需入参以及函数执行后的出参。

● KDF模式枚值定义:

```
typedef enum {
HI_CIPHER_SSS_KDF_KEY_DEVICE = 0x0, /* KDF设备密钥派生: root_key由用户指定。*/
HI_CIPHER_SSS_KDF_KEY_STORAGE, /* KDF存储密钥派生: root_key由EFUSE指定。*/
HI_CIPHER_SSS_KDF_KEY_MAX,
HI_CIPHER_SSS_KDF_KEY_INVALID = 0xFFFFFFFF,
} hi_cipher_kdf_mode;
```

● KDF函数的参数配置控制结构体定义:

```
typedef struct {
const hi_u8 *salt; /* 用于派生密钥的盐值,输入参数 。*/
hi_u32 salt_len; /* 盐值长度,输入参数:
* KDF模式为HI_CIPHER_SSS_KDF_KEY_DEVICE时长度是16字节;
* KDF模式为HI_CIPHER_SSS_KDF_KEY_STORAGE时长度是32字节。
*/
```

hi_u8 key[32]; /* KDF模式为HI_CIPHER_SSS_KDF_KEY_DEVICE时存放KDF函数所需的 root_key,输入参数。 */ hi_cipher_kdf_mode kdf_mode; /* KDF模式,输入参数。 */ hi_u32 kdf_cnt; /* KDF迭代次数, 建议迭代次数不小于10000次, * 有性能要求的场景不应小于1000次,并且不大于0xffff次,输入参数。 */ hi_u8 result[32]; /* KDF模式为HI_CIPHER_SSS_KDF_KEY_DEVICE时,存储派生得到的密钥,输出参数。 */ hi_cipher_kdf_ctrl;

参数配置控制结构体关键参数说明:

- 盐值: 盐值必须由用户显式提供, KDF不同模式对应不同长度的盐值。
 - KDF模式为HI_CIPHER_SSS_KDF_KEY_DEVICE时,需要16byte长度的盐值。
 - KDF模式为HI_CIPHER_SSS_KDF_KEY_STORAGE时,需要32byte长度的盐值。
- root key: 根据不同的KDF模式获取方式不同。
 - KDF模式为HI_CIPHER_SSS_KDF_KEY_DEVICE时,需要用户将root_key显式 复制到参数配置控制结构体的key成员中。
 - KDF模式为HI_CIPHER_SSS_KDF_KEY_STORAGE时,KDF模块自动硬连接 EFUSE的root_key字段。
- result: 输出参数result对于不同的KDF模式意义不同。
 - KDF模式为HI_CIPHER_SSS_KDF_KEY_DEVICE时,存储派生得到的密钥。
 - KDF模式为HI_CIPHER_SSS_KDF_KEY_STORAGE,result成员没有意义,派生得到的密钥直接存储在KDF模块中,软件不可读。
- kdf_mode:建议派生根密钥使用HI_CIPHER_SSS_KDF_KEY_STORAGE模式,派生工作密钥使用HI_CIPHER_SSS_KDF_KEY_DEVICE模式。

根密钥的root_key及盐值获取来源:

- root_key: 256bit,用户量产时产线阶段写入EFUSE的root_key字段,同一类产品的root key值应该相同。
- 盐值: 128bit,真随机数接口生成,例如: Flash加密特性根密钥的盐值通过硬件 随机生成。

□ 说明

EFUSE root_key字段的详细信息请参见《Hi3861V100 / Hi3861LV100 EFUSE 使用指南》。

须知

根密钥生成后保存在KDF模块中,KDF模块只保存最新派生的一组根密钥,建议在使用 根密钥加密数据之前先使用KDF生成根密钥,确保KDF模块最新保存的是用户所需的根 密钥。

4.3 安全存储设计

根密钥加密用户数据需要使用AES模块(AES模块的使用方式请参见"2.5 AES")。 AES通过根密钥加密数据时,需要将密钥来源设置为HI_CIPHER_AES_KEY_FROM_KDF模式,此时AES将直接从KDF模块读取根密钥。

AES算法参数配置控制结构体定义:

```
typedef struct {
hi_u32 key[16]; /* 密钥 */
hi_u32 iv[4]; /* 初始化向量 */
                           /* 随机延时使能 */
hi_bool random_en;
                        /* 3byte保留字段 */
hi u8 resv[3];
hi_cipher_aes_key_from key_from; /* 密钥来源,当来源选择HI_CIPHER_AES_KEY_FROM_KDF
时,从KDF模块读取密钥,不需要软件提供*/
hi_cipher_aes_work_mode work_mode; /* 工作模式,根密钥加密数据建议使用CBC模式 */
hi_cipher_aes_key_length key_len; /* 密钥长度, aes-ecb/cbc/ctr支持128/192/256位密钥, ccm仅
支持128位密钥,
                     * xts仅支持256/512位密钥。
                     */
                            /* ccm结构体 */
hi cipher aes ccm *ccm;
} hi_cipher_aes_ctrl;
```

根密钥加密数据建议使用安全性较高的CBC模式,此加密模式还需要用户提供一个初始向量值,该向量值可通过硬件随机生成(即通过调用TRNG模块接口生成随机数),同时为了能够校验回读的用户数据的完整性,还需要字段用于存储用户数据的哈希计算结果,数据的哈希计算请参见"2.4 HASH"。

用户实际需要存储的数据结构如下:

```
typedef struct {
hi_u8 iv_nv[16]; /* 根密钥加密用户数据的初始向量值,在Flash中以明文存储 */
hi_u8 user_text[32]; /* 用户数据明文,根密钥加密后存储 */
hi_u8 content_sh256[32]; /* 以上两组数据256位哈希计算结果,根密钥加密后存储 */
} hi_flash_crypto_content;
```

为了提升数据存储的安全性,建议对用户加密数据进行备份,当用户加密数据被破坏时,可以从数据备份区中加载用户加密数据。

用户数据安全存储步骤如下:

步骤1 通过KDF派生根密钥,其中派生密钥使用的盐值需要使用真随机数生成,并存储到FLASH(如NV中)。

步骤2 硬件随机生成根密钥加密用户数据的初始向量值。

步骤3 计算初始向量值和用户数据明文的256bit哈希值,结果存放在content sh256中。

步骤4 通过AES接口加密用户数据和256bit哈希值。

步骤5 加密数据存储到用户指定的Flash区域中。

步骤6 加密数据存储到数据备份区。

----结束

用户数据安全读取步骤如下:

步骤1 通过KDF派生根密钥,其中派生密钥使用的盐值,需要从FLASH中获取。

步骤2 从指定存放用户加密数据的Flash区域读取加密数据。

步骤3 通过AES接口解密用户数据和256bit哈希值。

步骤4 通过HASH接口计算初始向量值和用户数据明文的256bit哈希值,与content_sh256中的数据比较校验数据的完整性。

步骤5 步骤4校验成功,则user_text中的数据即为用户的原始数据,完成数据读取;否则执行步骤6。

步骤6 从数据备份区读取加密数据,重复步骤3~步骤4。

步骤7 步骤4校验成功,则user_text中的数据即为用户的原始数据,完成数据读取;否则数据安全读取失败。

----结束

4.4 注意事项

- 整个加解密流程中根密钥软件不可读。
- KDF派生密钥使用的盐值,也应当随机生成。
- AES模块CBC加密模式中数据长度要求16byte对齐。
- KDF模块只保存最新派生的一组根密钥,使用根密钥之前先使用KDF生成根密钥,确保最新保存的是用户所需的根密钥。
- KDF迭代次数默认推荐≥10000次,如果存在性能要求,迭代次数至少1000次。
- 为了保证安全,暂存用户关键信息的内存在释放之前先进行清零。

4.5 编程示例

根密钥加密存储用户数据示例:

```
* Copyright (c) Hisilicon Technologies Co., Ltd. 2012-2019. All rights reserved.
* Description: Encrypt and store user data.
* Author: hisilicon
* Create: 2020-03-16
#include <hi_stdlib.h>
#include <hi_mem.h>
#include <hi_config.h>
#include <hi_cipher.h>
#include <hi efuse.h>
#include <hi flash.h>
#include <hi_partition_table.h>
#define crypto_mem_free(sz)
  do {
    if ((sz) != HI NULL) {
       hi_free(HI_MOD_ID_CRYPTO, (sz)); \
     (sz) = HI_NULL;
  } while (0)
#define IV_BYTE_LENGTH
#define ROOTKEY IV BYTE LENGTH
                                   32
#define DIE ID BYTE LENGTH
                                 24
#define KEY BYTE LENGTH
                                32
#define SHA_256_LENGTH
#define ENCRYPT_KDF_ITERATION_CNT 1024
#define MIN_CRYPTO_BLOCK_SIZE
                                 16
/* 此处指定的用户加密数据存储地址仅作为示例,用户需根据实际情况自行指定存储地址 */
#define CRYPTO KEY STORE ADDR
                                   0x001E1000
#define CRYPTO_KEY_BACKUP_ADDR
                                    0x001E2000
typedef struct {
```

```
hi_u8 iv_nv[IV_BYTE_LENGTH];
                                  /* 根密钥加密用户数据的初始向量值,在Flash中以明文存
储 */
  hi_u8 work_text[KEY_BYTE_LENGTH]; /* 用户数据明文,根密钥加密后存储 */
  hi_u8 content_sh256[SHA_256_LENGTH]; /* 以上2组明文数据256位哈希计算结果,根密钥加密
后存储 */
} hi_flash_crypto_content;
typedef enum {
  CRYPTO_WORKKEY_KERNEL = 0x1,
  CRYPTO_WORKKEY_KERNEL_BACKUP = 0x2,
  CRYPTO_WORKKEY_KERNEL_BOTH = 0x3,
} crypto_workkey_partition;
static hi_u32 crypto_prepare(hi_void)
  hi u32 ret;
  hi_u8 hash[SHA_256_LENGTH];
  hi_u8 die_id[DIE_ID_BYTE_LENGTH];
  hi_u8 rootkey_iv[ROOTKEY_IV_BYTE_LENGTH] = {0};
  hi_cipher_kdf_ctrl ctrl;
  hi u32 i;
  ret = hi efuse read(HI EFUSE DIE RW ID, die id, DIE ID BYTE LENGTH);
  if (ret != HI_ERR_SUCCESS) {
    return ret;
  }
  ret = hi_cipher_hash_sha256((uintptr_t)die_id, DIE_ID_BYTE_LENGTH, hash,
SHA 256 LENGTH);
  if (ret != HI ERR SUCCESS) {
    return ret;
  /* 示例代码省去了KDF派生密钥时获取盐值步骤,实际应用时,盐值应当随机生成并存储到
FLASH,如NV中,再次使用时,从FLASH中读取 */
  ctrl.salt = rootkey_iv;
  ctrl.salt len = sizeof(rootkey iv);
  ctrl.kdf cnt = ENCRYPT KDF ITERATION CNT;
  ctrl.kdf_mode = HI_CIPHER_SSS_KDF_KEY_STORAGE; /* 硬连接Efuse的root_key字段读取HUK
值,根密钥存储在KDF模块中*/
  return hi_cipher_kdf_key_derive(&ctrl);
static hi void crpto_set_aes_ctrl_default_value(hi_cipher_aes_ctrl *aes_ctrl)
  if (aes_ctrl == HI_NULL) {
    return;
  }
  aes ctrl->random en = HI FALSE;
  aes ctrl->key from = HI CIPHER AES KEY FROM CPU;
  aes ctrl->work mode = HI CIPHER AES WORK MODE CBC;
  aes ctrl->key len = HI CIPHER AES KEY LENGTH 256BIT;
static hi_u32 crypto_decrypt_hash(hi_flash_crypto_content *key_content)
  hi u32 ret;
  hi_u32 content_size = (hi_u32)sizeof(hi_flash_crypto_content);
  hi_flash_crypto_content *content_tmp = (hi_flash_crypto_content
*)hi_malloc(HI_MOD_ID_CRYPTO, content_size);
  if (content_tmp == HI_NULL) {
    return HI_ERR_FLASH_CRYPTO_MALLOC_FAIL;
  }
```

```
ret = (hi_u32)memcpy_s(content_tmp, content_size, key_content, content_size);
  if (ret != EOK) {
     goto fail;
  hi_cipher_aes_ctrl aes_ctrl = {
     .random_en = HI_FALSE,
     .key_from = HI_CIPHER_AES_KEY_FROM KDF,
     .work_mode = HI_CIPHER_AES_WORK_MODE_CBC,
     .key_len = HI_CIPHER_AES_KEY_LENGTH_256BIT,
  ret = (hi_u32)memcpy_s(aes_ctrl.iv, sizeof(aes_ctrl.iv), content_tmp->iv_nv, IV_BYTE_LENGTH);
  if (ret != EOK) {
     goto fail;
  ret = hi_cipher_aes_config(&aes_ctrl);
  if (ret != HI_ERR_SUCCESS) {
     goto crypto_fail;
  ret = hi_cipher_aes_crypto((uintptr_t)content_tmp->iv_content, (uintptr_t)key_content-
>iv content,
     content_size - IV_BYTE_LENGTH, HI_FALSE);
  if (ret != HI_ERR_SUCCESS) {
     goto crypto_fail;
  }
crypto_fail:
  (hi_void) hi_cipher_aes_destroy_config();
  crypto_mem_free(content_tmp);
  return ret:
static hi_u32 crypto_encrypt_hash(hi_flash_crypto_content *key_content)
  hi_cipher_kdf_ctrl ctrl;
  hi_cipher_aes_ctrl aes_ctrl;
  hi_u32 content_size = (hi_u32)sizeof(hi_flash_crypto_content);
  hi flash crypto content *data tmp = (hi flash crypto content
*)hi malloc(HI MOD ID CRYPTO, content size);
  if (data_tmp == HI_NULL) {
     return HI_ERR_FLASH_CRYPTO_MALLOC_FAIL;
  }
  ret = (hi u32)memcpy s(aes ctrl.iv, sizeof(aes ctrl.iv), key content->iv nv, IV BYTE LENGTH);
  if (ret != EOK) {
     goto fail;
  aes_ctrl.random_en = HI_FALSE;
  aes_ctrl.key_from = HI_CIPHER_AES_KEY_FROM_KDF;
  aes ctrl.work mode = HI CIPHER AES WORK MODE CBC;
  aes_ctrl.key_len = HI_CIPHER_AES_KEY_LENGTH_256BIT;
  ret = hi cipher aes config(&aes ctrl);
  if (ret != HI_ERR_SUCCESS) {
     goto crypto_fail;
  ret = hi_cipher_aes_crypto((hi_u32)(uintptr_t)key_content->iv_content, (hi_u32)(uintptr_t)
(data_tmp->iv_content),
    content_size - IV_BYTE_LENGTH, HI_TRUE);
```

```
if (ret != HI_ERR_SUCCESS) {
     goto crypto_fail;
  ret = (hi_u32)memcpy_s(key_content->iv_content, content_size - IV_BYTE_LENGTH,
data_tmp->iv_content,
     content_size - IV_BYTE_LENGTH);
crypto_fail:
  (hi_void) hi_cipher_aes_destroy_config();
fail:
  crypto_mem_free(data_tmp);
  return ret;
static hi_u32 crypto_load_user_data(crypto_workkey_partition part, hi_flash_crypto_content
*key_content)
  hi_u32 ret = HI_ERR_SUCCESS;
  hi_u8 hash[SHA_256_LENGTH];
  hi_u8 key_e[KEY_BYTE_LENGTH] = { 0 };
  memset_s(key_e, sizeof(key_e), 0x0, KEY_BYTE_LENGTH);
  if (part == CRYPTO_WORKKEY_KERNEL) {
     ret = hi_flash_read(CRYPTO_KEY_STORE_ADDR, sizeof(hi_flash_crypto_content), (hi_u8
*)key_content);
     if (ret != HI_ERR_SUCCESS) {
       goto fail;
  } else if (part == CRYPTO_WORKKEY_KERNEL_BACKUP) {
     ret = hi_flash_read(CRYPTO_KEY_BACKUP_ADDR, sizeof(hi_flash_crypto_content), (hi_u8
*)key_content);
     if (ret != HI_ERR_SUCCESS) {
       goto fail;
     }
  }
  if (memcmp(key_content->work_text, key_e, KEY_BYTE_LENGTH) == HI_ERR_SUCCESS) {
     ret = HI_ERR_FLASH_CRYPTO_KEY_EMPTY_ERR;
     goto fail;
  }
  ret = crypto_decrypt_hash(key_content);
  if (ret != HI_ERR_SUCCESS) {
     goto fail;
  ret = hi_cipher_hash_sha256((uintptr_t)(key_content->iv_nv), sizeof(hi_flash_crypto_content)

    SHA 256 LENGTH,

                    hash, SHA_256_LENGTH);
  if (ret != HI_ERR_SUCCESS) {
     goto fail;
  if (memcmp(key content->content sh256, hash, SHA 256 LENGTH) != HI ERR SUCCESS) {
     ret = HI_ERR_FLASH_CRYPTO_KEY_INVALID_ERR;
     goto fail;
fail:
  return ret;
static hi_u32 crypto_save_user_data(crypto_workkey_partition part, hi_flash_crypto_content
```

```
*key_content)
{
  hi_u32 ret;
  hi_u32 content_size = (hi_u32)sizeof(hi_flash_crypto_content);
  hi_flash_crypto_content *content_tmp = (hi_flash_crypto_content
*)hi_malloc(HI_MOD_ID_CRYPTO, content_size);
  if (content_tmp == HI_NULL) {
     return HI_ERR_FLASH_CRYPTO_MALLOC_FAIL;
  ret = (hi_u32)memcpy_s(content_tmp, content_size, key_content, content_size);
  if (ret != EOK) {
     goto fail;
  /* 根密钥加密初始化向量值和用户数据 */
  ret = crypto_encrypt_hash(content_tmp);
  if (ret != HI_ERR_SUCCESS) {
     goto fail;
  }
  if ((hi u32)part & CRYPTO WORKKEY KERNEL) {
     ret = hi_flash_write(CRYPTO_KEY_STORE_ADDR, content_size, (hi_u8 *)content_tmp,
HI TRUE);
     if (ret != HI_ERR_SUCCESS) {
       return HI_PRINT_ERRNO_CRYPTO_KEY_SAVE_ERR;
  if ((hi u32)part & CRYPTO WORKKEY KERNEL BACKUP) {
     ret = hi_flash_write(CRYPTO_KEY_BACKUP_ADDR, content_size, (hi_u8 *)content_tmp,
HI_TRUE);
     if (ret != HI_ERR_SUCCESS) {
       return HI_PRINT_ERRNO_CRYPTO_KEY_SAVE_ERR;
  }
  return HI_ERR_SUCCESS;
fail:
  crypto_mem_free(content_tmp);
  return ret;
static hi_u32 crypto_calculate_hash(hi_flash_crypto_content *key_content)
  (hi_void)hi_cipher_trng_get_random_bytes(key_content->iv_nv, IV_BYTE_LENGTH);
  if (hi_cipher_hash_sha256((uintptr_t)(key_content->iv_nv), sizeof(hi_flash_crypto_content) -
SHA 256 LENGTH,
                   key content->content sh256, SHA 256 LENGTH) != HI ERR SUCCESS) {
     return HI_ERR_FAILURE;
  }
  return HI_ERR_SUCCESS;
hi u32 user key management sample(hi void)
  hi_u32 ret;
  hi_u8 need_gen_key = 0;
  hi_u32 sontent_size = sizeof(hi_flash_crypto_content);
  hi_flash_crypto_content *new_content = (hi_flash_crypto_content
```

```
*)hi_malloc(HI_MOD_ID_CRYPTO, sontent_size);
  if (new content == HI NULL) {
    return HI_ERR_FLASH_CRYPTO_PREPARE_ERR;
  }
  hi_flash_crypto_content *load_content = (hi_flash_crypto_content
*)hi_malloc(HI_MOD_ID_CRYPTO, sontent_size);
  if (new_content == HI_NULL) {
    crypto_mem_free(new_content);
     return HI_ERR_FLASH_CRYPTO_PREPARE_ERR;
  }
  /* 派生根密钥 */
  ret = crypto_prepare();
  if (ret != HI ERR SUCCESS) {
     ret = HI_ERR_FLASH_CRYPTO_PREPARE_ERR;
  /* 计算初始向量值和用户数据的256位哈希值 */
  ret = crypto_calculate_hash(new_content);
  if (ret != HI_ERR_SUCCESS) {
    goto fail;
  ret = crypto_save_user_data(CRYPTO_WORKKEY_KERNEL_BOTH, new_content);
  if(ret != HI_ERR_SUCCESS) {
    goto fail;
  }
  /* 从Flash密钥分区或备份密钥区加载密钥 */
  ret = crypto_load_user_data(CRYPTO_WORKKEY_KERNEL, load_content);
  if (ret != HI_ERR_SUCCESS) {
    ret = crypto_load_user_data(CRYPTO_WORKKEY_KERNEL_BACKUP, load_content);
    if (ret != HI ERR SUCCESS) {
       goto fail;
  }
fail:
  crypto_mem_free(new_content);
  crypto_mem_free(load_content);
  return ret;
```

5 TEE HUKS

- 5.1 概述
- 5.2 开发流程
- 5.3 注意事项
- 5.4 编程示例

5.1 概述

TEE(Trusted Execution Environment)HUKS(Huawei KeyStore)是一个轻量级的可信执行环境(以下简称huks),提供了数据加解密、签名验签等接口。相比于上述硬件加解密接口,其优点在于执行环境完全独立,同时用户无需接触明文密钥,密钥的加解密处理,均在HUKS内部完成。

5.2 开发流程

使用场景

基于可信执行环境的数据加解密、密钥对生成、签名验签、HMAC计算等。

功能

HUKS模块提供的接口如下表5-1所示。

表 5-1 HUKS 模块接口描述

| 接口名称 | 描述 |
|----------------------|---|
| hks_init | huks初始化,签名和验签需要。 |
| hks_destroy | huks销毁。 |
| hks_refresh_key_info | huks刷新key信息,签名和验签依赖; huks_init失败时,调用该接口。 |

| 接口名称 | 描述 |
|----------------------------|--|
| hks_generate_key | huks生成对称密钥(公钥+私钥),加密存 储到内部文件系统中; |
| | 仅支持ED25519。 |
| hks_import_public_key | 将对端设备的公钥导入到huks文件系统中。 |
| hks_export_public_key | 导出公钥明文。 |
| hks_get_pub_key_alias_list | 导出公钥别名列表: 只能导出通过 |
| | hks_import_public_key导入的公钥别名列 表。 |
| hks_delete_key | 删除密钥。 |
| hks_get_key_param | 导出密钥属性。 |
| hks_is_key_exist | 判断密钥是否存在。 |
| hks_asymmetric_sign | 私钥签名。 |
| hks_asymmetric_verify | 公钥验签。 |
| hks_generate_symmetric_key | 生成对称密钥; |
| | 仅支持AES-128/AES-192/AES-256密钥生 成。 |
| hks_symmetric_encrypt | AES加密; |
| | 支持GCM CCM CBC模式。 |
| hks_symmetric_decrypt | AES解密; |
| | 支持GCM CCM CBC模式。 |
| hks_generate_random | 随机数生成,等价于: hi_cipher_trng_get_random_bytes。 |
| hks_hmac | HMAC计算,基于SHA256或SHA512。 |
| hks_hash | SHA256或SHA512计算,SHA256等价于: hi_cipher_hash_sha256。 |

开发流程

- 通过menuconfig使能TEE HUKS support,并且huks签名/验签相关接口,依赖开启文件系统。
- 通过meunconfig使能TEE HUKS demo support, 开启huks相关的DEMO AT命令, 详见《 Hi3861V100 / Hi3861LV100 AT命令 使用指南》中"安全存储相关AT指令"章节。
- 签名验签相关接口,需要先调用hks_init,当hks_init失败时,需要调用 hks_refresh_key_info。

5.3 注意事项

- huks签名/验签相关接口,依赖开启文件系统。
- 产测模式下,如果要使用上述huks相关接口,需要确保platform\system\cfg\sal_cfg.c中,hi_tee_irq_handler执行的是hks_handle_secure_call函数。仅在HILINK PKI预置功能场景下,才执行hks_handle_secure_pki_provision函数。

5.4 编程示例

huks加解密相关编程示例,参见《Hi3861V100 / Hi3861LV100 AT命令 使用指南》中"安全存储相关AT指令"章节。其中:

AT+GCONNKEY、AT+SCONN、AT+SRCONN 实现了通过huks接口,加解密STA连接AP所需要的参数;

AT+GCERTKEY、AT+CERTENC、AT+CERTDEC实现了通过huks接口,加解密FLASH上预置的证书和密钥文件。

```
huks签名和验签编程示例如下所示。
/* 生成密钥对 */
int app_hks_generate_asymmetric_key(void)
hi_char test_file_name[] = "keyalias1";
hi_char test_file_name1[] = "key_auth_id1";
struct hks blob key alias;
hi_u32 status;
key_alias.type = HKS_BLOB_TYPE_ALIAS;
key_alias.data = (uint8_t*)test_file_name;
key_alias.size = sizeof(test_file_name);
struct hks_key_param key_param;
key_param.key_auth_id.data = (uint8_t*)test_file_name1;
key_param.key_auth_id.size = sizeof(test_file_name1);
key_param.key_auth_id.type = HKS_BLOB_TYPE_AUTH_ID;
key_param.key_type = HKS_KEY_TYPE_EDDSA_KEYPAIR_ED25519;
key_param.key_len = 0;
key_param.key_usage = 0;
key param.key pad = 0;
status = hks_generate_key(&key_alias, &key_param);
```

```
if (status == 0)
printf("\r\n%s SUCCESS:status = %d\r\n", __func__, status);
printf("\r\n%s FAIL: status = %d\r\n", __func__, status);
return status;
}
/* 删除密钥 */
hi_void app_hks_delete_asymmetric_key(void)
{
hi_u32 status;
hi_char test_file_name[] = "keyalias1";
struct hks_blob key_alias = {0};
// Init vairables
key_alias.data = (uint8_t *)test_file_name;
key_alias.size = sizeof(test_file_name);
key_alias.type = HKS_BLOB_TYPE_ALIAS;
// delete key
status = hks_delete_key(&key_alias);
if (status == 0)
printf("\r\n%s SUCCESS:status = %d\r\n", __func__, status);
else {
printf("\r\n%s FAIL: status = %d\r\n", __func__, status);
}
}
#define HASH LEN 32
#define ASYMMETRIC_KEY_LEN 32
/* 签名和 验签 */
hi_u32 app_hks_asymmetric_sign_verify(void)
/* hks init */
int ret = hks_init();
if (ret != HI_ERR_SUCCESS) {
ret = hks_refresh_key_info();
```

```
printf("refresh key_info ret:%d\r\n", ret);
}
if (ret != HI_ERR_SUCCESS) {
printf("refresh key_info fail:%d\r\n", ret);
return HI ERR FAILURE;
}
int status;
hi_char test_file_name[] = "keyalias1";
struct hks_blob key_alias = {0};
// Init vairables
key_alias.data = (uint8_t *)test_file_name;
key_alias.size = sizeof(test_file_name);
key_alias.type = HKS_BLOB_TYPE_ALIAS;
hi_u8 hash1[HASH_LEN];
struct hks_blob hash;
hash.data = (uint8_t*)hash1;
hash.size = sizeof(hash1);
hi_u32 alg = HKS_ALG_HASH_SHA_256;
struct hks_blob src;
src.data = (uint8_t *) "123456";
src.size = 0x6;
status = hks_hash(alg, &src, &hash);
struct hks_key_param key_param = {0};
key_param.key_type = HKS_KEY_TYPE_EDDSA_KEYPAIR_ED25519;
key param.key usage = HKS KEY USAGE SIGN | HKS KEY USAGE VERIFY;
key_param.key_mode = HKS_ALG_GCM;
key_param.key_len = ASYMMETRIC_KEY_LEN;
key_param.key_auth_id.type = HKS_BLOB_TYPE_AUTH_ID;
key_param.key_auth_id.data = (uint8_t *)test_file_name;
key_param.key_auth_id.size = sizeof(test_file_name);
ret = app_hks_generate_asymmetric_key();
if (ret != 0) {
return HI_ERR_FAILURE;
```

```
}
struct hks_blob signature = {0};
if (hks_set_blob(1, 0x40, HI_NULL, &signature) != HI_ERR_SUCCESS) {
(void)app_hks_delete_asymmetric_key();
return HI ERR FAILURE;
}
status = hks_asymmetric_sign(&key_alias, &key_param, &hash, &signature);
if (status == 0) {
printf("\r\n%s asymmetric_sign_SUCCESS:status = %d\r\n", __func__, status);
} else {
printf("\r\n%s asymmetric_sign_FAIL: status = %d\r\n", __func__, status);
free(signature.data);
(void)app_hks_delete_asymmetric_key();
return HI_ERR_FAILURE;
}
status = hks_asymmetric_verify(&key_alias, &key_param, &hash, &signature);
if (status == 0) {
printf("\r\n%s asymmetric_verify_SUCCESS:status = %d\r\n", __func__, status);
} else {
printf("\r\n%s asymmetric_verify_FAIL: status = %d\r\n", __func__, status);
free(signature.data);
(void)app_hks_delete_asymmetric_key();
return HI_ERR_FAILURE;
}
free(signature.data);
(void)app_hks_delete_asymmetric_key();
return HI_ERR_SUCCESS;
}
```