研究背景和意义 基础知识简介 算法软硬件实现 功耗分析方案 实验结果与分析 后续研究展望

序列密码算法电路的新型物理攻防技术研究

导师:郭筝学生:于泽汉

上海交通大学 微纳电子学系

2018.01.11

总览

研究背景和意义 基础知识简介 算法软硬件实现 功耗分析方案 实验结果与分析 5.续研究展望

- 1 研究背景和意义
- 2 基础知识简介
- 3 算法软硬件实现
- 4 功耗分析方案
- 5 实验结果与分析
- 6 后续研究展望

研究背景和意义

基础知识简介 算法软硬件实现 功耗分析方案 实验结果与分析 后续研究展望

- 1 研究背景和意义
- 2 基础知识简介
- 3 算法软硬件实现
- 4 功耗分析方案
- 5 实验结果与分析
- 6 后续研究展望

祖冲之算法的历史和应用

研究背景和意义 基础知识简介 算法软硬件实现 功耗分析方案 实验结果与分析 后续研究展望



- 又称 ZUC 算法
- 我国自主研制
- 3GPP + LTE
- 序列密码算法
- 保护设备敏感信息

经过多年的学术研究和工业应用,密码学理论已经日趋系统和完善,各种密码算法广泛应用于各种工业设备,以保障系统和数据的安全。

祖冲之算法是我国第一个成为国际密码标准的密码算法,在保障 4G 通信安全中起到了重要作用。

旁路攻击对密码设备的威胁

研究背景和意义 基础知识简介 算法软硬件实现 功耗分析方案 实验结果与分析 后续研究展望



- 理论安全 vs 实现漏洞
- 秘密信息泄露
- 功耗分析、电磁分析
- 威胁巨大

目前,那些得到广泛使用的密码算法,通常都经过数学上的严格论证,并 且经过了大量专家的研究和改进,因而在理论上基本是安全的。

然而在现实中,这些算法都运行在具体设备上,因此可能会暴露出许多安全问题,攻击者可以通过各种手段获取密码设备中的秘密信息。

因此,对祖冲之算法进行旁路分析,就有助于发掘其在实际设备上的漏洞,从而提出防护方案,提高密码设备的安全性。

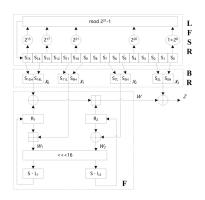
研究背景和意义 基础知识简介

算法软硬件实现 功耗分析方案 实验结果与分析 后续研究展望

- 1 研究背景和意义
- 2 基础知识简介
- 3 算法软硬件实现
- 4 功耗分析方案
- 5 实验结果与分析
- 6 后续研究展望

祖冲之算法的原理和流程

研究背景和意义 基础知识简介 算法软硬件实现 功耗分析方案 实验结果与分析

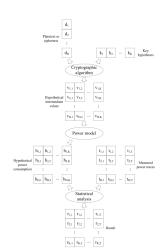


■ 三层结构

- 线性反馈移位寄存器
- 比特重组
- 非线性函数
- 两种模式(LFSR)
 - 初始化模式
 - 工作模式
- 两个阶段
 - 初始化阶段
 - 工作阶段

差分功耗分析的一般流程

研究背景和意义 基础知识简介 算法软硬件实现 功耗分析方案 实验结果与分析 巨统研究展界



- 选取合适的算法中间值位置
- 采集设备运行时的实际功耗曲线
- 根据算法计算理论中间值
- 使用合适的功耗模型将理论中间值 转换为假设功耗值
- 分析假设功耗值和实际功耗曲线, 挖掘所需的信息

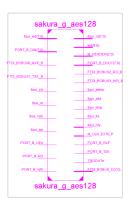
- 1 研究背景和意义
- 2 基础知识简介
- 3 算法软硬件实现
- 4 功耗分析方案
- 5 实验结果与分析
- 6 后续研究展望

祖冲之算法的硬件实现

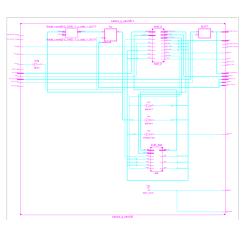
硬件设计软件: ISE 14.3

算法软硬件实现

FPGA 型号: XC6SLX75-2CSG484



电路的输入和输出端口



电路的内部结构

祖冲之算法的软件实现

研究背景和意义 基础知识简介 **算法软硬件实现** 功耗分析方案 实验结果与分析 编程语言: Python 3.6 运行平台: Windows 10

```
| def lfsrInit():
       global k_hex, k, v_hex, v, d, s, w
       shift_bits_list = [15, 17, 21, 20, 8, 0]
       shift_index_list = [15, 13, 10, 4, 0, 0]
       xv = [8] * 31
       for i in range(0, len(shift_bits_list)):
           s_i_shifted = circShiftLeft(s[shift_index_list[i]], shift_bits_list[i])
            xv = modAdd 2e31ml(xv, s i shifted)
       s[16] = modAdd_2e31m1(shiftLeft(w, -1), xv) * The only diffrence of lfsrWork() and
       if s[16] == [0]*31:
           s[16] - [1]*31
       for i in range(0,16):
           s[i] = s[i+1]
is def lfsrWork():
       global k hex, k, v hex, v, d, s
       shift bits list = [15, 17, 21, 20, 8, 8]
       shift_index_list = [15, 13, 10, 4, 0, 0]
       xv = [8] * 31
       for i in range(0, len(shift_bits_list)):
           s_i_shifted = circShiftLeft(s[shift_index_list[i]], shift_bits_list[i])
           xv = modAdd 2e31m1(xv, s i shifted)
       s[16] = xv # The only diffrence of lfsrWork() and lfsrInit()
       1f s[16] == [8]*31:
           s[16] = [1]*31
       for i in range(0.16):
           s[i] = s[i+1]
```

```
| Of billeoppization():

| global v, s

| x(0) - x(1)((n/6) + x(14)(-16);

| x(1) - x(1)(-16) + x(14)(-16);

| x(1) - x(11)(-16) + x(10)(-16);

| x(2) - x(2)(-16)(-16);

| x(3) - x(2)(-16);

| x(3) - x(2)(-16);

| x(4) - x(2)(-16);

| x(4) - x(2)(-16);

| x(4) - x(2)(-16);

| x(4) - x(4)(-16);

| x(4)
```

比特重组模块

```
| of continuerfunction():

| global w, w, ri, r2,

| w = binaryAdd(binaryDout(0), r1), r2)

| w = binaryAdd(binaryDout(0), r2)

| w = binaryDout(0, r2)

| w = binaryDout(0, r2)

| v = binaryDout(0, r2)

| r = binaryDout(0
```

线性反馈移位寄存器模块

非线性函数模块

- 1 研究背景和意义
- 2 基础知识简介
- 3 算法软硬件实现
- 4 功耗分析方案
- 5 实验结果与分析
- 6 后续研究展望

实验结果与分析

- 1 研究背景和意义

- 4 功耗分析方案
- 5 实验结果与分析
- 6 后续研究展望

研究背景和意义 基础知识简介 算法软硬件实现 功耗分析方案 实验结果与分析

后续研究展望

- 1 研究背景和意义
- 2 基础知识简介
- 3 算法软硬件实现
- 4 功耗分析方案
- 5 实验结果与分析
- 6 后续研究展望

研究背景和意义基础知识简介 算法软硬件实现 功耗分析方案 实验结果与分析 后续研究展望

谢谢!