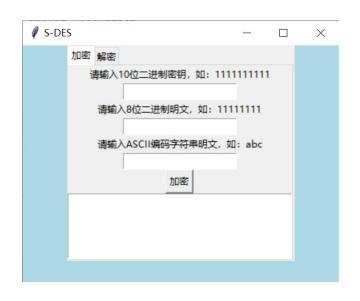
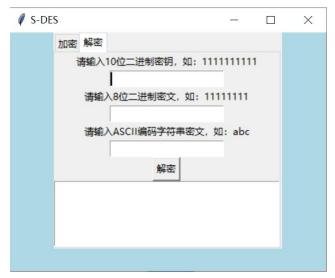
# TiMi 小组 1-5 关测试结果

成员: 戴静、陈晓阳

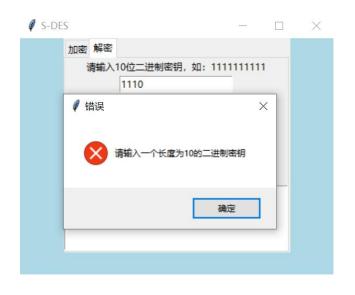
## 第1关:基本测试

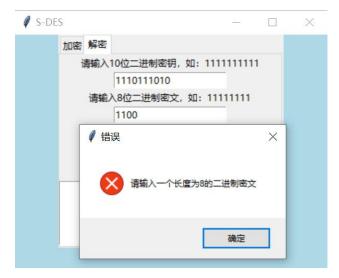
本小组 GUI 主界面如下:



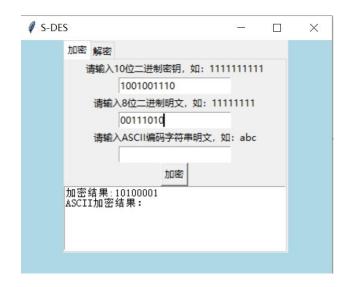


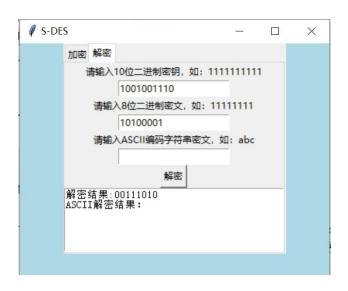
输入部分:加密选项卡输入 10-bit 的密钥、8-bit 的明文(ASCII 编码明文详见第 3 关);解密选项卡输入加密选项卡输入 10-bit 的密钥、8-bit 的密文(和 ASCII 编码密文)。输入错误结果展示:如果输入非 10-bit 的密钥或非 8-bit 的明\密文,将会弹出错误弹窗提示。





输出结果:加密选项卡输入密钥和明文后点击加密,文本框显示加密后的密文;解密选项卡输入密钥和密文后点击解密,文本框显示解密后的明文。





由上两图可见,加密前的明文和解密后的明文保持一致,说明加解密过程无误。第 1 关测试完成。

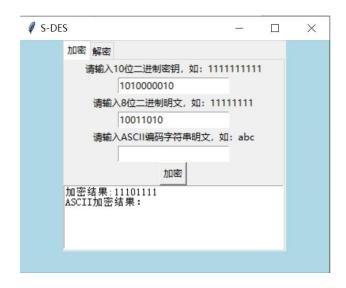
### 第2关:交叉测试

本小组采用 "不同小组使用相同的明文 P 和密钥 K 进行加密得到相同的密文 C"的要求进行测试,并与窦一冉组、鲁梦瑶组、唐豪组进行交叉测试。

测试明文: 10011010

测试密钥: 1010000010

本组结果:



窦一冉组结果:

Encrypt with S-DES (Binary Input)
Plaintext (Binary):
10011010
Key (10 bits):
1010000010
Encrypt
Ciphertext (Binary):
11101111

#### 鲁梦瑶组结果:



唐豪组结果:



由上面四组加密结果截图可见,密文均为 11101111,符合交叉测试的通过要求。第 2 关测试完成。

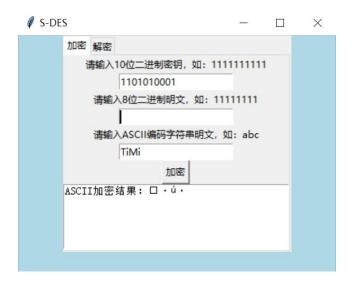
#### 第3关: 扩展功能

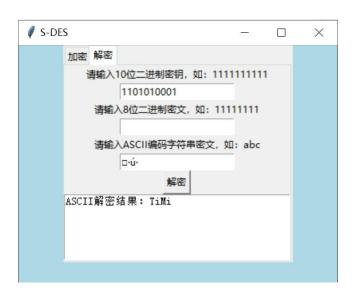
考虑到向实用性扩展,加密算法的数据输入可以是 ASII 编码字符串(分组为 1 Byte),对应地输出也可以是 ASCII 字符串(很可能是乱码)。本组成功实现了该扩展功能,具体方法如下:将 ASCII 字符串转化为二进制字符串,并以 1 Byte 为一组对该二进制字符串进行循环加密,得到加密后的二进制字符串密文。随后将二进制字符串密文重新转化为 ASCII 字符串输出。解密同理。

输入部分:加密选项卡输入 10-bit 的密钥和 ASCII 编码明文;

解密选项卡输入加密选项卡输入 10-bit 的密钥和 ASCII 编码密文。

输出结果:加密选项卡输入密钥和 ASCII 明文后点击加密,文本框显示加密后的 ASCII 密文;解密选项卡输入密钥和 ASCII 密文后点击解密,文本框显示解密后的 ASCII 明文。





由上两图可见,加密前的明文和解密后的明文保持一致,说明加解密过程无误。第3关测试完成。

综合第 1 关和第 3 关,本组的 GUI 实现了普通 8-bit 二进制字符串和 ASCII 编码字符串的同时加\解密,并可以同时显示加\解密结果。效果如下:





#### 第4关:暴力破解

本组编写了暴力破解程序,该程序会对一对或多对明密文对进行暴力破解,并统计每对明密文破解的时间,最后计算平均值。暴力破解的过程中,每一条破解过程中的密钥和密文都会被打印,在找到正确的密钥时会进一步打印尝试次数和破解时间。

下两张静态图展示了程序对 3 对使用相同密钥的明、密文对进行暴力破解输入完成的情形和破解完成后的结果。

请输入明密文对对数: 3

请输入第1对8-bit明文: 10100010 请输入第1对8-bit密文: 00101100 请输入第2对8-bit明文: 10110001 请输入第2对8-bit密文: 11000110 请输入第3对8-bit明文: 10001111 请输入第3对8-bit密文: 00111010

第1对明密文对找到密钥: 1001000110 尝试次数: 582,破解时间: 0.01810741424560547秒 第2对明密文对找到密钥: 0011010100 尝试次数: 212,破解时间: 0.006891727447509766秒 第3对明密文对找到密钥: 1001000110 尝试次数: 582,破解时间: 0.01683497428894043秒 3对明密文暴力破解找到密钥的平均用时为: 0.013944705327351889秒

完整破解视频见 Github 链接: https://github.com/jd223344/S-DES

第4关测试完成。

#### 第5关:封闭测试

根据第 4 关的结果,我们发现三对使用相同密钥 1001000110 的明密文对,在暴力破解时可能找到不同的密钥(如第二对明密文对找到的密钥)。因此,本组编写了相似的新暴力破解程序:对于一组明密文对通过暴力破解的方法找出所有可能的密钥 Key。

我们对第二组明密文对重新进行了暴力破解,结果如下:

请输入8-bit明文: 10110001 请输入8-bit密文: 11000110

找到密钥1:0011010100 累计尝试次数: 213, 累计破解时间: 0.003999948501586914 秒 找到密钥2:0111010100 累计尝试次数: 469, 累计破解时间: 0.008999109268188477 秒 找到密钥3:1001000110 累计尝试次数: 583, 累计破解时间: 0.011998891830444336 秒 找到密钥4:1101000110 累计尝试次数: 839, 累计破解时间: 0.017000675201416016 秒

对于该密文对,我们找到了 4 个可能的密钥,且密钥 3 就是关卡 4 中 3 对明密文对原来使用的密钥。

综合第 4 关和第 5 关分析可知,对于随机选择的一个明密文对,可能存在一个或多个密钥 Key。进一步扩展,对应明文空间任意给定的明文分组  $\underline{Pn}$ ,有可能会出现选择不同的密钥  $\underline{Ki}$  加密得到相同密文  $\underline{Cn}$  的情况: 只要这些密钥产生的子密钥  $\underline{k1}$  和  $\underline{k2}$  相同,就可以加密得到相同的密文。

第5关测试完成。