

# Q/HMAC

## 一汽海马汽车有限公司企业标准

Q/HMAC 103.266-244-2013

---

### UDS 诊断安全访问算法规范

2013-07-10 发布

2013-07-15 实施

---

一汽海马汽车有限公司 发布

## 目 次

前 言 .....	I
UDS 诊断安全访问算法规范 .....	1
1 范围 .....	1
2 规范性引用文件 .....	1
3 术语及定义 .....	1
4 安全访问算法 .....	1
4.1 对象 .....	1
4.2 参数 .....	2
4.3 控制器安全状态 .....	2
4.4 安全访问流程图 .....	2
4.5 种子的生成 .....	3
4.6 控制器密钥的解决办法 .....	3
4.7 安全等级 .....	3
4.8 常数数组定义规则 .....	3
5 安全访问运算法则 .....	4
5.1 函数 .....	4
5.2 输入参数 .....	4
5.3 输出参数 .....	5
5.4 示例 .....	5

## 前 言

标准按照GB/T 1.1-2009给出的规则，并结合本企业实际情况而起草。

本标准由一汽海马汽车有限公司研发本部提出并归口。

本标准主要起草单位：研发本部电气车身开发部

本标准主要起草人：何烈炎、庄丽兴、陈启达

本标准主要校对人：梁杰、游立伟、梁友琼、王岩、庄丽兴、周建国、陈日高、陈元清、李智、  
程翔、符传兴、、张国颖、张运成、王文、王崇弟、韩伟

本标准审核人：蔡刚强

本标准审批人：李文、蔡锋

本标准所代替标准的历次版本发布情况为：

—首次发布。

# UDS 诊断安全访问算法规范

## 1 范围

本标准规定了UDS诊断的安全访问算法规范。

本标准适用于UDS诊断要用到安全访问的所有诊断服务。

## 2 规范性引用文件

下列文件对于本文件的应用是必不可少的。凡是注日期的引用文件，仅注日期的版本适用于本文件。凡是不注日期的引用文件，其最新版本（包括所有的修改单）适用于本文件。

ISO 14229 统一诊断服务（UDS）

ISO 15031-5 排放相关的诊断服务

Q/HMAC 103.266-243-2013 UDS诊断DID规范

## 3 术语及定义

ISO 14229 、ISO 15031-5 界定的术语和定义适用于本文件。

### 3.1

#### 安全访问

服务端对某些可能会影响到自身安全性的诊断操作设置密码保护，客户端只有计算出满足服务端要求的密钥并得到服务端的认可后，才可请求服务端执行这些受保护的诊断操作。客户端计算出密钥发送给服务端，并得到服务端响应的过程即是安全访问。

### 3.2

#### 符号缩写的含义

CAN	控制器局域网
UDS	统一诊断服务
DID	数据标识符

## 4 安全访问算法

安全访问服务须应用于控制器的诊断服务，以确保控制器数据流及诊断控制的安全。

### 4.1 对象

使用安全访问服务的对象定义如下：

客户端：下线电控设备，售后诊断测试设备和其它诊断测试工具；

服务端：控制器。

## 4.2 参数

安全访问服务的参数定义如下：

种子：用于计算密钥的数值；

密钥：用于通过安全访问的数值。

种子和密钥的字节长度都是 4 个字节。

## 4.3 控制器安全状态

控制器安全状态定义如下：

锁定状态：控制器不支持需要通过安全访问后才能执行的诊断服务；

解锁状态：控制器支持需要通过安全访问后才能执行的诊断服务。

## 4.4 安全访问流程图

安全访问流程如下：

客户端请求“种子”；

服务端回复“种子”；

客户端发送“密钥”；

服务端回复密钥确认的结果（如果密钥正确，服务端将处于解锁状态）。

根据服务端不同的安全状态，安全访问流程会有所不同，下图表示的是服务端在锁定状态和解锁状态下的安全访问流程：

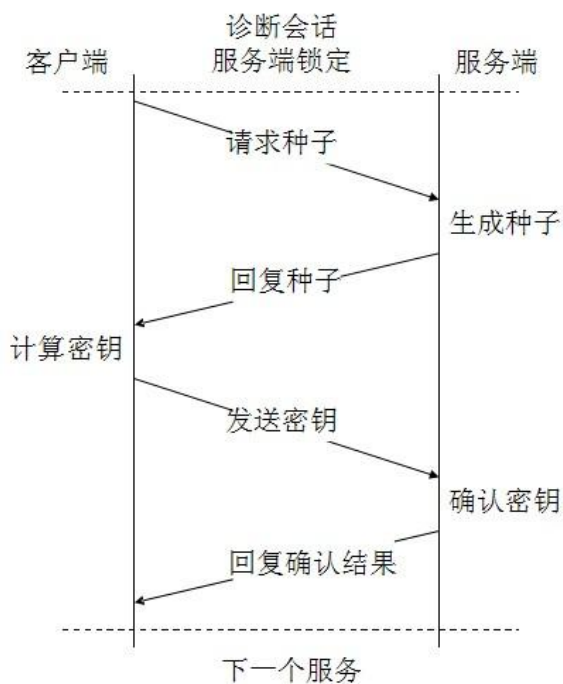


图 1 服务端处于锁定状态时的安全访问流程图

注：如果服务端回复的密钥确认结果为密钥无效，客户端若要通过安全访问，需要重新走一遍上图的流程。

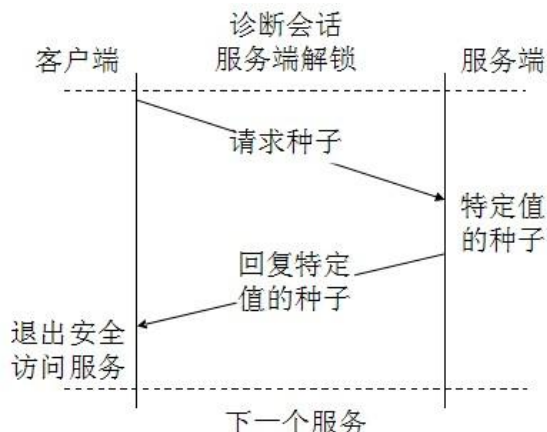


图2 服务端处于解锁状态时的安全访问流程图

注：在解锁状态，服务端回复的种子是“00 00 00 00”。

#### 4.5 种子的生成

种子的生成函数由供应商自定义。

建议按以下方式生成种子：

利用控制器的运行时间作为参数输入，通过随机函数生成种子。

注：种子“00 00 00 00”用于指示控制器处于解锁状态。

#### 4.6 控制器密钥的解决办法

对于控制器的密钥，有两种解决办法：针对不同的种子，控制器可预先在内部存储对应的密钥，或通过密钥算法获取密钥。

建议控制器在生成种子后，通过密钥算法获取密钥。

#### 4.7 安全等级

不同的诊断服务可能会对安全访问有不同的等级要求，以下定义安全访问不同安全等级的应用策略：

- 在不同的安全等级中，使用同样的运算法则；
- 在不同的安全等级中，使用不同的常数数组；
- 常数数组在下一节定义。

注：在密钥算法函数中，会用到常数数组，它被定义为密钥算法函数的输入参数“SA\_constant\_n”（见5.2节）。

#### 4.8 常数数组定义规则

常数数组是计算安全访问密钥的基本参数，其用法在5.2节中具体定义。

(1) 对于只有一个等级的安全访问，或多等级安全访问的第一等级，其常数数组的定义规则如下：

常数数组的数值取自于控制器序列号的后四个字节（这要求控制器必须支持读取序列号的诊断服务指令“22 F1 8C”）（DID F18C的定义见《Q/HMAC XXX.XXX-XXX-XXXX UDS诊断DID规范》）；

- 当控制器序列号的后四个字节被用作常数数组时，该四个字节的取值会被当作为十六进制格式的；
- 常数数组的取值是从后到前，即数组的最后一个数值与控制器序列号的最后一个字节对应；
- 如果控制器序列号的长度小于四个字节，在常数数组的前边补充 0x00 以确保常数数组的长度为四个字节。

示例：

如果控制器的序列号是 11 22 ... 33 44 55 66，那么常数数组是 [0x33 0x44 0x55 0x66]。

如果控制器的序列号是 11 22 33，那么常数数组是 [0x00 0x11 0x22 0x33]。

(2) 对于多安全访问等级的控制器，常数数组的定义规则如下：

$\text{Constant}[0]_n = \text{Constant}[0]_{n-1} \text{ ROR } 3$

$\text{Constant}[1]_n = \text{Constant}[1]_{n-1} \text{ ROR } 3$

$\text{Constant}[2]_n = \text{Constant}[2]_{n-1} \text{ ROR } 3$

$\text{Constant}[3]_n = \text{Constant}[3]_{n-1} \text{ ROR } 3$

注：n 是安全等级编号；

ROR 3 指的是循环右移 3 个比特位，如下图：

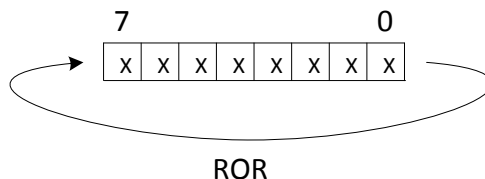


图 3 ROR3 示意图

示例：

如果安全访问第一等级的常数数组是 [ 0x33, 0x44, 0x55, 0x66 ]，那么第二等级的常数数组是 [ 0x66, 0x88, 0xAA, 0xCC ]，第三等级的常数数组是 [ 0xCC, 0x11, 0x55, 0x99 ]。

## 5 安全访问运算法则

### 5.1 函数

以下是用 C 语言编写的运算函数，定义了如何计算密钥：

```
void encipher(unsigned int num_rounds, uint32_t v[2], uint32_t const k[4])
{
    unsigned int i;
    uint32_t v0=v[0], v1=v[1], sum=0, delta=0x9E3779B9;
    for (i=0; i < num_rounds; i++)
    {
        v0 += (((v1 << 4) ^ (v1 >> 5)) + v1) ^ (sum + k[sum & 3]);
        sum += delta;
        v1 += (((v0 << 4) ^ (v0 >> 5)) + v0) ^ (sum + k[(sum>>11) & 3]);
    }
    v[0]=v0; v[1]=v1;
}
```

注：供应商可不用 C 语言编程，但密钥运算方法必须与上述一致。

### 5.2 输入参数

5.1 节的函数的输入参数定义如下：

num\_rounds = 2;

v[0] = {seed0;seed1;seed2;seed3}; (seed0 as the MSB)

v[1] = {Not(seed0); Not(seed1); Not(seed2); Not(seed3)};

k[0] = {00;00;00;SA\_constant\_0};

k[1] = {00;00;00;SA\_constant\_1};

```
k[2] = { 00;00;00;SA_constant_2};
```

```
k[3] = { 00;00;00;SA_constant_3 };
```

注：参数“SA constant n”指的是constant[n]的取值。constant[n]与安全访问等级相关，具体定义见4.8节中的描述。

示例:

如果 seed0 = 0x11, seed1 = 0x22, seed2 = 0x33, seed3 = 0x44

那么  $v[0] = 0x11223344$

```
v[1] = 0xEEDDCBB
```

如果 SA\_constant\_0 = 0x11, SA\_constant\_1 = 0x22, SA\_constant\_2 = 0x33, SA\_constant\_3 = 0x44

那么  $k[0] = 0x00000011$

```
k[1] = 0x00000022
```

```
k[2] = 0x00000033
```

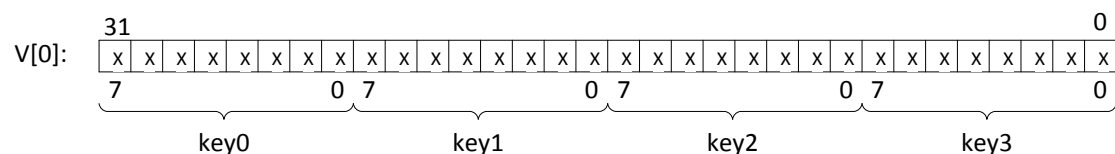
```
k[3] = 0x00000044
```

### 5.3 输出参数

按安全访问运算法则计算后，会得到一个新的v[0]和v[1]，v[0]的取值便是用于安全访问的密钥，密钥的取值如下图所示：

图 4 密钥取值示意图

示例:



如果  $v[0] = 0x11223344$

那么 `key0 = 0x11`

Key1 = 0x22

Key2 = 0x33

Key3 = 0x44

## 5.4 示例

示例 1:

当 SA\_constant\_0 = 0x11

SA\_constant\_1 = 0x22

SA\_constant\_2 = 0x33

SA constant 3 = 0x44

如果 `seed0 = 0x11`

Seed1 = 0x22

```
seed2 = 0x33
```

```
seed3 = 0x44
```

那么 `key0 = 0xC3`

Key1 = 0x13

Key2 = 0xBD

Key3 = 0x44

示例 2:

当 SA\_constant\_0 = 0x33



SA\_constant\_1 = 0x5A

SA\_constant\_2 = 0xB7

SA\_constant\_3 = 0x98

如果 seed0 = 0x11

Seed1 = 0x22

seed2 = 0x33

seed3 = 0x44

那么 key0 = 0xC3

Key1 = 0x13

Key2 = 0x69

Key3 = 0xAA

---