

中华人民共和国国家标准

GB/T ××××—××××

射频识别协议-

第 1 类第 2 代 UHF RFID 860 兆赫-960 兆赫通讯协议

EPCTM Radio-Frequency Identity Protocols

Class-1 Generation-2 UHF RFID

Protocol for Communications at 860 MHz – 960 MHz

(征求意见稿)

(本稿完成日期: 2004. 12)

××××-××-××发布

××××-××-××实施

国家质量监督检验检疫总局 发布

目 次

前言	错误！未定义书签。
引言	错误！未定义书签。
1. 范围	1
2. 符合性	1
2.1 符合声明	1
2.2 一般符合要求	1
2.2.1 询问机	1
2.2.2 标签	1
2.3 命令结构和可扩展性	2
2.3.1 强制命令	2
2.3.2 任选命令	2
2.3.3 专利命令	2
2.3.4 定制命令	2
3. 参考引用文件	错误！未定义书签。
4. 术语和定义	3
4.1 附加术语和定义	3
5. 符号、缩写术语和注解	5
5.1 符号	5
5.2 缩写术语	6
5.3 注解	7
6. 协议要求	7
6.1 协议概述	7
6.1.1 物理层	7
6.1.2 标签识别层	7
6.2 协议参数	8
6.2.1 发信号-物理访问和媒体访问控制(MAC)参数	8
6.2.2 逻辑-操作程序参数	11
6.3 操作程序描述	13
6.3.1 发信号	13
6.3.1.1 操作频率	13
6.3.1.2 询问机对标签(R=>T)通信	14
6.3.1.2.1 询问机频率准确性	14
6.3.1.2.2 调制	14
6.3.1.2.3 数据编码	14
6.3.1.2.4 数据速率	14
6.3.1.2.5 R=>T 射频包络	15
6.3.1.2.6 询问机上电波形	16

6.3.1.2.7 询问机断电波形	16
6.3.1.2.8 R=>T 前同步码和帧同步	17
6.3.1.2.9 跳频频谱扩展波形	18
6.3.1.2.10 跳频扩展频谱多路化	18
6.3.1.2.11 传输规范	19
6.3.1.3 标签对询问机(T=>R)通信	21
6.3.1.3.1 调制	21
6.3.1.3.2 数据编码	21
6.3.1.3.2.1 FM0 基带	21
6.3.1.3.2.2 FM0 前同步码	22
6.3.1.3.2.3 Miller-调制副载波	23
6.3.1.3.2.4 Miller 副载波前同步码	25
6.3.1.3.3 数据速率	25
6.3.1.3.4 标签上电定时	26
6.3.1.3.5 最小操作电场强度和反向散射强度	26
6.3.1.4 传输顺序	26
6.3.1.5 连接定时	26
6.3.2 标签选择、盘存和访问	28
6.3.2.1 标签存储器	28
6.3.2.1.1 灭活口令	30
6.3.2.1.2 访问口令	30
6.3.2.1.3 CRC-16	30
6.3.2.1.4 协议-控制(PC)位	30
6.3.2.1.5 EPC	31
6.3.2.2 通话和已盘标记	31
6.3.2.3 选定标记	33
6.3.2.4 标签状态和槽计数器	34
6.3.2.4.1 就绪状态	34
6.3.2.4.2 仲裁状态	34
6.3.2.4.3 应答状态	35
6.3.2.4.4 确认状态	35
6.3.2.4.5 开放状态	35
6.3.2.4.6 保护状态	35
6.3.2.4.7 灭活状态	35
6.3.2.4.8 槽计数器	35
6.3.2.5 标签随机或伪随机数据发生器	36
6.3.2.6 管理标签群	36
6.3.2.7 选择标签群	38
6.3.2.8 盘存标签群	38
6.3.2.9 访问各标签	40
6.3.2.10 询问机命令和标签应答	42
6.3.2.10.1 选择命令	44

6.3.2.10.1.1 Select 命令(强制命令).....	44
6.3.2.10.2 盘存命令	46
6.3.2.10.2.1 Query 命令(强制命令)	46
6.3.2.10.2.2 QueryAdjust 命令(强制命令).....	47
6.3.2.10.2.3 QueryRep 命令(强制命令).....	48
6.3.2.10.2.4 ACK 命令(强制命令).....	49
6.3.2.10.2.5 NAK 命令 (强制命令)	49
6.3.2.10.3 访问命令	50
6.3.2.10.3.1 Req_RN 命令 (强制命令)	50
6.3.2.10.3.2 Read 命令 (强制命令)	52
6.3.2.10.3.3 Write 命令 (强制命令)	52
6.3.2.10.3.4 Kill 命令 (强制命令)	54
6.3.2.10.3.5 Lock 命令 (强制命令)	57
6.3.2.10.3.6 Access 命令 (任选命令)	59
6.3.2.10.3.7 BlockWrite 命令 (任选命令)	60
6.3.2.10.3.8 BlockErase 命令 (任选命令)	62
7. 本规范知识产权	63
附录 A (规范型) 可扩充位向量 (EBV)	65
附录 B (规范型) 状态转换表	65
B.1 当前状态: 就绪	66
B.2 当前状态: 仲裁	67
B.3 当前状态: 应答	69
B.4 当前状态: 确认	70
B.5 当前状态: 开放	71
B.6 当前状态: 保护	73
B.7 当前状态: 灭活	75
附录 C (规范型) 命令应答表	76
C.1 命令应答: Power-up.....	76
C.2 命令应答: Query	76
C.3 命令应答: QueryRep.....	78
C.4 命令应答: QueryAdjust.....	78
C.5 命令应答: ACK.....	78
C.6 命令应答: NAK.....	79
C.7 命令应答: Req_RN	79
C.8 命令应答: Select	80
C.9 命令应答: Read	80
C.10 命令应答: Write	80
C.11 命令应答: Kill	81
C.12 命令应答: Lock	82
C.13 命令应答: Read	82
C.14 命令应答: BlockWrite.....	83
C.15 命令应答: BlockErase.....	83

C.16 命令应答：T2 超时	84
C.17 命令应答：无效命令	84
附录 D（资讯型）槽计数器（Q）选择算法举例	84
D.1 询问可以用以选择 Q 的算法举例	84
附录 E（资讯型）标签盘存和访问举例	86
E.1 标签盘存和访问举例	86
附录 F（资讯型）5 位和 16 位循环冗余码校验计算	87
F.1 CRC-5 编码/解码举例	87
F.2 CRC-16 编码/解码举例	87
附录 G（资讯型）密集询问机信道发信	89
G.1 密集询问机环境下的询问格标签发信	89
附录 H（资讯型）询问机对标签链路调制	92
H.1 基带波形、调制射频和检得波形	92
附录 I（资讯型）错误代码	93
I.1 标签错误代码及使用	93
附录 J（资讯型）槽计数器	94
J.1 槽计数操作	94
附录 K（资讯型）数据流交换举例	95
K.1 数据流交换概述	95
K.2 标签存储内容和锁定字段值	95
K.3 数据流交换和命令序列	96
附录 L（资讯型）版本历史	97

图索引

图 6.1-PIE 符号	14
图 6.2-询问机对标签射频包络.....	16
图 6.3-询问机上电和断电射频包络.....	16
图 6.4-R=>T 前同步码和帧同步	17
图 6.5- FHSS 询问机射频包络.....	18
图 6.6-多询问机环境传输信道.....	21
图 6.7-密集询问机环境下的传输规范.....	21
图 6.8- FM0 基本功能和发生器状态图.....	22
图 6.9-FM0 符号和序列.....	22
图 6.10-中止 FM0 传输.....	22
图 6.11- FM0T=>R 前同步码	23
图 6.12-Miller 基本功能和发生器状态图.....	24
图 6.13-副载波序列.....	24
图 6.14 中止副载波传输	25
图 6.15 副载波 T=>R 前同步码.....	25
图 6.16-连接定时	27
图 6.17 逻辑内存映象.....	29
图 6.18 通话图	33
图 6.20 询问机/标签操作和标签状态	36
图 6.19 标签状态图	37
图 6.21 一个标签应答	40
图 6.22 成功 Write 序列	54
图 6.23 灭活程序	56
图 6.24 Lock 有效负载和使用	58
图 6.25 访问程序	61
图 D.1 选择槽计数器参数 Q 算法举例	85
图 E.1 标签盘存和访问举例	86
图 F.1 CRC-5 电路举例	87
图 F.2 CRC-16 电路举例	88
图 G.1 多通道 CEPT 环境	90
图 G.2 CEPT 和 FCC 环境副载波频谱配置	91
图 H.1 询问机对标签调制	92
图 J.1 槽计数器状态图	94

表索引

表 6.1	询问机对标签(R=>T)通信	8
表 6.2	标签到询问机(T=>R)通讯	10
表 6.3	标签盘存和访问参数	12
表 6.4	碰撞管理参数	13
表 6.5	最佳询问机对标签 Tari 值	15
表 6.6	射频包络参数	15
表 6.7	询问机上电波形参数	16
表 6.8	询问机断电波形参数	17
表 6.9	FHSS 波形参数	19
表 6.10	跳频扩展频谱多路化	19
表 6.11	标签对询问机链路频率	25
表 6.12	标签对询问机数据速率	26
表 6.13	连接定时参数	27
表 6.14	CRC-16 先驱	30
表 6.15	标签标记和持续值	34
表 6.16	命令	42
表 6.17	CRC-5 定义。参见附录 F	43
表 6.18	select 命令	45
表 6.19	标签对动作参数的响应	45
表 6.20	Query 命令	46
表 6.21	标签应答 Query 命令	47
表 6.22	QueryAdjust 命令	48
表 6.23	标签应答 QueryAdjust 命令	48
表 6.24	QueryRep 命令	48
表 6.25	标签应答 QueryRep 命令	49
表 6.26	ACK 命令	49
表 6.27	标签应答 ACK 命令	49
表 6.28	NAK 命令	50
表 6.29	Req_RN 命令	51
表 6.30	标签对 Req_RN 命令的应答	51
表 6.31	Read 命令	52
表 6.32	标签应答成功 Read 命令	52
表 6.33	Write 命令	53
表 6.34	标签应答成功 Write 命令	54
表 6.35	Kill 命令	55
表 6.36	标签应答成功 Kill 命令	55
表 6.37	Lock 命令	58
表 6.38	标签应答 Lock 命令	58

表 6.39 Lock 动作一字段功能.....	59
表 6.40 Access 命令.....	60
表 6.41 标签应答 Access 命令.....	60
表 6.42 BlockWrite 命令	62
表 6.43 标签应答成功 BlockWrite 命令	62
表 6.44 BlockErase 命令	63
表 6.45 标签应答成功 BlockErase 命令.....	63
表 A.1 EB—8 字格式.....	65
表 B.1 就绪状态-转换表	66
表 B.2 仲裁状态-转换表	67
表 B.3 仲裁状态-转换表	69
表 B.4 确认状态-转换表	70
表 B.5 开放状态-转换表	71
表 B.6 保护状态-转换表	73
表 B.7 灭活状态-转换表	75
表 C.1 Power-up 命令应答表.....	76
表 C.2 Query1 命令应答表	76
表 C.3 QueryRep 命令应答表	78
表 C.4 QueryAdjust1 命令应答表.....	78
表 C.5 ACK 命令应答表.....	78
表 C.6 NAK 命令应答表.....	79
表 C.7 Req_RN 命令应答表	79
表 C.8 Select 命令应答表	80
表 C.9 Read 命令应答表	80
表 C.10 Write 命令应答表	81
表 C.11 Kill1 命令应答表	81
表 C.12 Lock 命令应答表	82
表 C.131 Read1 命令应答表	82
表 C.14 BlockWrite 命令应答表.....	83
表 C.15 BlockErase 命令应答表	83
表 C.16 T2 超时命令应答表	84
表 C.17 无效命令应答表	84
表 I.1 标签错误应答格式.....	93
表 I.2 标签错误代码.....	93
表 K.1 标签存储内容	95
表 K.2—锁定字段值	96
表 K.3 询问机命令和标签应答	96
表 L.1 版本历史	97

前　　言

本规范规定了在860兆赫-960兆赫的频率范围内操作的无源反向散射、询问机讲话优先(ITF)和射频识别(RFID)系统要求。系统由询问器即通常所说的读出器和标签组成。

通过在860兆赫-960兆赫的频率范围内调制射频信号，询问机将信息传输给标签。标签是无源的，这意味着他们是从询问机的射频波形接收所有操作能量。

询问机通过向标签发送连接波(CW)射频信号，接收从标签发来的信息。标签通过调制天线的反射系统作出响应，由此将信息信号反射散射至询问机。系统为ITF，这意味着标签只有在由询问机给予指示后才能用信息信号调制天线反射系数。

询问机和标签都无需同时通话，当然，通讯是半双工通讯，这意味着询问机讲而标签听，或相反。本规范主要规定了四类无线射频标识(RFID)的基本类(第1类)。基本类结构如下：

第1类：标识标签(规范型)：无源反射散射标签，至少具有以下特征：

电子产品代码(EPC)标识符

标签标识(TID)

永久禁止标签的“kill”功能

任选口令保护的存取控制

任选用户存储器

类别限制(规范型)

第2类、第3类、第4类或更高类别的标签不应与同一射频环境中的第1类标签冲突或降低它的性能。

更高类别的标签(资讯型)

以下介绍了如何对更高类别的标签特征进行描述：

第2类：功能性更高的标签：

扩展TID

扩展用户存储器

鉴定存取控制

将于第2类规范中定义的辅助特征(TBD)

第3类：半无源射频标签：

以下预期特征超过第2类标签的半无源射频标签：

整体动力

集成传感电路

第4类：有源射频标签：

以下预期特征超过第3类标签的有源射频标签：

标签到标签通讯

有源通讯

特别联网能力

第1类第2代UHF RFID 860兆赫-960兆赫通讯协议

1. 范围

本文件规定了以下内容：

询问机和标签间的物理相互作用(通讯线路的发信层)

操作程序和命令的询问机和标签

用于识别多标签环境下特殊标签的碰撞仲裁程序

2. 符合性

2.1 符合声明

除非EPCglobal公司或其指定代表书面证明，否则任何设备不应声称符合本规范。若要符合本规范，任何设备必须符合本规范规定的所有条款(注明任选的除外)和所有地方无线电规则。此外还需获得对该设备拥有知识产权的单位授予的证书。

2.2 一般符合要求

2.2.1 询问机

若要符合本规范，询问机应做到以下几点：

符合本规范要求

执行本规范规定的强制性命令

调制/传输和接收/解调与本规范定义的发信层一致的电子信号

符合所有地方无线电规则

若要符合本规范，询问机可以：

执行本规范定义的任选命令

执行符合本规范的专利命令、常规命令或专利命令和常规命令

若要符合本规范，询问机不应：

执行与本规范抵触的命令

要求使用任选命令、专利命令或定制命令以符合本规范的要求

2.2.2 标签

若要符合本规范，标签应做到以下几点：

符合本规范要求

执行本规范规定的强制性命令

只在接收到询问机发出的必要命令后才调制反射散射信号

符合所有地方无线电规则

若要符合本规范，标签可以：

执行本规范定义的任选命令

执行2.3.3和2.3.4定义的专利命令、常规命令或专利命令和常规命令

若要符合本规范，标签不应：

执行与本规范抵触的命令

要求使用任选命令、专利命令或定制命令以符合本规范的要求

调制除询问机命令之外的反向散射信号

2.3 命令结构和可扩展性

第6.3.2.10条规定了询问机和标签使用的操作码的结构以及未来扩展的可能性。各命令定义或标签为强制命令或任选命令。

2.3.1 强制命令

符合规范的标签和询问机应支持所有强制命令。

2.3.2 任选命令

符合规范的询问机可以支持也可以不支持任选命令。符合规范的标签可支持也可以不支持任选命令。如果询问机或标签执行任选命令，则应该以规定的方式执行。

2.3.3 专利命令

可以激活符合本规范的专利命令，但在这里不予以规定。所有专利命令均应能够被永久禁止。专利命令是专为制造用途设计的，不应该在现场配置的RFID系统中使用。

2.3.4 定制命令

可以按本规范激活定制命令，但此处不予规定。询问机应只在单化标签和在标签的TID存储器中读取(或事先已经了解)标签制造商标识后才发送定制命令。询问机应按照在TID识别出的标签制造商的规范使用定制命令。

3 规范性引用文件

下列文件中的条款通过本标准的引用而成为本标准的条款。凡是注日期的引用文件，其随后所有的修改单(不包括勘误的内容)或修订版均不适用于本标准，然而，鼓励根据本标准达成协议的各方研究是否可使用这些文件的最新版本。凡是不注日期的引用文件，其最新版本适用于本标准。

EPCglobal™(2004): EPC™标签日期标准1.1版，修订本1.24

EPCglobal™(2004): RFID可用性要求0.9版(草案)

EPCglobal™(2004): 第 1 类第 2 代 UHF RFID 执行参考 0.1 版(草案)

欧洲电信标准协会(ETSI), EN 302 208: 电磁兼容性和无线电频谱(ERM)—2W 功率级在 865 兆赫-868 兆赫频率范围内操作的射频识别设备, 第 1 部分-技术特征和试验方法

欧洲电信标准协会(ETSI), EN 302 208: 电磁兼容性和无线电频谱(ERM)-2 W 功率级在 865 兆赫-868 兆赫频率范围内操作的射频识别设备, 第 2 部分-R&TTE 指令第 3.2 款调和 EN

ISO/IEC 指令, 第 2 部分: 国际标准结构和制图规则

ISO/IEC 3309: 信息技术-系统间电信和信息交换-高级数据自动传输装置控制(HDLC)程序-帧结构

ISO/IEC 15961: 信息技术、自动识别和数据捕获-项管理射频识别 (RFID)—数据协议: 应用界面

ISO/IEC 15962: 信息技术、自动识别和数据捕获-项管理射频识别(RFID)—数据协议: 数据编码规则和逻辑存储功能

ISO/IEC 18000-1: 信息技术-项管理射频识别(RFID)—第 1 部分: 参考体系结构和标准化参数的定义

ISO/IEC 18000-6: 信息技术、自动识别和数据捕获-项管理射频识别(RFID)—第 6 部分: 860-960 兆赫大气干扰通讯参数

ISO/IEC 19762: 信息技术 AIDC 技术-协调词汇-第 3 部分: 射频识别(RFID)

美国联邦法规(CFR), 第 47 题, 第 I 章, 第 15 部分: 射频设备, 美国联邦通讯委员会

4. 术语和定义

本规范定义的主要术语和定义参见 ISO/IEC 19762。

4.1 附加术语和定义

以下为取代所有参考引用文件术语和定义的本文件专用术语和定义:

4.1.1 大气干扰

包括物理层、碰撞仲裁算法、命令和响应结构以及数据编码法在内的询问机与标志之间的全部通讯连接装置。

4.1.2 命令集

用于考察和修改标签的一套命令

4.1.3 连接波

在一般情况下为既定频率的正弦曲线, 但更为常见的情况是适于启动无源射频标签的询问机波形, 振幅和/或足够数量的相位调制被标签解释为所传输的数据。

4.1.4 加密

询问机隐藏传输给标签的信息的方法。若要加密数据或口令, 询问机首先要向标签请求一个随机数字, 然后用这个数字执行数据或口令的 bit-wise EXOP, 并将加密 (也称为加密电文)的字符串传送给标签。标签采用原来的随机数字执行收到的加密字符串的 bit-wide EXOP, 将数据或口令解密。

4.1.5 密集询问机环境

同时传送信号的询问机的数量相对于信道数量来说较大(例如, 在 50 个信道中操作的 50 个询问机)的操作环境(参见以下定义)。

4.1.6 扩展温度范围

-40°C -- +65°C(参见标称温度范围)

4.1.7 全双工通讯

一次向两个方向传送数据的通讯渠道。参见半双工通讯。

4.1.8 半双工通讯

一次向一个方向而不是两个方向传送数据的通讯渠道。参见全双工通讯。

4.1.9 已盘标记

表示某标签是否可以响应某询问机的标志。标签每四个通话的每一个通话保有一单独的已盘标记，每个标记都有对称的 A 值和 B 值。在每个给定的通话中，询问机一般将标签从 A 存到 B，然后再将标签从 B 编到 A(或相反)。

4.1.10 盘存周期

连续发出的 Query 命令之间的时间。

4.1.11 多询问机环境

同时传送信号的询问机的数量相对于信道数量来说比较适中(例如，在 50 个信道中操作的 10 个询问机)的操作环境。

4.1.12 标称温度范围

-25°C -- +40°C (参见扩展温度范围)

4.1.13 操作环境

询问机射频传输减弱 90 分贝的区域。在自由空间中，操作环境是以询问机为中心，半径大约为 1000 米的球形区域。在建筑物或其它封闭环境中，操作环境的大小和形状取决于诸如材料特性和建筑物形状等因素，可能在某个特定方向小于 1000 米或在其它方向大于 1000 米。

4.1.14 操作程序

操作程序统称为询问机用以识别和修改标签的功能和命令(也称为标签识别层)。

4.1.15 无源射频标签

其无线电收发两用机由射频场启动的标签。

4.1.16 永久锁定

锁定状态不能改变的存储位置(即存储位置永久锁定)即被称为永久锁定。

4.1.17 持久存储或持久标记

在标签电源短时损失期间维持其状态的存储值或标记值。

4.1.18 物理层

询问机对标志和标签对询问机发信时使用的数据编程和调制波形。

4.1.19 协议

统称为物理层和标签识别层规范。

4.1.20Q

询问机用以调节标签响应的可能性的参数。在盘存周期中将 Q-位随机(或伪随机)数载入其槽计数器的询问机命令标签。询问机也可命令该标签使其槽计数器减值。当槽计数器数值(槽)为零时，该标签做出回答。Q 为该范围内的整数，相当的标签响应可能性的范围是从 20=1 至 2-15=0.000031。

4.1.21 通话

盘存过程由一个询问机和相关的标签组成。询问机选择四个通话中的一个以及该通话内的盘存标记。询问机和相关的标签在一个通话内操作，操作时间为盘存周期的持续时间(参见上文)。对于各通话，标签维持相应的已盘标记。利用各个盘存过程的独立已盘标记，通话允许标签记住四个可能时间交错盘存过程中的各个可能时间交错盘存过程的盘存状态。

4.1.22 单询问机环境

在既定时间有一个询问机在发送信号的操作环境(参见上文)。

4.1.23 单化

在多标签环境中识别一个特定的标签。

4.1.24 槽

槽即标签可能响应的盘存周期内的某点。槽为标签的 slot counter 输出的数值。当槽为零时 (槽计数器中的数值), 标签做出回答。参见 “Q” (上文)。

4.1.25 分槽随机防撞

标签将随机数(或伪随机)数载入槽计数器, 根据询问机命令该槽计数器减值, 并当该槽计数器为零时对询问机做出回答的防撞算法。

4.1.26 标记识别层

统称为询问机用以识别和修改标签的功能和命令(也称为操作程序)。

4.1.27 Tari

询问机到标签发信时数值为 0 的基准时间间隔。“Tari”这个词来源于 ISO/IEC 18000-6 (A 部分)规范, 在该规范中, “Tari”为 A 型基准间隔的缩写。

5. 符号、缩写术语和注解

本规范所用的主要符号和缩写术语详见 ISO/IEC 19762 “信息技术 AIDC 技术-词汇表”。本文件专用的符号、缩写术语和注解如下:

5.1 符号

DR	除法比率
FT	频率公差
LF	链路频率 ($LF=1/T_{pri}$)
Mh	射频信号包络波纹 (过冲)
Mhh	FHSS 信号包络波纹 (过冲)
Ml	射频信号包络波纹 (下冲)
Mhl	FHSS 信号包络波纹 (下冲)
Ms	关闭时的射频信号电平
Mhs	跳跃期间的 FHSS 信号电平
Q	槽计数器参数
R=>T	询问机对标签
Rtcal	询问机对标签校准符号
T1	从询问机发送到标签响应的时间
T2	从标签响应到询问机发送的时间
T3	T1 后, 发送另一命令之前的询问机等待的时间
T4	询问机命令之间的最短时间
Tf 或 Tf, 10-98%	射频信号包络下降时间
Thf	FHSS 信号包络下降时间
Thr	FHSS 信号包络上升时间

Ths	FHSS 信号稳定时间
Tpri	连接脉冲重复间隔 (Tpri=1/LF)
Tr 或 Tr, 10-90%	射频信号包络上升时间
Ts	射频信号稳定时间
T=>R	标签对询问机
TRcal	标签对询问机校准符号
Xfp	浮点值
XXXX2	二进制记数法
XXXXh	十六进制计数法

5.2 缩写术语

AFI	应用族标识符
AM	调幅
ASK	振幅移动键控
CEPT	欧洲邮政和电信大会
Ciphertext	加密的信息
Plaintext	未被加密的信息
CRC	循环冗余校验
CW	连续波
dBch	涉及基准信道中的集成功率的分贝
DSB	双旁带
DSB-ASK	双旁带振幅移动键控
EPC	电子产品代码
ETSI	欧洲电信标准协会
FCC	联邦通讯委员会
FHSS	频率跳跃扩频
Handle	16 位标签鉴定数字
NSI	编号系统标识符
PIE	脉冲间隔编码
Pivot	R=>T 数据符号的平均长度: pivot=(0 长度+1 长度)/2
PSK	相移位键控
PR-ASK	反向振幅移位键控
RF	射频
RFID	射频识别
RFU	保留以供未来使用
RN16	16 位随机或伪随机数
RNG	随机或伪随机数发生器
ITF	询问机通话优先(读出器通话优先)
SSB	单边带
SSB-ASK	单边带振幅移位键控
TDM	时分多路传送(视具体情况)

TID	标签识别或标签标识符，视具体情况而定
Word	16 位

5.3 注解

本规范采用以下注释规则：

状态和标记均用粗体表示。例：**就绪**。

命令均用斜体表示。变量也用斜体表示。如果容易在命令和变量之间产生混淆，本规范将予以说明。例：**询问**。

命令参数下面加下划线。例指针。

对于逻辑否定，标签前加“~”，例：**标记**是肯定的，而 \sim **标记**就是否定的。

符号“R=>T”表示询问机向标签发出命令或传送信号(读出器对标签)。

符号“T=>R”表示标签向询问机发出命令或传送信号(标签对读出器)。

6. 协议要求

6.1 协议概述

6.1.1 物理层

询问机向一个或一个以上的标签发送信息，发送方式是采用脉冲间隔编码(PIE)格式的双旁带振幅移位键控(DSB-ASK)、单边带振幅移位键控(SSB-ASK)或反向振幅移位键控(PR-ASK)调制射频载波信号。标签通过相同的调制射频载波接收功率。

询问机通过发送未调制射频载波和倾听反向散射回答接收从标签发来的信息。标签通过反向散射调制射频载波的振幅和/或相位，传达信息。用于对询问机命令作出响应的编码格式或是FM0或是miller-modulate的副载波。询问和标签之间的通信线路为半双工，也就是不应要求标签在反向散射的同时解调询问机。标签不应利用全双工通信对强制命令或任选命令作出响应。

6.1.2 标签识别层

询问机利用三个基本操作管理标签：

6.1.2.1 选择：

选择标签群以供盘存和访问。可连续使用选定的命令根据用户标准选择特定的标签群。这个操作类似于从数据库中选择记录。

6.1.2.2 盘存：

即标签识别。询问机从发射四个通话中的其中一个通话的Query命令开始一个盘存周期。一个或一人以上的标签可以作出回答。询问机探测某个标签作出的回答，请求标签发出的PC、EPC和CRC-16。盘存由多个命令组成，每次盘存周期只在一个通话中进行。

6.1.2.3 访问:

即与标签通信(读取标签发出的信息或将信息发送给标签)。访问前必须要对标签进行识别。访问由多个命令构成,有些命令采用 R=>T 链路的以一次插入为基础的加密。

6.2 协议参数

6.2.1 发信号-物理访问和媒体访问控制(MAC)参数

表6.1和6.2列出了根据本规范R=>T和T=>R通信的参数。详细要求请参见所提及的子条款。对于那些不适用于本规范或本规范没有采用的参数,则用“N/A”表示,即“不适用”之意。

表 6.1-询问机对标签(R=>T)通信

出处	参数名称	描述	子条款
M1-询问机: 1	操作频率范围	按地方规定要求为860-960兆赫	6.3.1.1
M1-询问机: 1a	默认操作频率	由地方无线电规则和通讯时的射频环境决定	6.3.1.1
M1-询问机: 1b	操作信道(频谱扩展系统)	在FCC第15.247部分调节环境密集询问机操作情况下为50信道;允许选择其它通讯波道	6.3.1.2.10, 表6.10
M1-询问机: 1c	操作频率准确性	按规定	6.3.1.2.1
M1-询问机: 1d	跳频速度 (跳频[FHSS]系统)	依据地方规定	6.3.1.2.9
M1-询问机: 1e	跳频顺序 (跳频[FHSS]系统)	依据地方规定	6.3.1.2.9
M1-询问机: 2	占有信道带宽	依据地方规定	不适用
M1-询问机: 2a	最小接收机带宽	依据地方规定	不适用
M1-询问机: 3	询问机发送最大 EIRP	依据地方规定	不适用
M1-询问机: 4	询问机发送杂散发射	按规定;地方规定可以制定更加严格的发射标准标准。	6.3.1.2.11
M1-询问机: 4a	询问机发送杂散发射,频带内(发射频谱规范)	按规定;地方规定可以制定更加严格的发射标准标准。	6.3.1.2.11
M1-询问机: 4b	询问机发送杂散发射,频带外	按规定;地方规定可以制定更加严格的发射标准标准。	6.3.1.2.11
M1-询问机: 5	询问机发射频谱规范	按规定;地方规定可以制定更加严格的发射标准标准。	图 6.6, 图 6.7

M1-询问机: 6	定时	按规定	6.3.1.5, 图 6.16, 表 6.13
M1-询问机: 6a	发送到接收周转时间	MAX(RTcal,10Tpri) 额定	6.3.1.5, 图 6.16, 表 6.13
M1-询问机: 6b	接收到发送周转时间	最小 3Tpri; 当标签在回答 和确认状态下时最大为 20Tpri maximum ; 无其它 限制	6.3.1.5, 图 6.16, 表 6.13
M1-询问机: 6c	停留时间或询问机发送 加电斜坡	最大稳定时间为 1500 μs	6.3.1.2.6, 图 6.3, 表 6.7
M1-询问机: 6d	衰变时间或询问机发送 断电斜坡	最大为 500 μs	6.3.1.2.7 图 6.3, 表 6.8
M1-询问机: 7	调制	DSB-ASK、SSB-ASK、或 PR-ASK	6.3.1.2.2
M1-询问机: 7a	扩展顺序(直接顺序 [DSSS]系统)	不适用	不适用
M1-询问机: 7b	芯片速率(频谱扩展系 统)	不适用	不适用
M1-询问机: 7c	芯片速率的准确性(频谱 扩展系统)	不适用	不适用
M1-询问机: 7d	调制深度	90%额定	6.3.1.2.5, 图 6.2, 表 6.6
M1-询问机: 7e	工作循环	48% – 82.3% (波形最高时)	6.3.1.2.3, 图 6.1, 表 6.6
M1-询问机: 7f	FM 偏移	不适用	不适用
M1-询问机: 8	数据编码	PIE	6.3.1.2.3, 图 6.1
M1-询问机: 9	位速率	26.7 千位/秒 --128 千位/ 秒 (假设为等概率数据)	6.3.1.2.4
M1-询问机: 9a	位速度准确性	最小+/- 1%	6.3.1.2.4, 表 6.5
M1-询问机: 10	询问机发送调制准确性	按规定	6.3.1.2.4
M1-询问机: 11	前同步码	必备	6.3.1.2.8
M1-询问机: 11a	前同步码长度	按规定	6.3.1.2.8
M1-询问机: 11b	前同步码波形	按规定	图 6.4
M1-询问机: 11c	位同步序列	无	不适用
M1-询问机: 11d	帧同步序列	必备	6.3.1.2.8, 图 6.4
M1-询问机: 12	不规则性(频谱扩展系 统)	不适用	不适用
M1-询问机: 13	位传输顺序	MSB 优先发送。	6.3.1.4
M1-询问机: 14	唤醒过程	按规定	6.3.1.3.4
M1-询问机: 15	极化	视询问机而定; 本文件未 做规定	不适用

表 6.2 标签到询问机(T=>R)通讯

出处	参数名称	描述	子条款
M1-标签: 1	操作频率范围	860 – 960 兆赫, 包括界限值在内	6.3.1.1
M1-标签: 1a	默认操作频率	标签响应符合M1-询问机:1a的信号。	6.3.1.1
M1-标签: 1b	操作信道(频谱扩展系统)	标签响应符合M1-询问机:1b的信号。	6.3.1.2.10, 表 6.10
M1-标签: 1c	操作频率准确性	按规定	6.3.1.3.3 表 6.11
M1-标签: 1d	跳频速度 (跳频[FHSS]系统)	标签响应符合M1-询问机:1d的信号。	6.3.1.2.9
M1-标签: 1e	跳频顺序 (跳频[FHSS]系统)	标签响应符合 M1-询问机:1e 的信号。	6.3.1.2.9
M1-标签: 2	占有信道带宽	依据地方规定	不适用
M1-标签: 3	发送最大 EIRP	依据地方规定	不适用
M1-标签: 4	发送杂散发射	依据地方规定	不适用
M1-标签: 4a	发送杂散发射, 频带内(频谱扩展系统)	依据地方规定	不适用
M1-标签: 4b	发送杂散发射, 频带外	依据地方规定	不适用
M1-标签: 5	发送频谱掩模	依据地方规定	不适用
M1-标签: 6a	发送到接收周转时间	最小 3Tpri , 在回答和确认状态时最大为 20Tpri ; 无其它限制	6.3.1.5 图 6.16, 表 6.13
M1-标签: 6b	接收到发送周转时间	MAX(RTcal,10Tpri) 额定	6.3.1.5 图 6.16, 表 6.13
M1-标签: 6c	停留时间或询问机发送加电斜坡	上电后 1.5 毫秒接收命令	6.3.1.3.4
M1-标签: 6d	衰变时间或询问机发送断电斜坡	不适用	不适用
M1-标签: 7	调制	询问和/或相移键控调	6.3.1.3.1

		制(标签选择)	
M1-标签: 7a	扩展顺序(直接顺序[DSSS]系统)	不适用	不适用
M1-标签: 7b	芯片速率(频谱扩展系统)	不适用	不适用
M1-标签: 7c	芯片速率的准确性(频谱扩展系统)	不适用	不适用
M1-标签: 7d	关闭速率	视标签而定, 本文件没有规定	不适用
M1-标签: 7e	副载波频率	40 兆赫—640 兆赫	6.3.1.3.3 表 6.11
M1-标签: 7f	副载波频率准确性	按规定	表 6.11
M1-标签: 7g	副载波调制	Miller, 以数据速率	6.3.1.3.2.3, 图 6.13
M1-标签: 7h	工作循环	FM0: 50%额定 副载波: 50%额定	6.3.1.3.2.1, 6.3.1.3.2.3
M1-标签: 7I	FM 偏移	不适用	不适用
M1-标签: 8	数据编码	带宽FM0或Miller调制副载波(询问机选择)	6.3.1.3.2
M1-标签: 9	位速率	FM0: 40 千位/秒 -- 640 千位/秒 调制副载波: 5 千位/秒 -- 320 千位/秒	6.3.1.3.3 表 6.11
M1-标签: 9a	位速度准确性	与副载波频率的准确性相同; 参见 M1-标签: 7f	6.3.1.3.3, 表 6.11, 表 6.12
M1-标签: 10	标签发送调制准确性(跳频[FHSS]系统)	不适用	不适用
M1-标签: 11	前同步码	必备	6.3.1.3.2.2, 6.3.1.3.2.4
M1-标签: 11a	前同步码长度	按规定	图 6.11, 图 6.15
M1-标签: 11b	前同步码波形	按规定	图 6.11, 图 6.15
M1-标签: 11c	位同步序列	无	不适用
M1-标签: 11d	帧同步序列	无	不适用
M1-标签: 12	不规则性(频谱扩展系统)	不适用	不适用
M1-标签: 13	位传输顺序	MSB 优先传输	6.3.1.4
M1-标签: 14	保留	有意空白	不适用
M1-标签: 15	极化	视标签而定; 本文件没有规定	不适用
M1-标签: 16	最小标签接收带宽	视标签而定; 本文件没有规定	不适用

6.2.2 逻辑-操作程序参数

表6.3和6.4描述了询问机根据本规范选择、盘存和访问标签期间使用的参数。对于那些不适用于本规范或本规范没有采用的参数，则用“N/A”表示，即“不适用”之意。

表 6.3—标签盘存和访问参数

出处	参数名称	描述	子条款
M1-P: 1	优先讲话者	询问机	6.3
M1-P: 2	标签寻址能力	按规定	6.3.2.1
M1-P: 3	标签 EPC	包含在标签存储器内	6.3.2.1
M1-P: 3a	EPC 长度	按 EPC™ 标签数据标准第 1.1 版 第 1.24 修改版规定	不适用
M1-P: 3b	EPC 格式	按 EPC™ 标签数据标准第 1.1 版 第 1.24 修改版规定	不适用
M1-P: 4	读取大小	按 EPC™ 标签数据标准第 1.1 版 第 1.24 修改版规定	6.3.2.10.3.2 表 6.31
M1-P: 5	写入大小	16位的倍数	6.3.2.10.3.3, 表 6.33, 6.3.2.10.3.7, 表 6.42
M1-P: 6	读取处理时间	随 R=>T and T=>R 连接速度和所 读取的位数而变化	6.3.2.10.3.2
M1-P: 7	写入处理时间	Write 命令后(最多)20 毫秒	6.3.2.10.3.3, 6.3.2.10.3.7, 图 6.22

M1-P: 8	错误检测	询问机到标签: 选择命令: CRC-16 Query命令: CRC-5 其它盘存命令: 命令长度 访问命令: CRC-16 标签到询问机: PC, EPC: CRC-16 RN16: 无 或 CRC-16 (随命令而变化) 句柄: CRC-16 其它: CRC-16	6.3.2.10 及其下属条目
M1-P: 9	误差校正	无	不适用
M1-P: 10	存储容量	视标签而定, 可扩展(扩展大小没有限制, 且本文件没有规定)	不适用
M1-P: 11	命令结构和扩展性	按规定	表 6.16

表 6.4—碰撞管理参数

出处	参数名称	描述	子条款
M1-A: 1	类型(概率性或确定性)	概率性	6.3.2.6
M1-A: 2	线性	一次线性直至在询问机的射频场内达到 215 个标签; 超过 215 个, 对于拥有唯一 EPC 的标签为 $N \log N$	6.3.2.8
M1-A: 3	标签盘存能力	对于拥有唯一 EPC 的标签不受限制	6.3.2.8

6.3 操作程序描述

操作程序规定了对询问机讲话优先(ITS)、分时随机防撞和在 860-960 兆赫频率范围内操作的 RFID 系统操作的物理要求和逻辑要求。

6.3.1 发信号

可以将询问机与标签之间的信号接口视为分层网络通信系统的物理层。该信号接口规定频率、调制、数据编码、射频包络、数据速率和其它射频通信要求的参数。

6.3.1.1 操作频率

标签应能够在 860-960 兆赫的频率范围内接收从询问机发出的功率并能够与询问机通信。询问机对操作频率的选择须遵守地方规定, 并应视具体的射频环境而定。经认证可以在密集询问机环境下操作的询问机应能够按附录 G 描述进行通信。

6.3.1.2 询问机对标签(R=>T)通信

询问机利用 PIE 编码的 DSB-ASK、SSB-ASK 或 PR-ASK 调制射频载波，与一个或一个以上的标签通信。询问机在盘存周期期间应采用一个固定的调制形式和数据速率，“盘存周期”的定义参见第 6.3.2.8 条。询问机借助启动该盘存周期的前同步码设置数据速率。

图 6.1、6.2、6.3、6.4 和 6.5 中所示的高位值对应于所发射的 CW (即询问机将功率发送给标签)，而低位值则对应于减弱的 CW。

6.3.1.2.1 询问机频率准确性

经认证可以用于单询问机环境或多询问机环境的询问机的频率准确性应符合地方规定。经认证可以用于密集询问机环境的询问机的频率准确性应能够在-25°C 至+40°C 的标称温度范围内达到 ± 10 ppm，在-40°C 至+65°C 的标称温度范围内达到 ± 20 ppm，地方规定有更严格的频率准确性除外，在这种情况下该询问机的频率准确性应符合该地方规定。

6.3.1.2.2 调制

询问机应采用附录 H 详细规定的 DSB-ASK、SSB-ASK 或 PR-ASK 调制方式进行通信。标签应能够解调上述三种类型的调制。

6.3.1.2.3 数据编码

如图 6.1 所示，R=>T 链路应采用 PIE。Tari 为询问机对对标签发信的基准时间间隔，是数据至 0 的持续时间。高位值代表所发送的 CW，低位值代表减弱的 CW。所有参数的公差应为 $\pm 1\%$ 。PW 应按表 6.6 规定，并应与数据-0 和数据-1 的 PW 相同。询问机应在一个盘存周期期间采用一个固定的 PW 和 Tari。射频包络如图 6.2 所示。

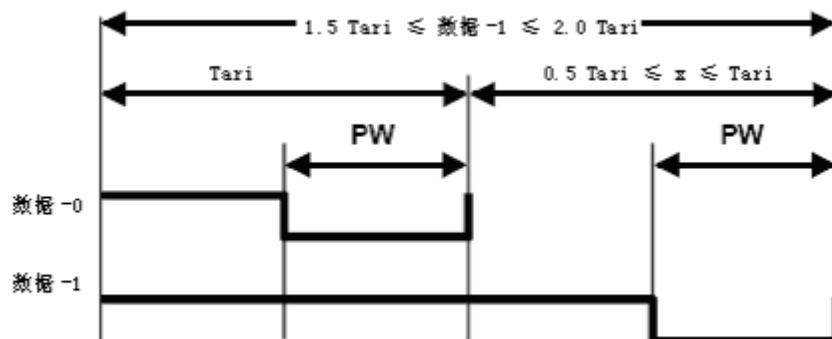


图 6.1-PIE 符号

6.3.1.2.4 数据速率

询问机应采用 6.25μs 至 25μs 的 Tari 值进行通信。应按照表 6.5 规定的最佳 Tari 值和图 6.1 所示的编码 $x=0.5Tari$ 和 $x=1.0Tari$ 对询问机的符合性进行评估。询问机应在一个盘存周期期间采用固定的数据-0 和数据-1 符号长度，可参见第 6.3.2.8 条“盘存周期”所述。应按照地方无线电规则选择 Tari 值。

表 6.5-最佳询问机对标签 Tari 值

Tari 值	Tari-值公差	频谱
6.25 μs	+/- 1%	DSB-ASK、 SSB-ASK 或 PR-ASK
12.5 μs	+/- 1%	
25 μs	+/- 1%	

6.3.1.2.5 R=>T 射频包络

R=>T 射频包络应符合图 6.2 和表 6.6 规定。电场强度 A 为射频包络的最大振幅。Tari 定义参见图 6.1。脉冲宽度是在脉冲 50% 时测定的。询问机在改变 R=>T 调制类型 (即不应在 DSB-ASK、SSB-ASK 或 PR-ASK 之间转换)之前, 应先中断其射频波形 (参见 6.3.1.2.7)。

表 6.6-射频包络参数

Tari	参数	符号	最小值	典型值	最大值	单位
6.25 μs 至 25 μs	调制深度	(A-B)/A	80	90	100	%
	射频包络波纹	Mh = Ml	0		0.05(A-B)	V/m
	射频包络上升时间	tf,10–90%	0		0.33Tari	μs
	射频包络下降时间	tf,10–90%	0		0.33Tari	μs
	射频脉冲宽度	PW	MAX (0.265Tari, 2)		0.525Tari	μs

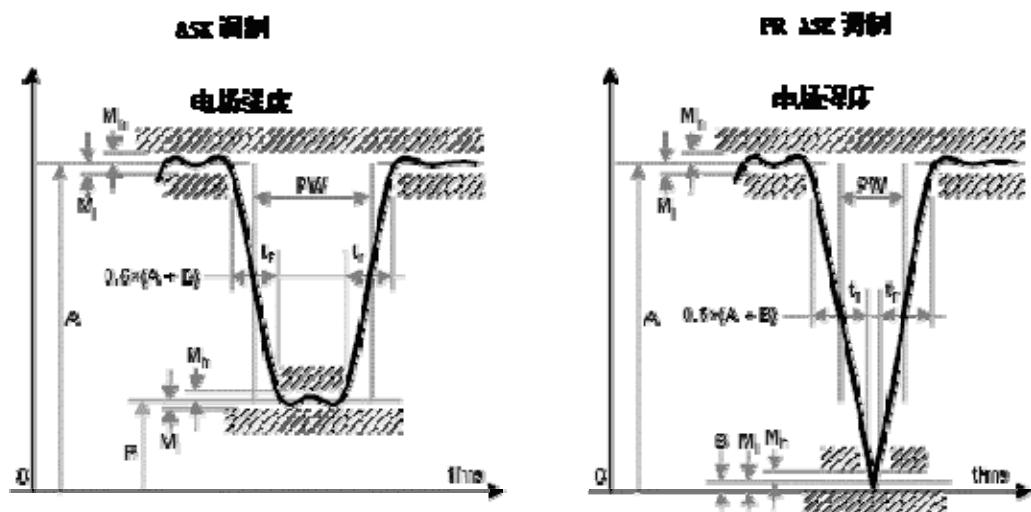


图 6.2-询问机对标签射频包络

6.3.1.2.6 询问机上电波形

询问机上电射频包络应符合图 6.3 和表 6.7 规定。若载波电平上升 10% 以上，则上电包络应单调上升直至波纹限制 M_h 。询问机不能在表 6.7 所示的最大稳定时间间隔结束之前(即在 T_s 之前)发送命令。

6.3.1.2.7 询问机断电波形

询问机断电射频包络应符合图 6.3 和表 6.8 规定。若载波电平下降 90% 以下，则断电包络应单调下降直至断电限制 M_s 。若电源已经关闭，则必须至少在 1 毫秒钟之后才能再次启动询问机电源。

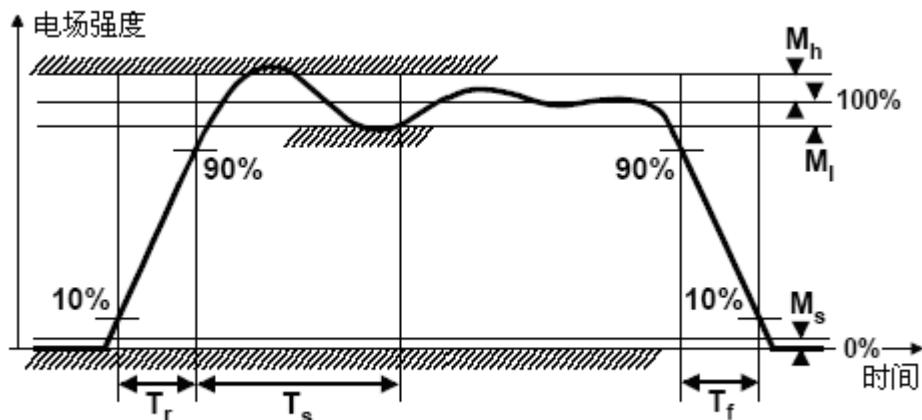


图 6.3-询问机上电和断电射频包络

表 6.7-询问机上电波形参数

参数	定义	最小值	典型值	最大值	单位
Tr	上升时间	1		500	μs
Ts	稳定时间			1500	μs
Ms	关闭时的信号电平			1	% 全标度
Ml	负脉冲信号			5	% 全标度
Mh	过冲			5	% 全标度

表 6.8-询问机断电波形参数

参数	定义	最小值	典型值	最大值	单位
Tf	下降时间	1		500	μs
Ms	关闭时的信号电平			1	%全标度
Ml	负脉冲信号			5	%全标度
Mh	过冲			5	%全标度

6.3.1.2.8 R=>T 前同步码和帧同步

询问机应以前同步码或帧同步开始所有 R=>T 发信，前同步码和帧同步参见图 6.4 所示。前同步码应先于 Query 命令(参见 6.3.2.10.2.1)，并表明盘存周期开始。其它发信则以帧同步开始。所有以 Tari 为单位的参数的公差均应为 +/-1%。PW 应按表 6.6 规定。射频包络应按图 6.2 所示。标签可以将数据-0 的长度与 RTcal 的长度进行比较以确认前同步码。

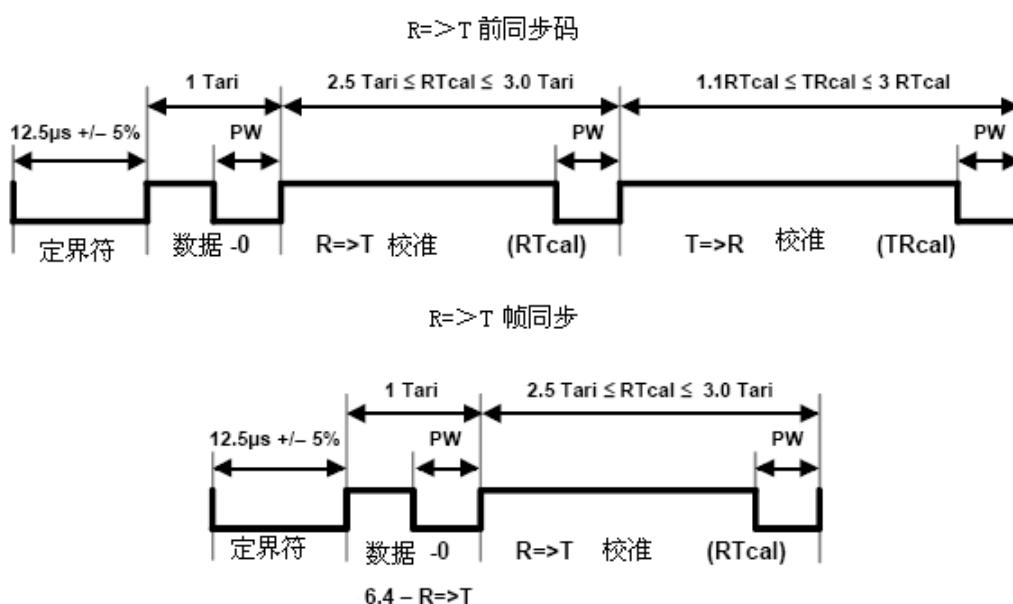


图 6.4-R=>T 前同步码和帧同步

前同步码应由固定长度的起始分界符、数据-0 符、 $R \Rightarrow T$ 校准(RTcal)符和 $T \Rightarrow R$ 校准(TRcal)符组成。

- RTcal: 询问机应设置 RTcal, RTcal 等于数据-0 符长度加数据-1 符长度($RTcal=0length+1length$)。标签应计算 RTcal 长度并计算 $pivot=RTcal/2$ 。标签应阐明后来的询问符比作为数据-0 的 pivot 短, 比作为数据-1 的 pivot 长。标签应说明比 4RTcal 长的符号为不良数据。在改变 RTcal 之前, 询问机应最少为 8 个 RTcal 传输 CW。
- TRcal: 询问机应分别利用启动盘存周期的 Query 命令的前同步码和有用负荷中 TRcal 和除法比率(DR)规定标签的反射散射链路频率(其 FM0 数据速率或其 Miller 副载波的频率)。等式(1)规定了反向射散射链路频率(LF)、TRcal 和 DR 之间的关系。标签应测定 TRcal 的长度, 计算 LF, 并将其 $T \Rightarrow R$ 链路速率调整为等于 LF(表 6.11 显示了 LF 值和公差)。询问机在盘存周期中采用的 TRcal 和 RTcal 应满足等式(2)的限制条件:

$$LF=DR$$

$$TRcal \quad (1)$$

$$1.1 \times RTcal \leq TRcal \leq 3 \times RTcal \quad (2)$$

帧同步等同于前同步码减 TRcal 符。在盘存周期期间, 询问机在帧同步中使用的 RTcal 长度应与其在启动该盘存周期的前同步码中使用的长度相同。

6.3.1.2.9 跳频频谱扩展波形

当询问机使用跳频频谱扩展(FHSS)发信时, 该询问机的射频包络应符合图 6.5 和表 6.9 规定。询问机不可在表 6.9 所示的最大稳定时间间隔结束之前(即在 Ths 之前)发出命令。跳频和在跳频期间最小射频关闭时间之间的最大时间应符合地方规定要求。

6.3.1.2.10 跳频扩展频谱多路化

经认证可用于单询问机环境的询问机应符合地方有关扩展频谱多路化的规定。经认证可用于多询问机环境或密集询问机环境的询问机, 按照 FCC 第 47 标题第 15 部分规定操作时应还要具备使其 $R \Rightarrow T$ 发信集中于宽度和中心频率如表 6.10 所示(附录 G 描述密集询问机多路化发信)的信道内。

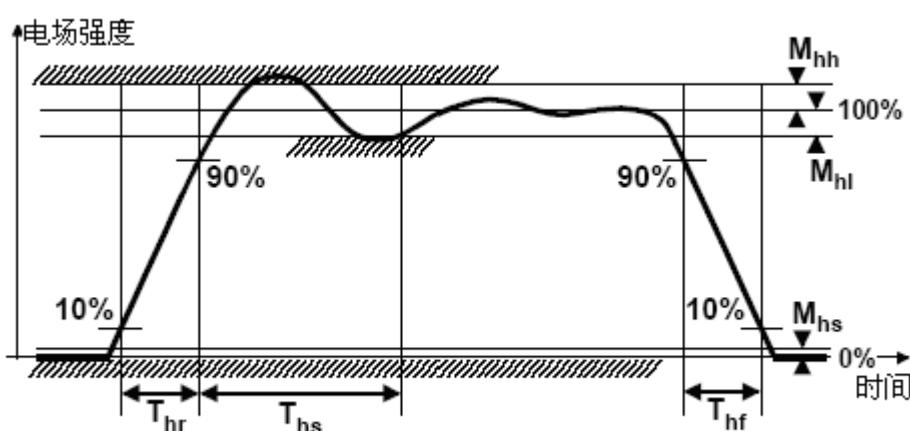


图 6.5- FHSS 询问机射频包络

表 6.9-FHSS 波形参数

参数	定义	最小值	典型值	最大值	单位
Thr	上升时间			500	μs
Ths	稳定时间			1500	μs
Thf	下降			500	μs
Mhs	跳频时的信号电平			1	%全标度
Mhl	负脉冲信号			5	%全标度
Mhh	过冲			5	%全标度

表 6.10-跳频扩展频谱多路化

命令标签反向散射形式	信道宽度	信道中心频率 fc	安全带
副载波	500 千赫	信道 1: 902.75 兆赫 信道 2: 903.25 兆赫 信道 50: 927.25 兆赫	下安全带: 902 兆赫-902.5 兆赫 上安全带: 927.5 兆赫-928 兆赫
FM0	以地方规定为依据		

6.3.1.2.11 传输规范

经认证可以按照本协议操作的询问机应符合当地有关信道外和频带外散射射频发射的规定。

经认证可以在多询问机环境下操作的询问机除应符合当地规定外还应符合以下多询问机传输规范：

多询问机传输规范：对于在信道R和其它S≠R信道传输的询问机，信道S的集成功率P(S)与信道R的集成功率的比率不应超过：

- | R-S | =1: $10\log_{10}(P(S)/P(R)) < -20 \text{dB}$
- | R-S | =2: $10\log_{10}(P(S)/P(R)) < -50 \text{dB}$
- | R-S | =3: $10\log_{10}(P(S)/P(R)) < -60 \text{dB}$
- | R-S | >3: $10\log_{10}(P(S)/P(R)) < -65 \text{dB}$

在上式中，P(S)表示规定信道中的集成功率。本规范图示见图 6.6，dBch 为涉及基准信道的集成功率的分贝。对于发送信道 R，允许两种例外，条件是：

- 这两种例外情况均超过-50分贝
- 这两种例外情况均超过地方规定要求

当信道 S 的集成功率超过本规范时为例外情况。超过本规范的各信道将被视为一个例外。

经认证可以在密集询问机环境下操作的询问机不仅要符合地方规定也要符合图 6.6 规定的传输规范。此外，使用附录 G 所述的密集询问机多路化发信时还应符合以下密集询问机传输规范。最后，与经认证可以在多询问机环境下操作的询问机不同，经认证可以在密集询问机环境下操作的询问机不允许任何超出本规范的例外情况。

密集询问机传输规范：对于集中于频率 f_c 的询问机传输，也集中于频率 f_c 的2.5/Tari带宽RBW、偏移频率 $f_0=2.5/Tari$ 和集中于 $(n \times f_0)+f_c$ (整数n)的2.5/Tari带宽SBW, SBW的集成功率 $P()$ 与RBW的集成功率的比率不应超过：

- $|n| = 1: 10\log_{10}(P(S_{BW})/P(R_{BW})) < -30 \text{ dB}$
- $|n| = 2: 10\log_{10}(P(S_{BW})/P(R_{BW})) < -60 \text{ dB}$
- $|n| > 2: 10\log_{10}(P(S_{BW})/P(R_{BW})) < -65 \text{ dB}$

在上式中， $P()$ 为2.5/Tari基准带宽的总集成功率。本规范图示见图 6.7, dBch 为涉及基准信道的集成功率的分贝。

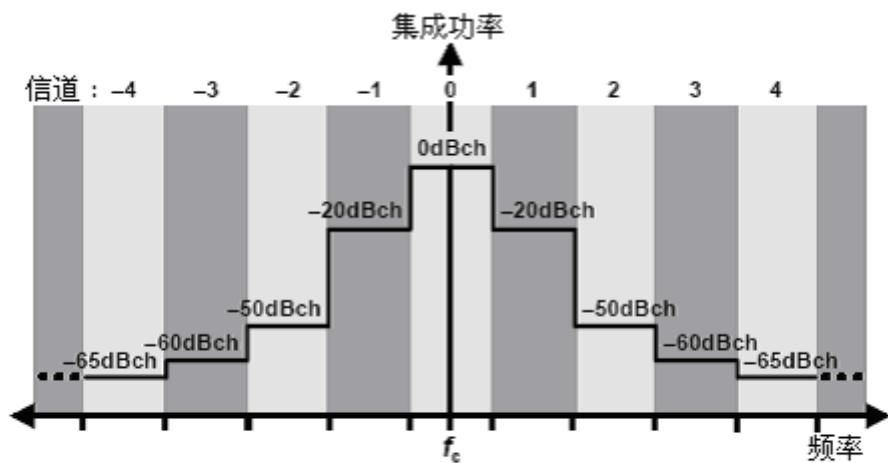
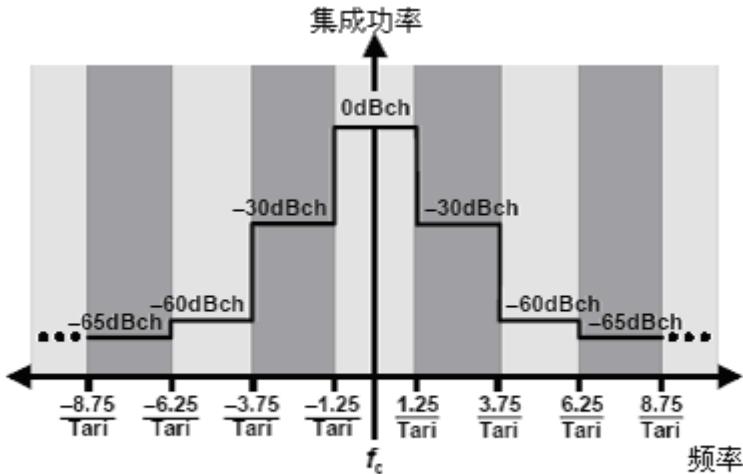


图 6.6-多询问机环境传输信道**图 6.7-密集询问机环境下的传输规范**

6.3.1.3 标签对询问机 ($T \Rightarrow R$) 通信

标签利用反向散射调制与询问机通信，在反向散射中，标签根据正在发送的数据在两种状态间切换天线的反射系数。

标签应利用在一个盘存周期期间的固定调制形式、数据编码和数据速率进行反向散射。标签选择调制形式，询问机借助启动该盘存周期的 Query 命令选择编码和数据速率。图 6.9、6.10、6.11、6.13、6.14 和 6.15 中的低值对应于 $T \Rightarrow R$ 前同步码前 CW 期间的天线反射状态(即标签吸收功率)，而高值则对应于标签在 $T \Rightarrow R$ 前同步码第一个高脉冲期间展示的天线反射状态(即标签反射功率)。

6.3.1.3.1 调制

标签反向散射应采用 ASK 和/或 PSK 调制。标签商选择调制形式。询问机应能够解调上述两种调制。

6.3.1.3.2 数据编码

标签应将反射散射的数据编为该数据速率的副载波 FM0 基带或 Miller 调制。询问机发出编码选择的命令。

6.3.1.3.2.1 FM0 基带

图 6.8 显示了生成 FM0(两相空间)编码的基本功能和状态图。FM0 在每个边界倒转基带相位，数据 -0 有一个附加的中间符号相位倒转。图 6.8 的状态图描绘了所发送的 FM0 基本功能的逻辑数据序列。S1-S4 状态标记表明四种可能 FM-编码符号，代表各 FM0 基本功能的两个相位。这些状态标签还表示键入状态后即传输的 FM0 波形。状态转换的标签表示被编码的数据序列的逻辑值。例如，从状态 S2 转换到状态 S3 是不允许的，因为由此产生的传输在符号边界上没有相转化。图 6.8 所示的状态图不暗示任何特殊执行。图 6.8- FM0 基本功能和状态图

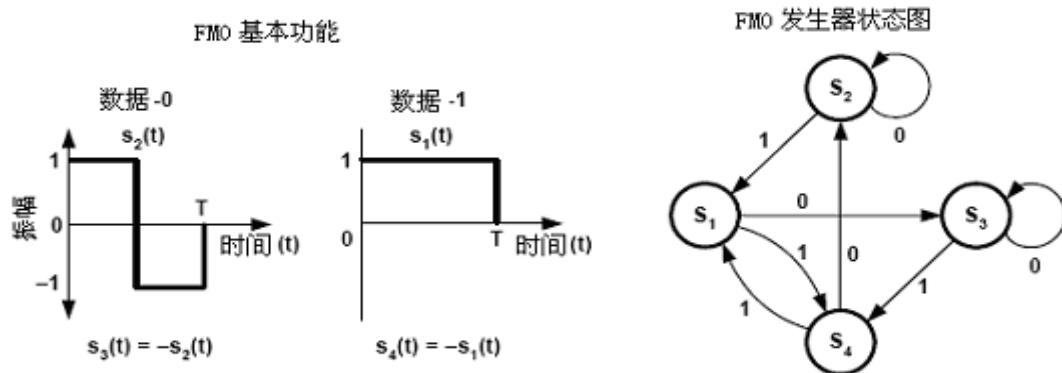


图 6.8- FMO 基本功能和发生器状态图

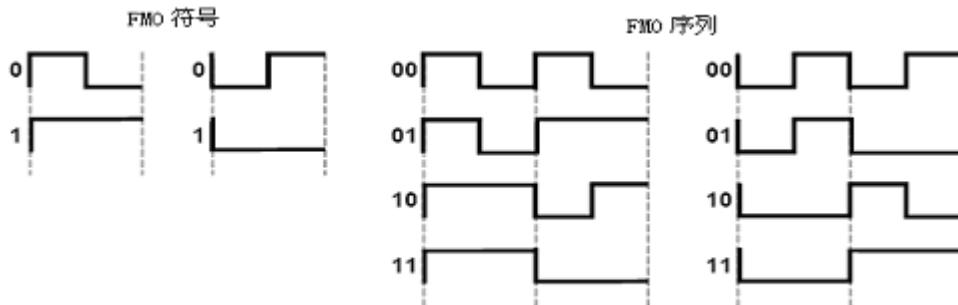


图 6.9-FMO 符号和序列

图 6.9 显示了所发生的基带 FMO 符号和序列。在调制器输出时测得的 00 或 11 序列的工作循环应最低为 45%，最高为 55%，标称值为 50%。FMO 编码有存储器，因此，图 6.9 中的 FMO 序列的选择取决于前一次传输。如图 6.10 所示，FMO 发信应始终在每次传输结束时以”dummy”数据-1 结尾。

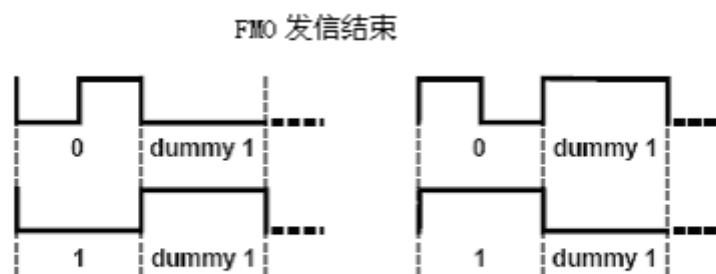


图 6.10-中止 FMO 传输

6.3.1.3.2.2 FMO 前同步码

$T=>R$ 发信应以图 6.11 所示的两个前同步码开始。至于选择哪个前同步码应以启动该盘存周期的 Query 命令规定的 TRext 位的数值为准。图 6.11 中所示的“v”表示 FMO 偏移(即应发生相转化但实际上没有)。

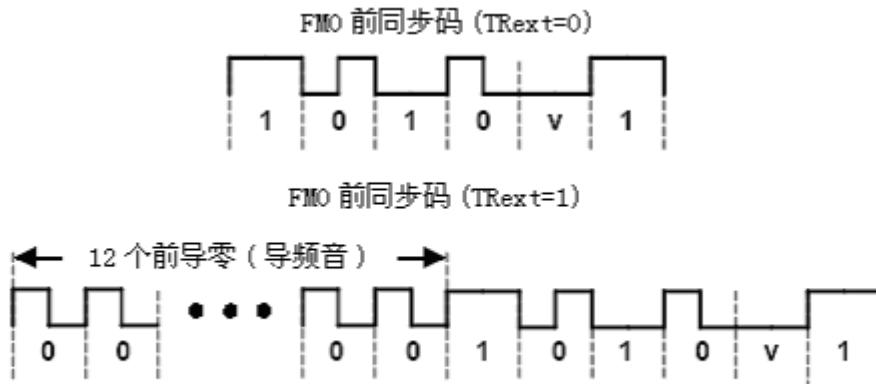


图 6.11- FMOT=>R 前同步码

6.3.1.3.2.3 Miller-调制副载波

图 6.12 显示了生成 Miller 编码的基本功能和状态图。基带 Miller 按顺序在两个数据-0 之间变换相位。基带 Miller 还在数据-1 符号的中间放置一个相转化。图 6.12 所示的状态图描绘了基带 Miller 基本功能的逻辑数据序列。S1-S4 状态标记表明四种可能 FM-编码符号，代表各 FMO 基本功能的两个相位。这些状态标签还表示键入状态后即传输的 FMO 波形。状态转换的标签表示被编码的数据序列的逻辑值。例如，从状态 S2 转换到状态 S3 是不允许的，因为由此产生的传输在数据 0 和数据-1 之间的符号边界上没有相转化。图 6.12 所示的状态图不暗示任何特殊执行。

图 6.13 显示了 Miller 调制副载波序列，Miller 序列每位应包含 2、4 或 8 个副载波周期，具体情况视启动该盘存周期的 Query 命令规定的 M 值而定(参见表 6.12)。在调制器输出时测得的 0 或 1 符的工作循环最低为 45%，最高为 55%，标称值为 50%。Miller 编码有存储器，因此，图 6.13 中的 Miller 序列的选择取决于前一次传输。如图 6.14 所示，Miller 发信应始终在每次传输结束时以”dummy”数据-1 结尾。

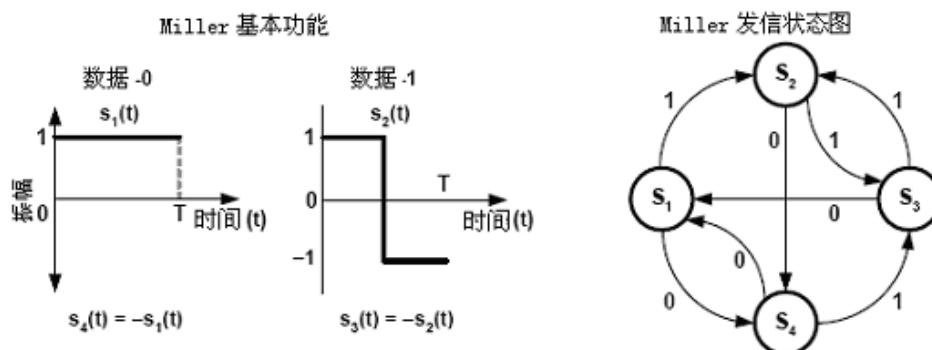


图 6.12-Miller 基本功能和发生器状态图

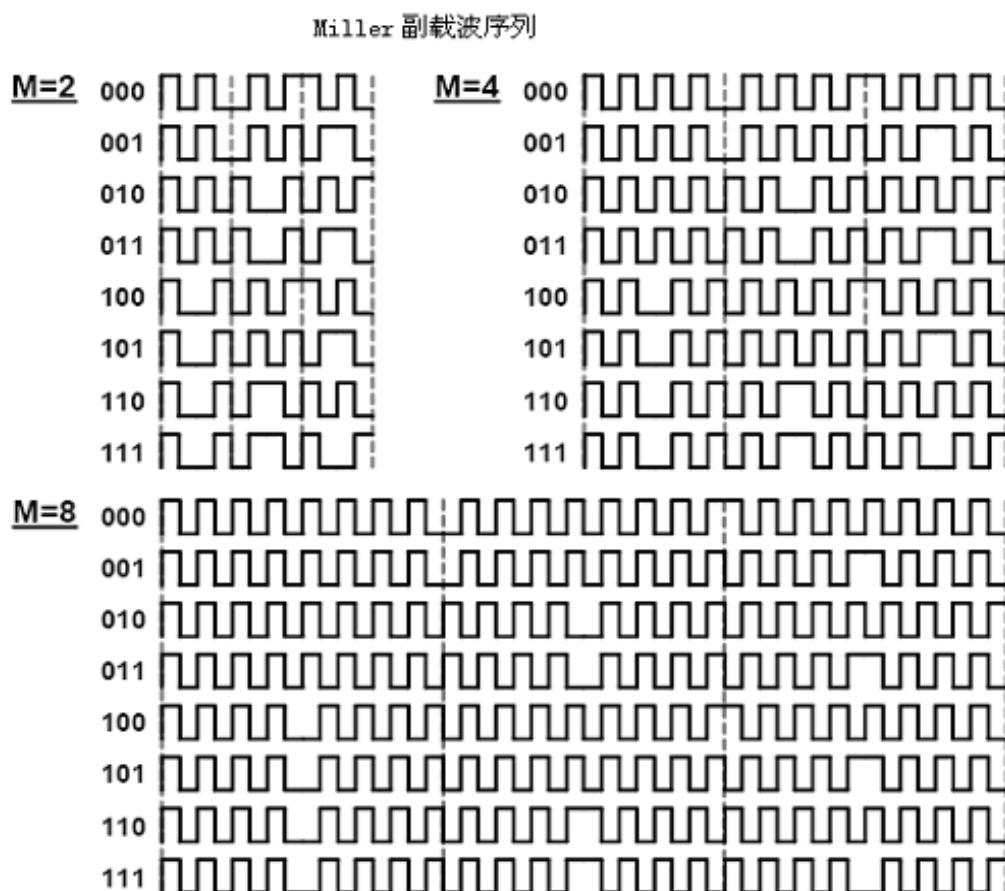


图 6.13-副载波序列

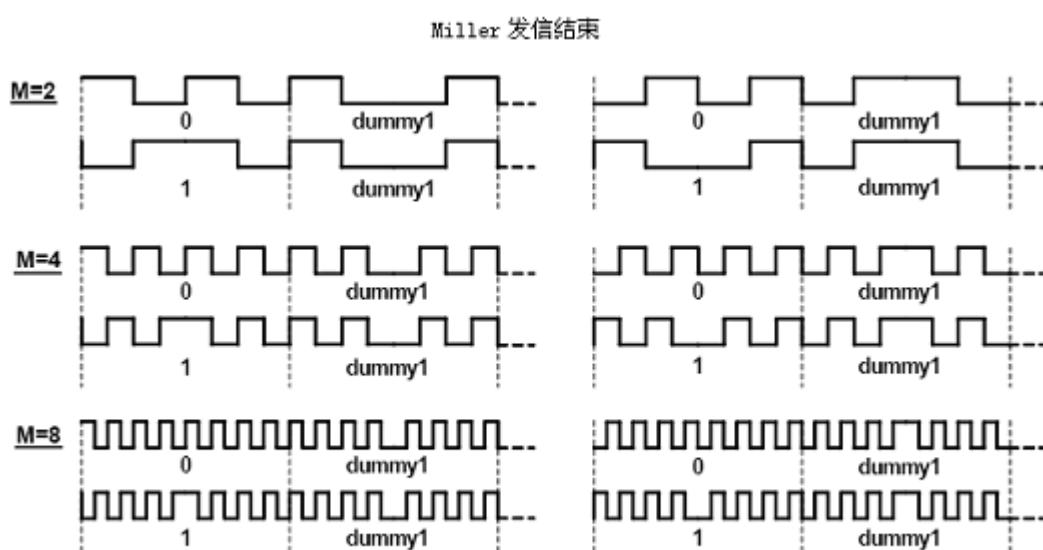
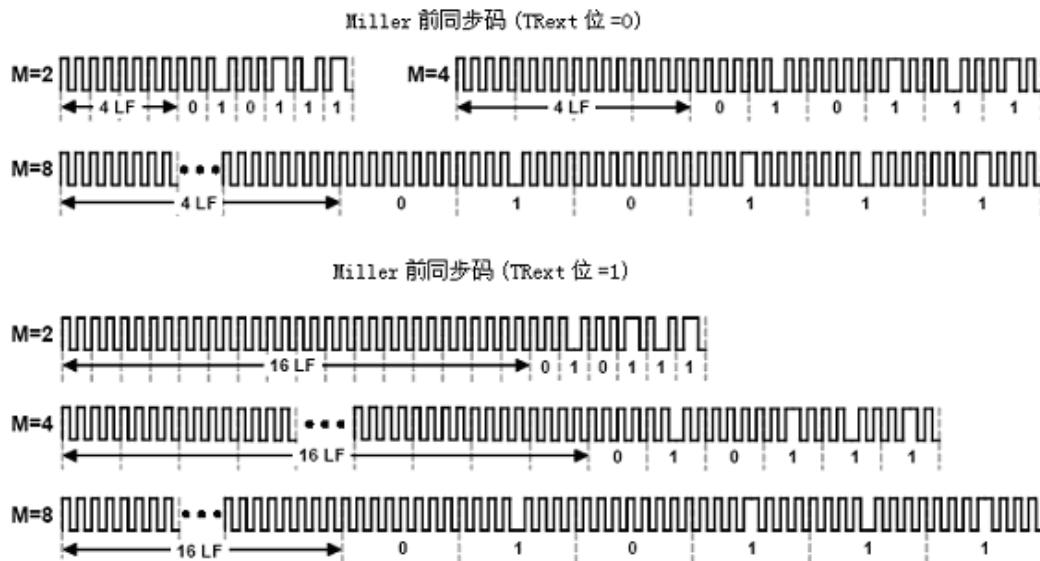


图 6.14 中止副载波传输**6.3.1.3.2.4 Miller 副载波前同步码**

$T \Rightarrow R$ 发信应以图 6.15 所示的两个前同步码开始。至于选择哪个前同步码应以启动该盘存周期的 Query 命令规定的 TRext 位的数值为准。

**图 6.15 副载波 $T \Rightarrow R$ 前同步码****6.3.1.3.3 数据速率**

标签应支持表 6.5 规定的 $R \Rightarrow T$, 表 6.11 规定的 $T \Rightarrow R$ 链路频率和公差以及表 6.12 规定的 $T \Rightarrow R$ 数据速率。表 6.11 所示的频率变化要求包括标签响应询问机命令期间的频移和智囊

频移。启动盘存周期的 Query 命令规定表 6.11 中的 DR 和表 6.12 中的 M; 先于 Query 命令的前同步码规定 TRcal。运用等式(1)计算 LF。这四个参数结合在一起确定该盘存周期的反向散射频率、调制类型(FM0 或 Miller)和 $T \Rightarrow R$ 速率(参见 6.3.1.2.8)。

表 6.11 标签对询问机链路频率

DR: 除法比率	TRcal1 (μs+/-1%)	LF: 链路频率(千赫)	频率公差 FT (标称温度)	频率公差 FT (延长温度)	反向散射期间的频移
64/3	33.3	640	+ / - 15%	+ / - 15%	+ / - 2.5%
	33.3 < TRcal < 66.7	320 < LF < 640	+ / - 22%	+ / - 22%	+ / - 2.5%
	66.7	320	+ / - 10%	+ / - 15%	+ / - 2.5%
	66.7 < TRcal < 83.3	256 < LF < 320	+ / - 12%	+ / - 15%	+ / - 2.5%
	83.3	256	+ / - 10%	+ / - 10%	+ / - 2.5%
	83.3 < TRcal ≤ 133.3	160 ≤ LF < 256	+ / - 10%	+ / - 12%	+ / - 2.5%
	133.3 < TRcal ≤ 200	107 ≤ LF < 160	+ / - 7%	+ / - 7%	+ / - 2.5%
	200 < TRcal ≤ 225	95 ≤ LF < 107	+ / - 5%	+ / - 5%	+ / - 2.5%
8	17.2 ≤ TRcal < 25	320 < LF ≤ 465	+ / - 19%	+ / - 19%	+ / - 2.5%
	25	320	+ / - 10%	+ / - 15%	+ / - 2.5%
	25 < TRcal < 31.25	256 < LF < 320	+ / - 12%	+ / - 15%	+ / - 2.5%
	31.25	256	+ / - 10%	+ / - 10%	+ / - 2.5%
	31.25 < TRcal < 50	160 < LF < 256	+ / - 10%	+ / - 10%	+ / - 2.5%
	50	160	+ / - 7%	+ / - 7%	+ / - 2.5%
	50 < TRcal ≤ 75	107 ≤ LF < 160	+ / - 7%	+ / - 7%	+ / - 2.5%
	75 < TRcal ≤ 200	40 ≤ LF < 107	+ / - 4%	+ / - 4%	+ / - 2.5%

注1：允许两个不同的TRcal值(带有两个不同的DR值)规定相同的LF，以便于灵活规定Tari和RTcal。

表 6.12 标签对询问机数据速率

M: 每个符号的副载波周期数	调制类型	数据速率(千位/秒)
1	FM0 基带	LF
2	Miller 载波	LF/2
4	Miller 载波	LF/4
8	Miller 载波	LF/8

6.3.1.3.4 标签上电定时

询问机激励的标签应能够在不超过表 6.7 规定的最大稳定时间间隔期间(即在 Ts 或 Ths 期间)接收或按照询问机发出的命令操作。

6.3.1.3.5 最小操作电场强度和反向散射强度

对于经认证符合本协议, 按照地方规定在制造商规定条件下操作并安装于一个或一个以上的制造商选定材料上的标签, 标签制造商应规定以下内容:

1. 自由空间、无干扰灵敏度
2. 最小相对反向散射调制功率(ASK调制)或更改目标等效反射面或类似物(相调制)

6.3.1.4 传输顺序

所有R=>T和T=>R通信的传输命令应遵守以下协定:

- 在各信息内, 应首先传输最重要的字
- 在每个字内, 应首先传输最重要的位(MSB)

6.3.1.5 连接定时

图 6.16 描绘了 R=>T 和 T=>R 链路定时。该图(未按比例绘制)规定询问机与标签群之间的相互作用。表 6.13 显示了图 6.16 的定时要求, 同时第 6.3.2.10 条对该命令进行了描述。RTcal 的定义参见第 6.3.1.2.8, Tpri 为 T=>R 链路周期(Tpri=1/LF)。按 6.3.1.2.8 所述, 询问机应在盘存周期期间采用固定的 R=>T 链路速率, 在改变 R=>T 链路速率之前, 询问机应至少为 8 个 RTcal 传输 CW。

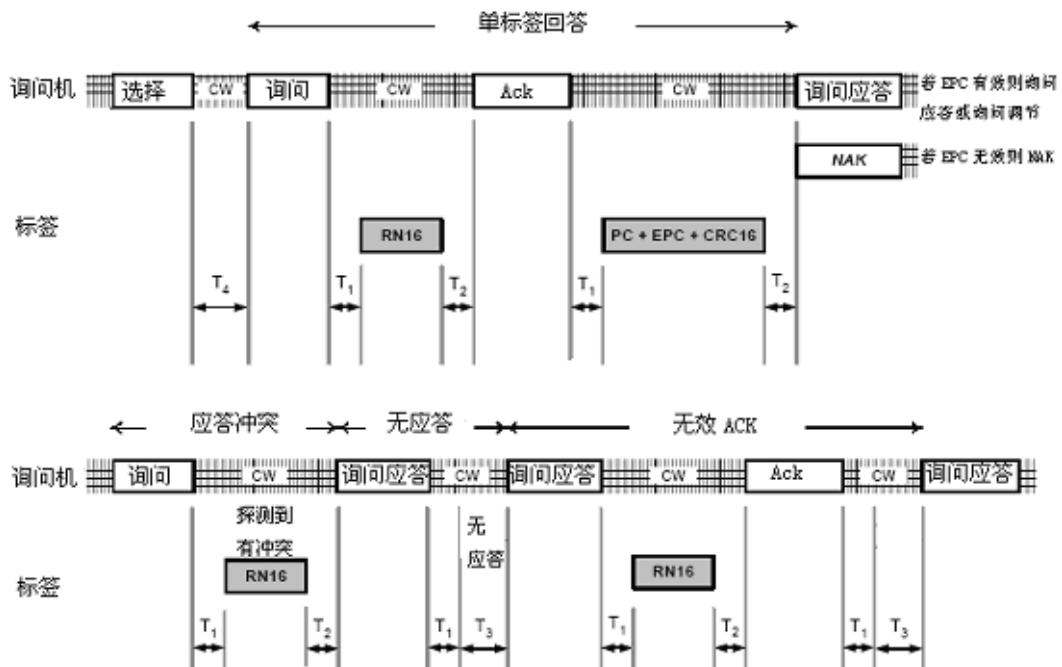


图 6.16-连接定时

表 6.13 连接定时参数

参数	最小值	典型值	最大值	描述
T1	MAX(RTcal, 10Tpri) × (1-FT)-2μs	MAX(RTcal, 10Tpri)	MAX(RTcal, 10Tpri) × (1-FT)+2μs	从询问机发射到标签应 答的时间(尤其是从询问 机发射的最后一位的最后上 升沿开始)

				升边到标签应答的第一上升边的时间), 于标签天线终端处测得
T2	3.0 T _{pri}		20.0 T _{pri}	标签解调询问机信号所需的时间, 于标签响应询问机发射第一下降的最后位最后下降边测得
T3	0.0 T _{pri}			发送另一个命令之前在T1后的确定询问机等待时间
T4	2.0RTcal			询问机命令之间的最小时间

注:

1. T_{pri}表示FMO符号的周期或单载波周期
2. T₂的最大值仅适用于在应答或确认状态下的标签(参见6.3.2.4.3或6.3.2.4.4)。对于处于T_{pri}, 若T₂结束(即到达其最大值):
 - 标签没有收到有效命令, 则该标签应转为仲裁状态(参见6.3.2.4.2)
 - 在接收有效命令期间, 该标签应执行该命令。
 - 在接收无效命令期间, 该标准应在确定该命令为无效命令后立即转为仲裁状态。
 在其它状态下, T₂的最大值不受限制。“无效命令”的定义参见6.3.2.10。
3. 询问机可以在间隔T₂前(即在标签应答期间)传输新命令。在这种情况下, 不要求作出应答的标签解调或根据新命令作出响应, 并可以加电复位。
4. FT为表6.11规定的频率公差。

6.3.2 标签选择、盘存和访问

标签选择、盘存和访问可以被视为分层网络通信系统的数据链路层的最低层。

6.3.2.1 标签存储器

应从逻辑上将标签存储器分为四个存储体, 每个存储体可以由一个或一个以上的存储器字组成。逻辑记忆图如图 6.17 所示。这四个存储体是:

- a) **保留内存** 保留内存应包含灭活口令和访问口令。灭活口令应存储在00_h至1F_n的存储地址内。访问口令应存储在20_h至3F_n的存储地址内。若标签不执行灭活和/或访问口令, 则该标签仍然起作用, 而无论标签是否已将永久锁定无法读取/写入的口令清零(参见6.3.2.10.3.5), 在保留内存中不需要有相应的存储位置。
- b) **EPC存储器** EPC存储器应包含在00_h至1F_n存储位置的CRC-16、在10_h至1F_n存储地址的协议-控制(PC)位和在20_h开始的EPC。如6.3.2.1.4所述, PC被划分成10_h至14F_n存储位置的EPC长度、15_h至17F_n存储位置的RFU位和在18_h至1F_n存储位置的编号系统识别(NSI), CRC-16、PC、EPC应优先存储MSB (EPC的MSB应存储在20_h的存储位置)。
- c) **TID存储器** TID存储器应包含00_h至07_n存储位置的8位ISO15963分配类识别(对于EPCglobal为11100010₂)、08_h至13_n存储位置的12位任务掩模设计识别(EPCglobal成员免费)和14_h至1F_n存储位

置的12位标签型号。标签可以在 $1F_n$ 以上的TID存储器中包含标签指定数据和提供商指定数据(例如，标签序号)。

- d) **用户存储器** 用户存储器允许存储用户指定数据。该存储器组织为用户定义。

所有存储体的逻辑寻址均从零(00h)开始。物理内存映象图为提供商指定。访问存储的命令有选择该存储体的 MemBank 参数和规定使用附录 A 描述的 EBV 格式选择该存储体内特定存储位置的地址参数。若标签反向散射存储内容，则该反向散射应落在词界上(截断应答的情况除外-参见 6.3.2.10.1.1)。

MemBank 的定义如下：

- 002 保留内存
- 012 EPC 存储器
- 102 TID 存储器
- 112 用户存储器

在一个逻辑存储体中的操作不应访问另一存储体内的存储位置。

6.3.2.9 详细说明的存储器写入涉及将16位的字从询问机转移到标签。**Write**命令一次写16位(即一个字)，用连接加密在R=>T传输期间隐藏该数据。任选**BlockWrite**命令一次写入一个或一个以上的16位字，不连接加密。任选**BlockErase**命令一次擦去一个或一个以上的16位字。无论是**Write**、**BlockWrite**还是**BlockErase**命令都不应改变标签的已被灭活的状态，无论该命令是否规定存储地址(无论是否有效)。

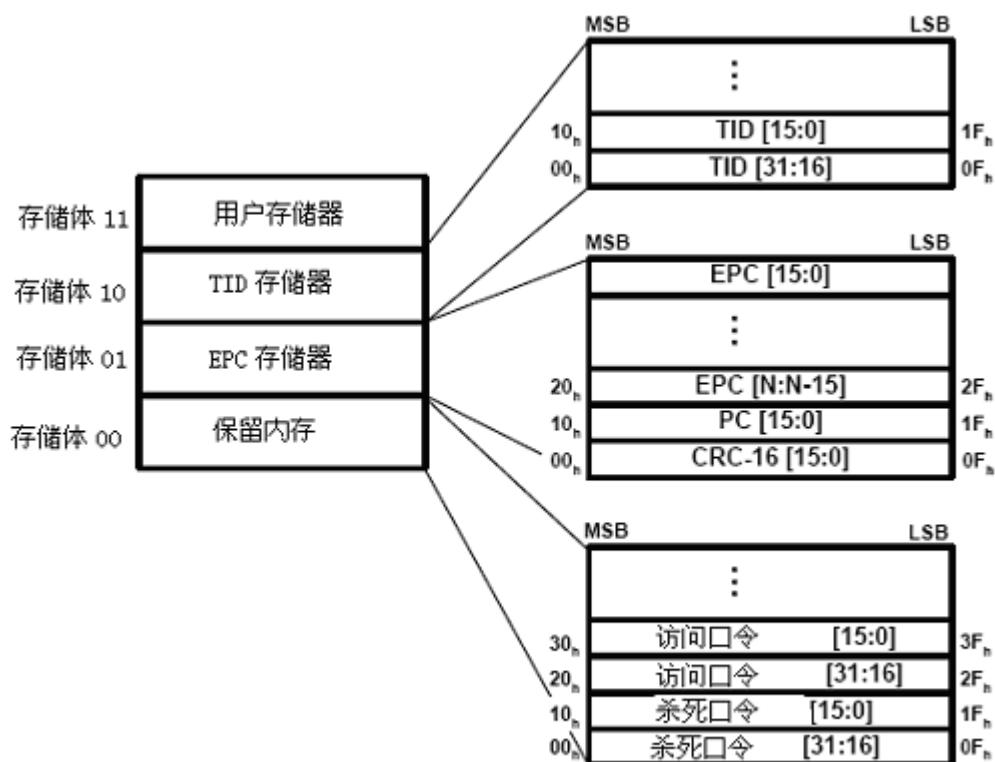


图 6.17 逻辑内存映象

询问机可以锁定、永久锁定、不锁定或永久不锁定存储器，以便阻止或允许更改(视具体情况而定)。关于存储器锁定和不锁定的详细描述请参见 6.3.2.9 和 6.3.2.10.3.5。灭活口令和访问口令可以单独锁定，EPC、TID 和用户存储器也是如此。如果灭活口令和/或访问口令锁定，可以不能以写入或读取的方式显现(但仍然可为 Kill 和 Access 命令所用)，而不象其它存储体一样，始终可以被读取而无论是否其处于锁定状态。

6.3.2.1.1 灭活口令

灭活口令为存储在保留内存 00h 至 1Fn 的 32 位数值，MSB 优先。默认(未编程)值应为零。询问机应一次性使用标签的灭活口令灭活标签，使其保持沉默。如果标签的灭活口令为零，则标签不应执行灭活操作。不执行灭活口令的标签仍然可以起作用，尽管其零值化的灭活口令被永久读锁定和写锁定。

6.3.2.1.2 访问口令

访问口令为存储在保留内存 20h 至 3Fn 的 32 位数值，MSB 优先。默认(未编程)值应为零。访问口令非零的标签应要求询问机在转为保护状态之前发出该口令。不执行访问口令的标签仍然可以起作用，尽管其零值化的访问口令被永久读锁定和写锁定。

6.3.2.1.3 CRC-16

CRC-16 为询问机在保护某个特定的 R=>T 命令时所使用的和标签在保护某个特定的反向散射 T=>R 序列时使用的循环冗余码校验。为生成 CRC-16，询问机或标签应首先生成如表 6.14 所示的 CRC-16 先驱，然后取生成的先驱的二进制反码形成 CRC-16(参见附录 F)。

CRC-16 保护的序列为标签在盘存操作期间反向散射的 PC 位和 EPC。由于询问机可以发出将全部或部分 CRC-16 包括在 mask 中的 Select 命令，并可以发出 Read 命令以便使标签反向散射 CRC-16，因此 CRC-16 从逻辑上映射到 EPC 存储器中。上电后，标签应计算 EPC 存储位置 10h 上的 CRC-16，直至 EPC 的末端(不一定直至 EPC 存储器的末端，但必须直至 PC 中 length field 规定的 EPC 的末端-参见 6.3.2.1.4)，并将所计算的 CRC-16 映射到 EPC 存储器 00h 至 1Fn 中，MSB 优先。由于{PC+EPC}存储在 EPC 存储器词界上，因此应在词界计算该 CRC-16。标签应在如图 6.3 或图 6.5 所示的间隔 Ts 或 Ths(视具体情况而定)结束时完成此 CRC-16 计算和存储映象。标签不应再次计算 CRC-16 以便截断应答(参见 6.3.2.10.1.1)。

为便于信息检验，询问机或标签可以将 CRC-16 添加到所传输的信息上，并重新计算 CRC-16。若该信息仍然可靠，则其余项将是 1D0Fh(参见附录 F)。

表 6.14-CRC-16 先驱

CRC-16 先驱				
CRC 型	长度	多项式	预置	余项
ISO/IEC 13239	16 位	X16+X12+X5+1	FFFFh	1D0Fh

6.3.2.1.4 协议-控制(PC)位

PC 位包含标签在盘存操作期间以其 EPC 反向散射的物理层信息。EPC 存储器 10h 至 1Fn 存储地址存储有 16PC 位，PC 位值定义如下：

- 10_h — 14_n 位：标签反向散射的(PC+EPC)的长度，所有字为：
 - 00000_2 : 一个字(EPC 存储器 10_h — $1F_n$ 存储地址)
 - 00001_2 : 两个字(EPC 存储器 10_h — $2F_n$ 存储地址)
 - 00010_2 : 两个字(EPC 存储器 10_h — $3F_n$ 存储地址)
 - 11111_2 : 32 个字(EPC 存储器 10_h — $1FF_n$ 存储地址)
- 15_h — 17_h 位：RFU(第 1 类标签为 000_2)
- 18_h — $1F_h$ 位：默认值为 00000000_2 且可以包括如 ISO/IEC 15961 定义的 AFI 在内的计数系统识别(NSI)。NSI 的 MSB 存储在 18_h 的存储位置。

默认(未编程)PC 值应为 $0000h$ 。

截断应答期间，标签用 PC 位代替 00002 (参见 6.3.2.10.1.1)。

若询问机在存储器写入期间修改 EPC 长度，并希望标签继续反向散射所修改的 EPC，那么询问机必须要将新(PC+EPC)或修改后的(PC+EPC)写入标签 PC 的前五位。若询问机试图将不被该标签支持的(PC+EPC)长度写入该标签 PC 的头五位，则标签应反向散射错误代码(参见附录 I)。

上电时，标签应通过 PC 前五位指定的(PC+EPC)字数而不是整个 EPC 存储器长度计算 CRC-16(参见 6.3.2.1.3)。

6.3.2.1.5 EPC

EPC 为识别标签对象的电子产品码。EPC 存储在以 $20h$ 存储地址开始的 EPC 存储器内，MSB 优先。询问机可以发出选择命令，包括全部或部分规范的 EPC。询问机可以发出 ACK 命令，使标签反向散射其 PC、EPC 和 CRC-16(在特定情况下该标签可以截断应答-参见 6.3.2.10.1.1)。最后，询问机可以发出 Read 命令，读取整个或部分 EPC。

6.3.2.2 通话和已盘标记

询问机应支持且标签提供 4 个通话(即 S0、S1、S2 和 S3)。标签应在一个盘存周期期间参加一个且只参加一个通话。两个或两个以上的询问机可以利用通话独立盘存共用标签群。通话概念如图 6.18 所示。

标签应为每个通话维持独立的已盘标记。四个已盘标记的每个已盘标记有两个值，即 A 和 B。各盘存周期开始时，询问机选择盘存 A 或 B 标签，将其存入四个通话中的其中一个通话。参加某一通话的某盘存周期的标签不可使用或修改已盘标记从而改变通话。已盘标记为标签独立单独提供给既定通话的唯一来源，其它标签来源为各通话共享。

通话允许标签将某个独立的已盘标记与各读出器联系在一起。

单化标签后，询问机可以发出命令，使该标签为此次通话转换已盘标记(即 $A \rightarrow B$ 或 $B \rightarrow A$)。

以下举例说明了两个询问机如何利用通话和已盘标记独立交错盘存共用标签群：

- 打开询问机#1 电源，然后启动一个盘存周期，使通话 S2 中的标签从 A 单化为 B。
- 关闭电源
- 打开询问机#2 电源，然后
- 启动一个盘存周期，使通话 S3 中的标签从 B 单化为 A。
- 关闭电源

反复操作本过程直至询问机#1 将通话 S2 的所有标签均放入标签 B，然后，将通话 S2 的标签从 B 盘存为 A。同样，反复操作本过程直至询问机#2 将通话 S3 的所有标签放入 A，然后再将通话 S3 的标签从 A 盘存为 B。通过这种多级程序，各询问机可以独立地将所有标签盘存到它的字段中，无论其已盘标记是否处于初始状态。

标签的已盘标记持续时间应如表 6.15 所示。标签应采用以下规定的已盘标记打开电源：

- S0 已盘标记应设置为 A。
- S1 已盘标记应设置为 A 或 B，视其存储数值而定，如果以前设置的已盘标记比其持续时间要长，则标签应将其 S1 已盘标记设置为 A 打开电源。由于 S1 已盘标记不是自动刷新，因此可以从 B 回复到 A，即使在标签上电时也可以如此。
- S2 已盘标记应设置为 A 或 B，视其存储的数值而定，若标签断电时间超过其持续时间，则可以将 S2 已盘标记设置到 A，打开标签。
- S3 已盘标记应设置为 A 或 B，视其存储的数值而定，若标签断电时间超过其持续时间，则可以将 S3 已盘标记设置到 A，打开标签。

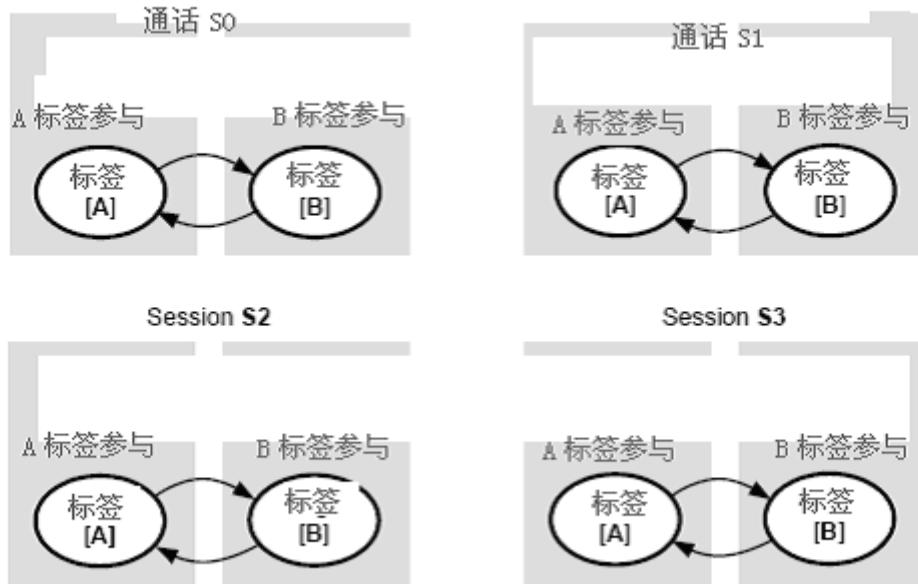


图 6.18 通话图

无论初始标记值是多少，标签应能够在 2 毫秒或 2 毫秒以下的时间将其已盘标记设置为 A 或 B。标签应在上电时更新其 S2 和 S3 标记，这意味着每次标签断开电源，其 S2 和 S3 已盘标记的持续时间如图 6.15 所示。当标签正参与某一盘存周期时，标签不应让其 S1 已盘标记失去其持续性。相反，标签应维持此标记值直至下一个 Query 命令，此时，标记可以不再维持其连续性(除非该标记在盘存周期期间更新，在这种情况下标记应采用新值，并保持新的持续性)。

6.3.2.3 选定标记

标签应执行选定标记---SL，询问机可以利用 Select 命令予以确认或取消确认。Query 命令中的 Sel 参数允许询问机对确认 SL 或取消确认 SL(例如 SL 或~SL)的标签进行盘存，或者忽略该标记和盘存标签，无论其 SL 值如何。SL 与任何通话无关，SL 适用于所有标签，无论是哪个通话。

标签的 SL 标记的持续时间如表 6.15 所示。标签应以其被确认的或取消确认的 SL 标记开启电源，视所存储的具体数值而定，无论标签断电时间是否大于其 SL 标记持续时间。若标签断电时间超过 SL 持续时间，标签应以其被取消确认的 SL 标记开启电源(设置到~SL)。标签应能够在 2 毫秒或 2 毫秒以下的时间内确认或取消确认其 SL 标记，无论其初始标记值如何。打开电源时，标签应刷新其 SL 标记，这意味着每次标签电源断开，其 SL 标记的持续时间均如表 6.15 所示。

表 6.15 标签标记和持续值

标记	应持续时间
S0 已盘标记	通电标签: 不确定 未通电标签: 无
S1 已盘标记 1	通电标签: 标称温度范围: 500 毫秒 < 持续时间 < 5 秒 延长温度范围: 未规定 未通电标签: 标称温度范围: 500 毫秒 < 持续时间 < 5 秒 延长温度范围: 未规定
S2 已盘标记 1	通电标签: 不确定 未通电标签: 标称温度范围: 2 毫秒 < 持续时间 延长温度范围: 未规定
S3 已盘标记 1	通电标签: 不确定 未通电标签: 标称温度范围: 2 毫秒 < 持续时间 延长温度范围: 未规定
选定(SL)标记 1	通电标签: 不确定 未通电标签: 标称温度范围: 2 毫秒 < 持续时间 延长温度范围: 未规定

注 1: 对于随机选择的足够大的标签群, 95% 的标签持续时间应符合持续要求, 应达到 90% 的置信区间。

6.3.2.4 标签状态和槽计数器

标签应执行如图 6.19 所示的状态和槽计数器。附录 B 提供有相关状态转换表, 附录 C 提供有相关命令-应答表。

6.3.2.4.1 就绪状态

标签应执行就绪状态。就绪可以被视为通电标签被灭活或正参与某盘存周期的保持状态。进入激励射频场后, 未灭活的标签应进入就绪状态。标签应保持其就绪状态直至收到其已盘参数(Query 命令规定的通话的已盘参数)和 sel 参数与其当前标记值匹配的 Query 命令(参见 6.3.2.10.2.1)。匹配标签应从其 RNG 中抽出 Q 位数(参见 6.3.2.5), 将该数字载入其槽计数器内, 若该数字非零则转换到仲裁状态, 若该数字为零则转换到应答状态。若处于除被灭活之外任何状态的标签电源断电, 则应在恢复电源后即返回就绪状态。

6.3.2.4.2 仲裁状态

标签应执行仲裁状态。仲裁可以被视为参与当前盘存周期但其槽计数器(参见 6.3.2.4.8)数值非零的

标签的“保持状态”。处于仲裁状态的标签每次收到其通话参数与当前盘存周期通话匹配的 QueryRep 命令(参见 6.3.2.10.2.3)后使其槽计数器减值,当槽计数器达到 0000h 时,应转换到应答状态。以 0000h 的槽值转换到仲裁状态(例如从应答状态转换)的标签应使其槽计数器在下一个 QueryRep(附匹配通话)时从 0000h 减值到 7FFFh,由于其槽值此时非零,因此仍然处于仲裁状态。

6.3.2.4.3 应答状态

标签应执行应答状态。一旦进入应答状态,标签应反向散射 RN16。若标签收到有效确认(ACK),则转换到确认状态,反向散射其 PC、EPC 和 CRC-16。若标签未能接收到 ACK,或收到无效 ACK,则应返回仲裁状态。标签和询问机应符合表 6.13 规定的所有定时要求。

6.3.2.4.4 确认状态

标签应执行确认状态。处于确认状态的标签可以转换到除灭活之外的任何状态,视所收到的具体命令而定(参见图 6.19)。标签和询问机应符合表 6.13 规定的所有定时要求。

6.3.2.4.5 开放状态

标签应执行开放状态。处于确认状态,其访问口令非零的标签应在收到 Req_RN 命令后即转换到开放状态,反向散射新的询问机应在随后的命令中使用的和标签在随后的应答中使用的 RN16(标为句柄)。处于开放状态的标签应执行除 lock 之外的所有命令。处于开放状态的标签可以转换到除确认之外的任何状态,具体情况视所收到的命令而定(参见图 6.19)。标签和询问机应符合表 6.13 规定的除 T2(max)之外的所有定时要求。在开放状态下,标签应答和询问机传输之间的最大延迟不受限制。

6.3.2.4.6 保护状态

标签应执行保护状态。处于确认状态的,其访问口令为零的标签收到 Req_RN 命令后应立即转换成保护状态,反向散射新的询问机应在随后的命令中使用的和标签在随后的应答中使用的 RN16(标为句柄)。处于开放状态的其访问口令非零应在收到有效 access 命令即转换到保护状态,保持原来从确认状态转换到开放状态时反向散射的句柄不变。处于保护状态的标签可以执行所有访问命令。处于保护状态的标签可以转换到除开放或确认之外的任何状态,具体情况视所收到的命令而定(参见图 6.19)。标签和询问机应符合表 6.13 规定的除 T2(max)之外的所有定时要求。在保护状态下,标签应答和询问机传输之间的最大延迟不受限制。

6.3.2.4.7 灭活状态

标签应执行灭活状态。处于开放状态或保护状态的标签应在收到 kill 命令(参见 6.3.2.10.3.4)后以有效非零灭活口令和有效句柄进入灭活状态。进入灭活状态后,标签应通知询问机灭活操作成功,此后不再对询问机作出响应。被灭活的标签应在所有情况下都处于灭活状态,并在随后的开启电源的操作中立即进入灭活状态。灭活操作具有不可逆性。

6.3.2.4.8 槽计数器

标签应执行 15 位槽计数器。收到 Query 或 QueryAdjust 命令,标签应将从该标签的 RNG 中抽出的 0 至 2Q-1 之间的某个数值(参见 6.3.2.5)预见载入其槽计数器内。Q 为该范围内(0,15)的一个整数。Query 命令规定 Q, QueryAdjust 命令可以从以前的 Query 命令中修改 Q。收到 QueryRep 命令后,标签应使其槽计数器减值。槽计数器应能够连接计数,这意味着当槽计数下降到 0000h 时,应从 7FFFh 重新开始倒计数。参见附录 J。

6.3.2.5 标签随机或伪随机数据发生器

标签应执行随机或伪随机数据发生器(RNG)。RNG 应符合不依赖于通电场、 $R \Rightarrow T$ 链路速率和存储在标签内的数据(包括 PC、EPC 和 CRC-16)的以下随机标准。标签应采用 RNG 生成 16 位随机或伪随机数据(RN16)，并应能够从 RN16 内提取 Q-位子集预先加载到该标签的槽计数器内(参见 6.3.2.4.8)。打开电源时，标签应能够暂时存储至少两个 RN16 以便在口令转换期间用作句柄和 16 位加密等(参见图 6.23 或图 6.25)。

单个 RN16 的可能性：应采用 $0.8/216 < P(RN16 = j) < 1.25/216$ 对从 RNG 内抽取 RN16=j 的可能性予以限制。

同时恒等序列的可能：对于数量达 10,000 个的标签群，任意两个或两个以上标签同时生成同一 RN16 序列的可能性应小于 0.1%，无论标签是否通电。

预测 RN16 的可能性：若在同等条件下进行的前一次抽取结果已知，图 6.3 中 Tr 结束后 10 毫秒从标签的 RNG 中抽取的 RN16 的可预测性不应大于 0.025%。

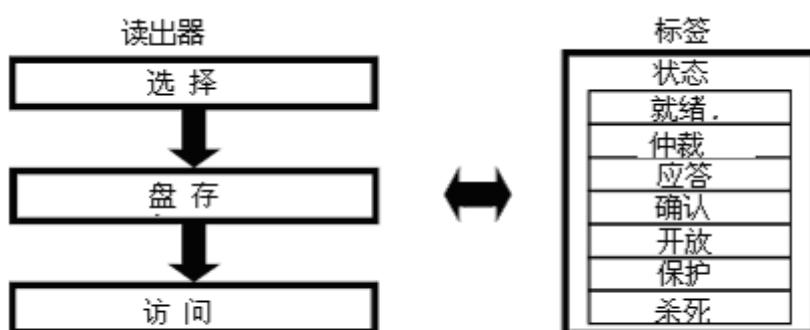
本协议建议询问机向标签发出口令之前，应在图 6.3Tr 后等待 10 毫秒或在图 6.5Thr 后等待 10 毫秒。

6.3.2.6 管理标签群

询问机采用图 6.20 所示的三个基本操作管理标签群。每个操作均由一个或一个以上的命令组成。这三个基本的定义如下：

- a) 选择：询问机选择标签群以便于盘存和访问的过程。询问机可以一个或一个以上的 Select 命令在盘存之前选择特定的标签群。
- b) 盘存：询问机识别标签的过程。询问机在四个通话的其中一个通话中传输 Query 命令，开始一个盘存周期。一个或一个以上的标签可以应答。询问机检查某个标签应答，请求该标签发出 PC、EPC 和 CRC-16。同时只在一个通话中进行一个盘存周期。附录 E 举例说明了询问机盘存和访问某个标签。
- c) 访问：询问机与各标签交易(读取或写入标签)的过程。访问前必须要对标签进行识别。访问由多个命令组成，其中有些命令执行 $R \Rightarrow T$ 链的一次活页加密。

图 6.20 询问机/标签操作和标签状态



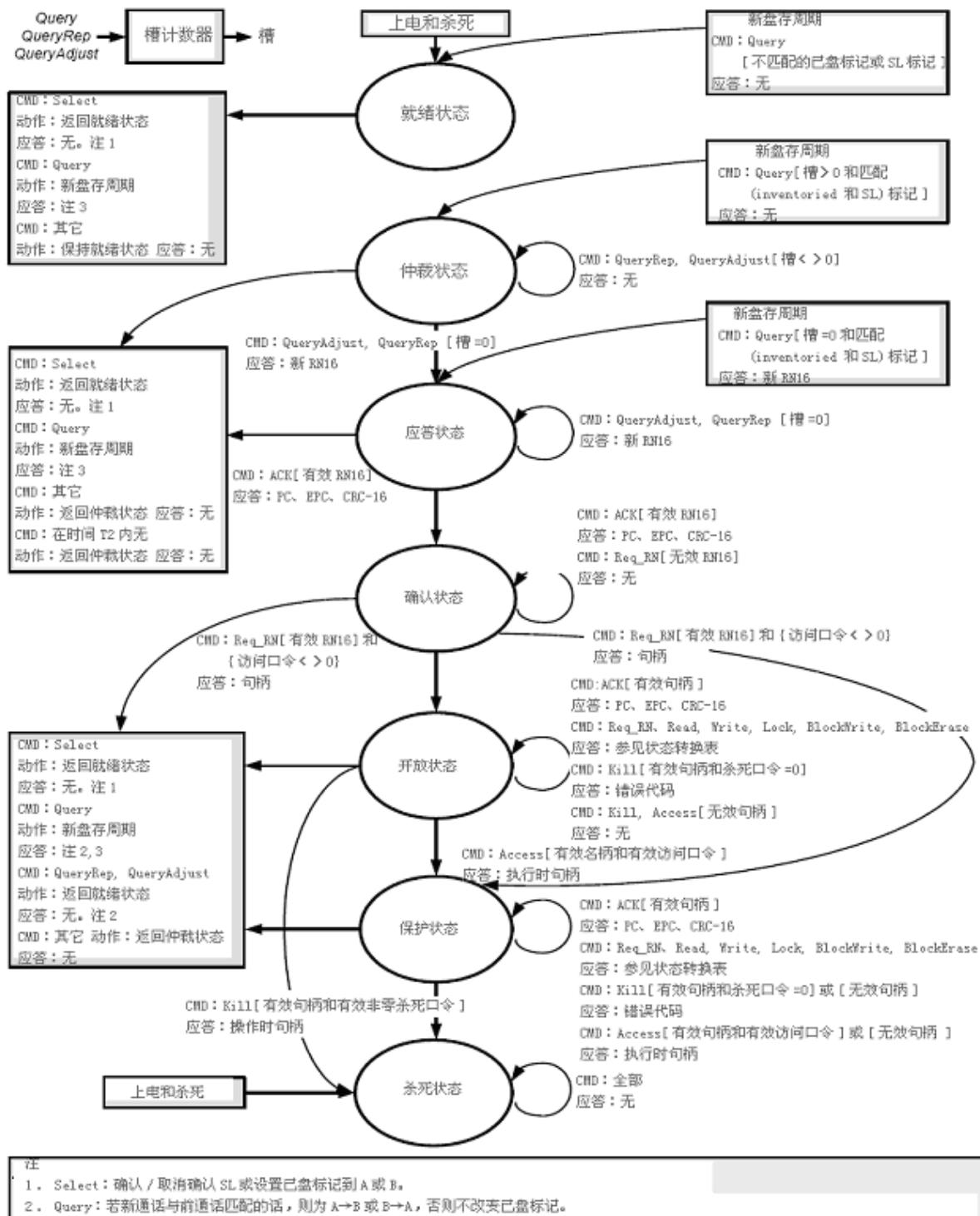


图 6.19 标签状态图

6.3.2.7 选择标签群

选择过程要用到命令 Select，询问机可以连续使用 Select 命令选择基于用户定义标准的标签群、启动单元(U)、相交(\cap)和基于标签分块的否定(\sim)。询问机发送连续 Select 命令执行 U 和(\cap)操作。Select 命令可以确认或取消确认标签的 SL 标记，或者可以在四个通话的其中一个通话中将标签的已盘标记设置为 A 或 B。Select 命令含有参数目标(Target)、动作(Action)、存储体(Membank)、指针(Pointer)、长度(Length)、掩模(Mask)和截断(Truncate)。

- 目标和动作表示 Select 命令是否修改和如何修改标签的 SL 标记或已盘标记，若是在已盘标记的情况下，则要看是哪个通话。修改 SL 标记的 Select 命令不应修改已盘标记，反之亦然。
- 存储体规定 mask 是否适用于 EPC、TID 或用户存储器。Select 命令适用于单个存储体。连续发出的 Select 命令可以适用于不同的存储体。
- 指针、长度、掩模：指针和长度描述存储范围。必须有长度位长的掩模含有标签用以与规定存储范围相比较的位串。
- 截断规定标签是否反向散射其全部 EPC，或者仅仅在 Mask 后反向散射该部分 EPC。截断应答始终跟随在 EPC 存储器 00h 至 0Fh 存储位置 CRC-16 后，标签不为截断应答计算此 CRC。

通过发出多个同等 Select 命令后，询问机可以渐近挑选出与选择标准匹配的所有标签，尽管标签可能会出现短期射频减弱。

Query 命令利用已盘标记和 SL 标记决定标签是否参与盘存。询问机可以盘存和访问 SL 或 \sim SL 标签，或者可以选择忽略全部 SL 标记。

6.3.2.8 盘存标签群

盘存指控台包括 Query、QueryAdjust、QueryRep、ACK 和 NAK。Query 启动一个盘存周期，并确定哪个标签参与该盘存周期(“盘存周期”即为连续 Query 命令之间相隔的时间)。

Query 命令含有槽计数器参数 Q。收到 Query 命令后，参与标签应在(0,2Q-1)范围内挑选一个随机数值，并应将该数值载入其槽计数器。挑选零数值的标签应转换成应答状态，并立即应答。挑选非零数值的标签应转换成仲裁状态，并等待发出 QueryAdjust 或 QueryRep 命令。假设是单个标签应答，访问-应答算法如下：

- a) 当标签进入应答状态后即反向散射 RN16
- b) 询问机以含有相同 RN16 的 ACK 确认该标签
- c) 确认的标签转换到确认状态，反向散射其 PC、EPC 和 CRC-16
- d) 询问机发出 QueryAdjust 或 QueryRep 命令，使所识别出的标签倒转已盘标记(即 A \rightarrow B 或 B \rightarrow A)，转换到就绪状态，使另一个标签启动与该询问机的从上述(a)开始的询问-应答对话。

若标签没能在时间 T2 内(见图 6.16)收到(b)步的 ACK，或收到的 ACK 包含有错误的 RN16，则应返回到仲裁状态。

若多个标签按(a)所述应答但询问机通过检测和解决波形一级的冲突可以解决其中一个标签发来的

RN16，则该询问机可以 ACK 所解决的标签。未解决的标签收到错误的 RN16，并返回仲裁状态，不反向散射其 PC、EPC 和 CRC-16。

若询问机向处于确认状态下的标签发送有效 ACK(即含正确的 RN16 的 ACK)，则该标签应重新反向散射其 PC、EPC 和 CRC-16。

询问机随时可以发送 NAK，为此所有处于该盘存周期的标记应返回仲裁状态，其已盘标记不变。

发出 Query 启动一个盘存周期后，询问机一般要发出一个或一个以上的 QueryAdjust 或 QueryRep 命令。QueryAdjust 命令重复以前的 Query 命令，可以令 Q 增值或减值，但不将新的标签引入该盘存周期内。QueryRep 重复以前的 Query 命令，参数不变，也不将新的标签引入该盘存周期。盘存周期可以包含多个 QueryAdjust 或 QueryRep 命令。在某一点上询问机将发出新的 Query 命令，由此启动新的盘存周期。

处于仲裁或应答状态的收到 QueryAdjust 命令的标签首先调整 Q(增值、减值或保持不变)，然后在该范围内($0,2Q-1$)挑选一个随机数值，将该数值载到槽计数器内。挑选零数值的标签应转换到应答状态并立即应答。挑选非零值的标签应转换到仲裁状态，并等待发出 QueryAdjust 或 QueryRep 命令。

处于仲裁状态下的标签每次收到 QueryRep 命令后即将其槽计数器减值，当槽计数器达到 0000h 时转换到应答状态，并反向散射 RN16。槽计数器达到 0000h 的，作出应答的，未被确认的标签(包括响应原 Query 命令但未被确认的标签)应在槽值达到 0000h 时返回仲裁状态，并在下一个 QueryRep 时使其槽值从 0000h 减值到 7FFFh，由此有效地阻止连续应答直至该标签将一个新随机数值载入其槽计数器。标签应在 $2Q-1$ QueryRep 命令中至少回答一次。

尽管标签盘存是以随机协议为基础的，但 Q-参数可以通过允许询问机调整标签响应的可能性提供网络控制。Q 为该范围(0,15)的整数，因此相关的标签响应可能性的范围是从 $2^{15}=32$ 到 $2^{15}-1=31$ 。

附录 D 举例说明选择 Q 的询问机算法。

上述情况均假设某一询问机是在某一通话中操作的。但是，如 6.3.2.2 所述，询问机可以在四个通话的其中一个通话中盘存标签群。此外，如 6.3.2.10.2 所述，Query、QueryAdjust 和 QueryRep 命令分别包含有一个通话参数。标签对这些命令的应答方式随命令、通话参数和标签状态的不同而不同：

- **Query:** Query 命令启动盘存周期，为该盘存周期挑选通话。处于除灭活状态的任何状态的标签应执行 Query 命令，在规定通话中开始新的盘存周期，并根据具体情况转换成就绪状态、仲裁状态或应答状态(参见图 6.19)。

若处于确认、开放或保护状态下的标签收到其通话参数与前通话匹配的 Query 命令，则在评估是否转换成就绪、仲裁或应答状态之前倒转其已盘标记(A→B 或 B→A)。

若处于确认、开放或保护状态下的标签收到其通话参数与前通话不匹配的 Query 命令，则在评估是否转换成就绪、仲裁或应答状态之前保持其前通话的已盘标记不变。

- **QueryAdjust, QueryRep:** 只在命令中的通话参数与启动该盘存周期的 Query 命令的通话参数匹配时，处于除就绪或灭活状态之外的任何状态下的标签应执行 QueryAdjust 或 QueryRep 命令。标签应忽略通话不匹配的 QueryAdjust 或 QueryRep。

若处于确认、开放或保护状态下的标签收到其通话参数与前 Query 命令中的通话参数匹配的 QueryAdjust 或 QueryRep，则应倒转其盘存周期($A \rightarrow B$ 或 $B \rightarrow A$)，然后转换成就绪状态。

为阐明盘存操作，现举例说明：假设有 64 个处于就绪状态下的通电标签。询问机首先发出 Select 命令，选择副标签群。假设有 16 个标签与此选择标准匹配。再进一步假设在这 16 个标签中有 12 个标签将其已盘标记设置为 S0 通话中的 A。询问机发出 Query 命令规定(SL, Q=4, S0,4)。这 12 个标签的每一个在 0-15 的范围内选择一个随机数值，然后加载到槽计数器中。选择零的标签立即作出应答。Query 命令可能会出现以下三个结果：

- 无标签应答：询问机可以另外再发一个 Query 命令，或者也可以发出 QueryAdjust 或 QueryRep 命令。
- 一个标签应答(参见图 6.21)：标签转换到应答状态，反向散射一个 RN16。询问机发送 ACK 予以确认。若标签收到的 ACK 包含的 RN16 正确，则反向散射其 PC、EPC 和 CRC-16，并转换到确认状态。若标签收到的 ACK 所包含的 RN16 错误，则转换到仲裁状态。假设是 RN16 正确的 ACK，则询问机可以访问所确认的标签，也可以发送 QueryAdjust 或 QueryRep 将该标签的已盘标记从 A 倒转为 B，并使标签转换到就绪状态(带有前盘存周期匹配通话参数的 Query 命令也将使已盘标记从 A 倒转为 B)。

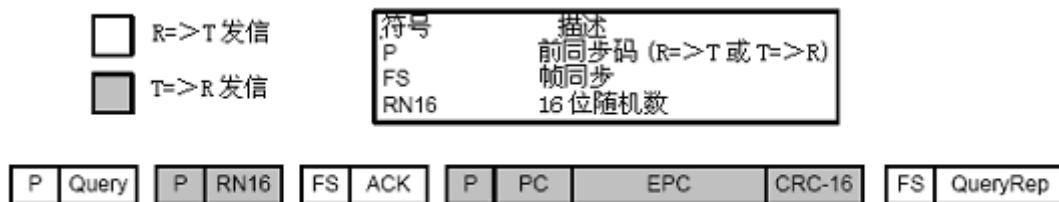


图 6.21 一个标签应答

- 多标签应答：询问机观察由多个 RN16 组成的反向散射的波形。该询问机可以解决冲突并发送 ACK；不解决冲突和发送 QueryAdjust 或 QueryRep 命令或 NAK；或迅速识别冲突并在冲突标签完成反向散射之前发送一个 QueryAdjust 或 QueryRep 命令。在后一种情况下，未在 T2 内（参见图 6.16）观察到有效应答的冲突标签应返回仲裁状态，并等待发出下一个 Query 或 QueryAdjust 命令。

6.3.2.9 访问各标签

确认标签后，询问机可以选择访问该标签。访问命令集由 Req_RN、Read、Write、Kill、Lock、Acces、BlockWrite 和 BlockErase 组成。标签执行确认状态、开放状态或保护状态的 Req_RN。标签执行开放状态或保护状态的 Read、Write、Kill、Acces、BlockWriet 和 BlockErase。标签执行保护状态的 Lock。

询问机按以下步骤访问确认状态的标签：

第 1 步：询问机向被确认的标签发送 Req_RN.

第 2 步：标签生成和存储新的 RN16(即句柄)，反向散射该句柄，如果其访问口令非零的话，转换成开放状态，如果其访问口令为零的话，转换成保护状态。现在询问机可以发出进一步的访问命令了。

所有发给开放状态或保护状态下的标签的访问命令将该标签的句柄纳为该命令中的一个参数。若标签处于上述两种状态时，标签应在执行访问命令前确认该句柄是正确的，并应忽略句柄错误的访问命令。整个访问序列持续期间的句柄值都是固定的。

处于开放状态下的标签可以执行除 lock 之外的所有访问命令。处于保护状态下的标签可以执行所有访问命令。标签对某一访问命令的应答至少应包括该标签的句柄，该应答也可以包括其它信息(例如，Read 操作的结果)。

询问机可以向处于开放或保护状态下的标签发送 ACK，使该标签反向散射其 PC、EPC 和 CRC-16。

询问机和标签可以在开放或保护状态下无限通信。询问机可以通过发送 Query、QueryAdjust、QueryRep 或 NAK 命令中止通信。标签对 QueryAdjust、QueryRep 或 NAK 命令的应答参见 6.3.2.8 所述。NAK 命令使处于该盘存周期的标签返回仲裁状态，不改变其已盘标记。

Write、Kill 和 Access 命令将 16 位字（数据或半口令）从询问机发送到标签。这些命令采用一次活页加密隐藏被传输的字，步骤如下：

第 1 步：询问机将 Req_RN 命令发送给标签，标签反向散射一个新 RN16 作为应答。然后询问机生成一个由 16 位字的按位 EXOP 构成的 16 位密文串，并以上述新 RN16 传输，MSB 优先，以密文串为一个参数发出该命令。

第 2 步：标签通过执行所收到的带有原 RN16 的 16 位密文串的按位 EXOP，破译所收到的密文串。

询问机不可用句柄加密。

询问机不可重复使用句柄加密。如果询问机重新发送含有加密数据的命令，则应重新发送没有更改过的命令。如果询问机改变了该数据，则应首先发送 Req_RN 命令，获得一个新 RN16，并用这个新 RN16 加密。

为减少安全方面的风险，本规范建议：(1) 标签使用独一无二的灭活口令，(2) 在安全位置执行存储器写入。

BlockWrite 命令(参见 6.3.2.10.3.7)将 16 位字从询问机传送到标签。与 Write 命令不同，BlockWrite 命令不使用链路加密。

标签通过反向散射其句柄对写入存储器或擦去的命令(即 Write、Kill、Lock、BlockWrite 和 BlockErase)作出应答，表明该操作成功执行，或者通过反向散射一个错误代码(参见附录 I)，表明该操作未成功执行。

灭活标签需要通过多个步骤才能完成，参见 6.3.2.10.3.4 和图 6.23。灭活口令为零的标签不执行灭活操作。

发送访问口令给标签也是一个需要多个步骤才能完成的操作，参见 6.3.2.10.3.6 和图 6.25。

标签存储器可以锁定也可以不锁定。锁定状态可以改变也可以永久锁定（即永不锁定或永久锁定）。询问机可以在开放状态或保护状态下写入不锁定存储器。询问机只可以在保护状态下写入没有被永久锁定的锁定存储器。关于存储器锁定、永久锁定和修改存储器的标签状态的详细情况请参见表 6.39。

询问机和标签应传输所有串，MSB 优先。

本协议建议当标签处于应答、确认、开放或保护状态时，应避免关闭询问机电源。更确切一点说，也就是在关闭电源之前，询问机应先结束与标签的通话，让标签处于就绪状态或仲裁状态。

6.3.2.10 询问机命令和标签应答

询问机对标签命令的格式如表 6.16 所示。

- QueryRep 和 ACK 有以 02 开始的 2 位操作码。
- Query、QueryAdjust 和 Select 有以 102 开始的 4 位操作码。
- 其它基本命令有以 1102 开始的 8 位操作码。
- 扩展命令均有以 11102 开始的 16 位操作码。
- QueryRep、ACK、Query、QueryAdjust 和 NAK 的命令长度如表 6.16 所示。其它命令不应有这样的长度。若标签收到长度不正确的命令，则应忽略该命令。
- Query、QueryAdjust 和 QueryRep 包含有一个通话参数。
- 如表 6.17 所示 Query 受 CRC-5 保护并在附录 F 有详细说明。
- 如 6.3.2.1.3 所述，Select、Req_RN、Read、Write、Kill、Lock、Access、BlockWrite 和 BlockErase 均由 CRC-16 保护，并在附录 F 中有详细说明。
- 如 6.3.1.2.8 所述，R=>T 命令以前同步码或帧同步开始。表 6.16 规定的操作码长度不包括前同步码或帧同步。
- 标签应忽略无效命令。总的来说，“无效”指(1)在既定的当前标签状态下不正确的命令，(2)该标签不支持的命令，(3)参数不正确的命令，(4) CRC 错误的命令，(5)规定错误通话的命令或(6)未被标签以其它方式确认或执行的命令。在附录 B 和附录 C 中，对于各标签状态来说，“无效”的实际定义是状态指定的和定义的。

表 6.16-命令

命令	代码	长度(位)	是否是强制命令？	保护
QueryRep	00	4	是	唯一命令长度
ACK	01	18	是	唯一命令长度
Query	1000	22	是	唯一命令长度 和一个 CRC-5
QueryAdjust	1001	9	是	唯一命令长度

Select	1010	>44	是	CRC-16
Reserved for future use	1011	—	—	—
NAK	11000000	8	是	唯一命令长度
Req_RN	11000001	40	是	CRC-16
Read	11000010	>57	是	CRC-16
Write	11000011	>58	是	CRC-16
Kill	11000100	59	是	CRC-16
Lock	11000101	60	是	CRC-16
Access	11000110	48	否	CRC-16
BlockWrite	11000111	>57	否	CRC-16
BlockErase	11001000	>57	否	CRC-16
Reserved for future use	11001001 ... 11011111	—	—	—
Reserved for custom commands	11100000 00000000 ... 11100000 11111111	—	—	制造商规定
Reserved for proprietary commands	11100001 00000000 ... 11100001 11111111	—	—	制造商规定
Reserved for future use	11100010 00000000 ... 11101111 11111111	—	—	—

表 6.17 CRC-5 定义。参见附录 F

CRC-5 定义				
CRC 类型	长度	多项式	预设	余项

—	5 位	$x5 + x3 + 1$	010012	000002
---	-----	---------------	--------	--------

6.3.2.10.1 选择命令

选择命令集由一个命令构成，即 select。

6.3.2.10.1.1 Select 命令(强制命令)

Select 命令选择基于用户定义标准的标签群、启动单元(U)、相交(\cap)和基于标签分块的否定(\sim)。询问机发送连接 Select 命令执行 U 和 \cap 操作。Select 命令可以确认或取消适用于四个通话的标签的 SL 标记，或者可以在四个通话的其中一个通话中将标签的已盘标记设置为 A 或 B。

询问机和标签应如表 6.18 所示执行 Select 命令。目标应表示该 Select 命令是否修改标签的 SL 标记或已盘标记，如果是在已盘标记的情况下，则表示是否为某通话修改 SL 标记或已盘标记。动作应执行如表 6.19 所示的标签应答。决定标签是否匹配的标准在存储体、指针、长度和掩模字段中有规定。截断表示标签反向散射的应答是否在被截断后只包括掩模后的 EPC 和 CRC-16。Select 命令要经过从询问机到标签的以下参数：

- 目标表示Select命令是否修改标签的SL标记或已盘标记，如果是在已盘标记的情况下则进一步规定四个通话的其中一个通话。修改SL标记的Select命令不应修改已盘标记，反之亦然。
- 动作表示匹配标签是否确认或取消确认SL标记，或是否将其已盘标记设置到A或B。符合存储体、指针、长度和掩模字段内容的标签为符合标签。不符合上述字段内容的标签为不符合标签。
- 存储体规定掩模是否应用于EPC、TID或用户存储体。Select命令应用于单个存储体。连续Select命令可应用于不同的存储体。存储体不应规定保护内存。如果标签收到的Select命令规定MemBank=00₂，则应忽略该Select命令。保留存储体参数值00₂以供将来使用(RFU)。
- 指针、长度和掩模: 指针和长度描述存储范围。指针指示存储位位置(不限制指针的词界)，并使用EBV格式化(参见附录A)。长度为8位，允许掩模的长度从0位达到255位。长度位长的掩模包含标签与以指针开始和以长度位结束的存储位置相比较的位串。若长度为零，那么所有标签均应被视为匹配。若指针和长度指示的存储位置在标签中不存在，那么，该标签应视为与Select命令不匹配。
- 截断: 若询问机宣布截断，并且后来的Query命令规定Sel=10或者Sel=11，那么被选定的标签应截断对ACK的应答，继之以存储于EPC存储器00_h至0F_h的CRC-16。询问机应宣布截断:

在询问机发出Query命令之前最后发出的一个(仅是最后一个)Select命令

只在Select命令的目标=100₂时

只在掩模以EPC结束时

这些限制条件都不排除询问机发出多个针对SL标记和/或已盘标记的Select命令。这些限制条件要求询问机只在最后一个Select命令中宣布截断，且只有当这最后一个Select命令针对以SL标记为目标时。标签应取消宣称的截断启动。

标签应决定是否根据最近收到的Select命令截断其反向散射的EPC。若标签收到的Select命令截断=1但目标<>100₂，那么该标签应忽略该Select命令。如果标签收到的Select命令截断=1但掩模末端超出了EPC(即以PC位结束或以CRC-16结束)，则该标签应忽略该Select命令。

掩模可在 EPC 的最后位结束，在这种情况下所选择的标签应反向散射其 CRC-16。

截断应答不包括 PC 位，因为掩模必须以 EPC 结束。

标签应在前同步码和截断应答之间插入的四个前导零(00002)开始其截断应答。标签不应重新为截短应答重新计算 CRC-16。

- 询问机可以发送动作=000₂和长度值为零的select命令，利用该命令使通话中的所有标签全部复位到盘存状态 A。

询问机应预先考虑带有帧同步的 select 命令(参见 6.3.1.2.8)。CRC-16 从第一个操作码位计算到截断位。

标签不应回答 select 命令。

表 6.18 select 命令

	命 令	目标	动作	存储体	指针	长度	掩模	截断	CRC- 16
位号	4	3	3	2	EBV	8	变量	1	16
描述	101 0	000: 已盘标记 (S0) 001: 已盘标记 (S1) 010: 已盘标记 (S2) 011: 已盘标记 (S3) 100: SL 101: RFU 110: RFU 111: RFU	参见 表 6.19	00: RFU 01: EPC 10: TID 11: User	启动 掩模 地址	掩模 长度 (位)	掩模值	0: 禁止 截短 1: 启动 截短	

表 6.19 标签对动作参数的响应

动作	匹配	不匹配
000	确认 SL 标志或已盘标志 → A	取消确认 SL 标志或已盘标志 → B
001	确认 SL 标志或已盘标志 → A	无作为
010	无作为	取消确认 SL 标志或已盘标志 → B
011	否定 SL 标志 or (A → B, B → A)	无作为

100	取消确认 SL 标志或 已盘标志→ B	确认 SL 标志或已盘标志→ A
101	取消确认 SL 标志或已盘标志→ B	无作为
110	无作为	确认 SL 标志或已盘标志 → A
111	无作为	否定 SL 标志或(A → B, B → A)

6.3.2.10.2 盘存命令

盘存命令集由 Query、QueryAdjust、QueryRep、ACK 和 NAK 构成。

6.3.2.10.2.1 Query 命令(强制命令)

询问机和标签应执行如表 6.20 所示的 Query 命令。Query 命令启动和规定盘存周期。Query 命令包括以下字段：

- DR(Drcal 除法比率)设置如6.3.1.2.8和表6.11所述的T=>R链路频率。
- M(循环每符号)设置如表6.12所示的T=>R数据速率和调制形式。
- TRect选择T=>R前同步码是否预先考虑如6.3.1.3.2.2和6.3.1.3.2.4所示的导频音。
- Sel选择与Query命令匹配的标签（参见6.3.2.10.1.1和6.3.2.8）
- 通话选择用于该盘存周期的通话(参见6.3.2.8)。
- 目标选择已盘标记为A或B的标签参与盘存周期。标签可以在单化后将其从A盘存到B(或相反)。
- Q设置盘存周期中的槽数(参见6.3.2.8)。

询问机应为 Query 命令预先考虑一个前同步码(参见 6.3.1.2.8)。

CRC-5 从第一个操作码位计算到最后的 Q 位。若标签收到的 Query 命令有一个 CRC-5 错误，则应忽略该命令。

收到 Query 命令后, Sel 和目标匹配的标签在(0,2Q-1)的范围内挑选一个随机数, 将该数值载入其槽计数器。如果响应该 Query 命令的标签以零载入其槽计数器, 则该标签对 Query 命令的应答应按表 6.21 所示, 否则该标签应保持沉默。

Query 命令可以启动新通话中的或以前通话中的盘存周期。如果处于确认状态、开放状态或保护状态的标签收到的 Query 命令的通话参数与前通话匹配, 则应为该通话倒转其已盘标记(即 A→B 或 B→A)。如果处于确认状态、开放状态或保护状态的标签收到的 Query 命令的通话参数与前通话不匹配, 则应在开始新的盘存周期时保持前通话的已盘标记不变。

标签应支持如表6.11和表6.12规定的所有DR和M值。

处于除灭活状态之外任何状态下的标签应执行Query命令, 处于灭活状态下的标签应忽略Query命令。

表 6.20 Query 命令

	命令	DR	M	TRect	Sel	通话	目标	Q	CRC-5
位号	4	1	2	1	2	2	1	4	5

描述	1000	0: DR=8 1: DR=64/3	00: M=1 01: M=2 10: M=4 11: M=8	0: 无导频音 1: 采用导频音	00: 全部 01: 全部 10: ~SL 11: SL	00: S0 01: S1 10: S2 11: S3	0: A 1: B	0~15	
----	------	--------------------------	---	---------------------	---------------------------------------	--	--------------	------	--

表 6.21 标签应答 Query 命令

	应答
位号	16
描述	RN16

6.3.2.10.2.2 QueryAdjust 命令(强制命令)

询问机和标签应执行如表 6.22 所示的 QueryAdjust 命令。QueryAdjust 命令调整 Q(即一个盘存周期中的槽数-参见 6.3.2.8)，其它盘存周期参数不变。

QueryAdjust 命令包括以下字段：

- 通话证实该盘存周期的通话数(参见6.3.2.8和6.3.2.10.2.1)。如果标签收到的QueryAdjust 命令的通话数与启动该盘存周期的Query命令中的通话数不同，则应忽略该命令。
- UpDn决定标签是否调整或如何调整Q:
 - 110: Q增值(即Q=Q+1)
 - 000: 不改变Q值
 - 011: Q减值(即Q=Q-1)
 若标签收到的QueryAdjust 命令的UpDn值与上述规定值不同，则应忽略该命令。

标签应保持当前Q值的计数。启动该盘存周期的Query命令规定初始Q值。一个或一个以上的后续QueryAdjust命令可以修改Q值。

QueryAdjust命令应预先考虑帧同步(参见6.3.1.2.8)。

收到QueryAdjust命令后，标签应首先更新Q值，然后在 $(0, 2^9-1)$ 范围内挑选一个随机值，将该值载入其槽计数器内。如果应答QueryAdjust命令的标签以零载入其槽计数器，则该标签对QueryAdjust命令的应答应如表6.23所示，否则该标签应保持沉默。标签只有在收到前一个Query命令后才应答QueryAdjust命令。

处于确认状态、开放状态或保护状态下的标签收到QueryAdjust命令后应为当前通话倒转其已盘标记(即A→B或B→A，视具体情况而定)，并转换成就绪状态。

表 6.22 QueryAdjust 命令

	命令	通话	UpDn
位号	4	2	3
描述	1001	00: S0 01: S1 10: S2 11: S3	110: Q=Q+1 000: 不改变 Q 值 011: Q=Q-1

表 6.23 标签应答 QueryAdjust 命令

	应答
位号	16
描述	RN16

6.3.2.10.2.3 QueryRep 命令(强制命令)

询问机和标签应执行如表 6.24 所示的 QueryRep 命令。QueryRep 命令指示标签使其槽计数器减值，若槽计数器在减值后槽=0，则应向询问机反向散射一个 RN16。

QueryRep 命令包括以下字段：

- 通话证实该盘存周期的通话数(参见6.3.2.8和6.3.2.10.2.1)。如果标签收到的QueryAdjust命令的通话数与启动该盘存周期的Query命令中的通话数不同，则应忽略该命令。

QueryAdjust命令应预先考虑帧同步(参见6.3.1.2.8)。

如果应答 QueryRep 命令的标签使其槽计数器减值，且减值后的槽值为零，则该标签对 QueryRep 命令的应答应如表 6.25 所示，否则该标签应保持沉默。标签只有在收到前一个 Query 命令后才应答 QueryRe 命令。

处于确认状态、开放状态或保护状态下的标签收到QueryRep命令后应为当前通话倒转其已盘标记(即A→B或B→A，视具体情况而定)，并转换成就绪状态。

表 6.24 QueryRep 命令

	命令	通话
位号	2	2
描述	00	00: S0

		01: S1 10: S2 11: S3
--	--	----------------------------

表 6.25 标签应答 QueryRep 命令

	应答
位号	16
描述	RN16

6.3.2.10.2.4 ACK 命令(强制命令)

询问机和标签应执行如表 6.26 所示的 ACK 命令。询问机发出 ACK 确认标签。ACK 反向该标签反向散射的 RN16。

如果询问机向处于应答状态或确认状态的标签发出一个 ACK，则回应的 RN16 应为当标签从仲裁状态转换为应答状态时以前反向散射的 RN16。如果询问机向处于开放状态或保护状态的标签发出一个 ACK，则回应的 RN16 应为该标签的句柄(参见 6.3.2.10.3.1)。

ACK 应预先考虑帧同步(参见 6.3.1.2.8)。

标签对成功 ACK 的应答应如表 6.27 所示。如 6.3.2.10.1.1 所述，该应答可以截断。收到的 ACK 带有错误的 RN16 或者错误的句柄(视具体情况而定)的标签应返回仲裁状态，同时不作应答，除非该标签处于就绪状态或灭活状态，在这种情况下该标签应忽略该 ACK，且应保持当前状态不变。

表 6.26 ACK 命令

	命令	通话
位号	2	2
描述	01	回应 RN16 或句柄

表 6.27 标签应答 ACK 命令

	应答
位号	16 到 288
描述	{PC、EPC、CRC-16}或{00002, 截断 EPC、-16}

6.3.2.10.2.5 NAK 命令(强制命令)

询问机和标签应执行如表 6.28 所示的 NAK 命令。NAK 命令应使所有标签返回仲裁状态，标签处于就绪或灭活状态下除外，在这种情况下，标签应忽略 NAK 命令，并保持其当前状态不变。

NAK应预先考虑帧同步（参见6.3.1.2.8）。

标签不应回答NAK。

表 6.28 NAK 命令

	命令
位号	8
描述	11000000

6.3.2.10.3 访问命令

询问命令集由 Req_RN、Read、Write、Kill、Lock、Access、BlockWrite 和 BlockErase 命令构成。如 6.3.2.9 所述，标签在确认、开放状态或保护状态下执行 Req_RN。标签在保护状态下执行 Read、Write、BlockWrite 和 BlockErase 命令。若被访问的存储位置的锁定状态允许，标签还可以在开放状态下执行这些命令。标签在开放状态或保护状态下执行 Access 和 Kill 命令。标签只在保护状态下执行 Lock 命令。

所有向处于开放状态或保护状态下的标签发出的访问命令均将标签的句柄纳为该命令的一个参数。当标签处于上述两种状态的任意一种时，标签应在执行访问命令时检查该句柄是否正确，若句柄不正确则应忽略访问命令。在访问序列持续期间，句柄值固定不变。

标签对所有读取或写入存储器的访问命令（即 Read、Write、Kill、Lock、BlockWrite 和 BlockErase 命令）的应答包括 1 位标题。标题=0 表示该操作成功，应答有效；标题=1 表示该操作不成功，应答为错误代码。

标签对所有写入存储器的访问命令（Write、Kill、Lock、BlockWrite 和 BlockErase 命令）的应答应使用如图 6.11 或图 6.15 所示的扩展前同步码，视具体情况而定（如果 TRect=1，则标签应答，不论启动该盘存周期的 Query 命令规定的 TRect 值如何）。

询问机写入标签的全部或部分 PC 或 EPC 后，存储于标签 EPC 存储器 00h 至 0Fh 内的 CRC-16 直至该询问机首先关闭电源然后再打开其激励射频场时才有效。

Req_RN、Read、Write、Kill 和 Lock 命令为必备命令，Access、BlockWriet 和 BlockErase 命令为任选命令。收到不支持的任选访问命令的标签应忽略该命令。

询问机访问标签和读取其灭活口令的数据流交换举例请参见附录 K。

6.3.2.10.3.1 Req_RN 命令（强制命令）

询问机和标签应执行如表 6.29 所示的 Req_RN 命令。Req_RN 指示标签反向散射一个 RN16。询问机的命令和标签的应答都取决于标签的状态。

- 确认状态：当向处于确认状态的标签发出一个Req_RN命令时，询问机应将该标签的最后反向散射的RN16纳入Req_RN命令作为其中的一个参数。Req_RN命令受从命令位计算到RN16的CRC-10的保护。若标签收到CRC-16有效且RN16有效的Req_RN命令，则应生成并存储一个新的RN16（标为句柄），反向散射该句柄，并转换成开放状态或保护状态。结束状态的选择取决于该标签的访问口令：

访问口令 $<>0$ ：标签转换成开放状态。

访问口令=0：标签转换成保护状态。

若标签收到的CRC-16有效但RN16无效的Req_RN命令，则应忽略该命令，并仍然保持确认状态不变。

- 开放状态或保护状态：当向处于开放状态或保护状态的标签发送一个Req_RN命令时，询问机应将该标签的句柄纳入Req_RN命令作为其中的一个参数。Req_RN命令受从命令位计算到句柄的CRC-10保护。若标签收到CRC-16有效且句柄有效的Req_RN命令，则应生成并反向散射一个新的RN16（标为句柄），如果标签收到CRC-16有效但句柄无效的Req_RN命令，则应忽略该Req_RN命令。无论是上述哪种情况，标签均应保持其当前状态不变（开放状态或保护状态，视具体情况而定）。

若询问机希望确认只有一个标签处于确认状态，则可以发送一个Req_RN命令，使该标签反向散射一个句柄，并转换成开放状态或保护状态（视具体情况而定）。然后，该询问机可以发送一个将句柄作为参数的ACK。收到句柄无效的ACK的标签应返回仲裁状态（注：若标签收到句柄无效的ACK，则返回仲裁状态，反之如果收到句柄无效的访问命令，是应忽略该命令。）

反向散射的RN16的首位应标为MSB，末位应标为LSB。

Req_RN命令应预先考虑帧同步（参见6.3.1.2.8）。

标签对Req_RN命令的应答应如表6.30所示。RN16和句柄受CRC-16保护。

表 6.29-Req_RN 命令

	命令	RN	CRC-16
位号	8	16	16
描述	11000001	前RN16或句柄	

表 6.30-标签对Req_RN命令的应答

	RN	CRC-16
位号	16	16
描述	新RN16或句柄	

6.3.2.10.3.2 Read 命令（强制命令）

询问机和标签应执行如表 6.31 所示的 Read 命令。Read 命令允许询问机读取标签的整个或部分保留内存、EPC 存储器、TID 存储器或用户存储器。Read 命令包含以下字段：

- 存储体规定 Read 命令是否访问保留内存、EPC 存储器、TID 存储器或用户存储器。Read 命令应用于单个存储体。连续 Read 命令可以应用于不同存储体。
- 字指针规定存储器读取的起始字地址，字的长度为 16 位。例如，字指针=00h 规定第一个 16 位存储字，字指针=01h 规定第二个 16 位存储字等。字指针采用 EBV 格式化（参见附录 A）。
- 字计数规定读取的 16 位字数。若 字计数=00h，则标签应反向散射所选存储体的内容，从 字指针始，以该存储体结束。

Read 命令还包括标签句柄和一个 CRC-16。CRC-16 应从第一个操作码位计算到最后的句柄位。

若标签收到 CRC-16 有效但句柄无效的 Read 命令，应忽略该命令，并保持其当前状态不变（开放状态或保护状态，视具体情况而定）。

Read 命令应预先考虑帧同步（参见 6.3.1.2.8）。

若 Read 命令规定的所有存储字均存在，且没有一个存储字读锁定，标签对该命令的应答应如表 6.32 所示。标签反向散射一个标题（0 位）、所请求的存储字和句柄应答。应答包括从 0 位、存储字到句柄计算的 CRC-16。

若 Read 命令规定的一个或一个以上的存储字不存在或者读锁定的话，则标签应在表 6.13 规定的时间 T1 内反向散射一个错误代码，而不是反射如表 6.32 所示的应答（错误代码定义和应答格式请参见附录 I）。

表 6.31 Read 命令

	命令	存储体	字指针	字计数	RN	CRC-16
位号	8	2	EBV	8	16	16
描述	11000010	00: 保留内存 01: EPC 存储器 10: TID 存储器 11: 用户存储器	起始地址指针	读取字数	句柄	

表 6.32 标签应答成功 Read 命令

	标题	存储字	RN	CRC-16
位号	1	变量	16	16
描述	0	数据	句柄	

6.3.2.10.3.3 Write 命令（强制命令）

询问机和标签应执行如表 6.33 所示的 Write 命令。Write 命令允许询问机在标签的保留内存、EPC 存储器、TID 存储器或用户存储器中写入一字。Write 命令包含以下字段：

- 存储体规定Write命令是否访问保留内存、EPC存储器、TID存储器若用户存储器。
- 字指针规定存储器写入的字地址，字的长度为16位。例如，字指针=00_h规定第一个16位存储字，字指针=01_h规定第二个16位存储字等。字指针采用EBV格式化（参见附录A）。
- 数据包括一个待写入的10位字。在发出Write命令之前，询问机应首先发出一个Req_RN命令，标签反向散射一个新RN16应答。询问机应在传输前用这个新的RN16 EXOP，加密该数据。

Write 命令还包括标签句柄和一个 CRC-16。CRC-16 应从第一个操作码位计算到最后的句柄位。

若标签收到的 CRC-16 有效但句柄无效的 Write 命令，或者收到 Write 命令之前没有收到 Req_RN，则应忽略该命令，并保持其当前状态不变（开放状态或保护状态，视具体情况而定）。

Write 命令应预先考虑帧同步（参见 6.3.1.2.8）。

发出 Write 命令后，询问机应以小于 T_REPLY 或 20 毫秒的持续时间发送 CW，T_REPLY 为询问机 Write 命令和标签反向散射应答之间的时间。询问机可以观察 Write 命令可能产生的若干结果，这取决于标签存储写入操作是否成功。

- **Write成功：**完成Write后，标签应如表6.34和图6.22所示反向散射由标题（0位）、标签句柄和从0位计算到句柄的CRC-16构成的应答。若询问机在20毫秒内观察到该应答，则Write成功完成。
- **标签遭遇错误：**标签在CW期间反向散射一个错误代码，而不是反射如表6.34所示的应答（错误代码定义和应答格式请参见附录I）。
- **Write不成功：**若询问机没有在20秒内观察到应答，则该Write命令没有成功完成。询问机可以发出一个Req_RN命令（含标签句柄），以验证该标签仍然处于询问机的字段内，并可以再次发送Write命令。

收到有效 Write 命令后，标签应将所命令的数据写入存储器中。标签对成功 Write 命令的应答应使用如图 6.11 或图 6.15 所示的扩展前同步码，视具体情况而定（标签应在 T_Rext=1 应答，无论启动该盘存周期的 Query 命令中的 T_Rext 值如何）。

表 6.33 Write 命令

	命令	存储体	字指针	字计数	RN	CRC-16
--	----	-----	-----	-----	----	--------

位号	8	2	EBV	16	16	16
描述	11000011	00: 保留内存 01: EPC 存储器 10: TID 存储器 11: 用户存储器	地址指针	RN16 将写入的字	句柄	

表 6.34 标签应答成功 Write 命令

	标题	RN	CRC-16
位号	1	16	16
描述	0	句柄	

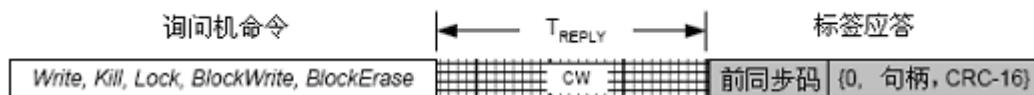


图 6.22 成功 Write 序列

6.3.2.10.3.4 Kill 命令（强制命令）

询问机和标签应执行如表 6.33 所示的 Kill 命令。Kill 命令允许询问机永久禁用标签。

Kill 命令包含 3 个 RFU 位。当与第 1 类标签通信时，询问机应将这些位设置为 0002。第 1 类标签应忽略这些位。高功能性的标签可以用这些位扩展 Kill 命令的功能性（例如，灭活标签使其处于循环状态而不是将标签彻底灭活）。

若要灭活标签，询问机应遵循如图 6.23 所示的多个步骤灭活程序。简而言之，询问机发出两个 Kill 命令，第一个命令包含标签的以 RN16 EXOP 的灭活口令的 16 MSB，第二个命令包含以不同的 RN 16 EXOP 的灭活口令的 16 LSB。执行每个 EXOP 操作时，MSB 优先（即对于每个半口令的 MSB 应以其各自的 RN 16 予以 EXOP）。在发出 Kill 命令之前，询问机首先发出一个 Req_RN 命令获得一个新的 RN 16。

标签应形成必要的逻辑以便连续接收 32 位灭活口令的两个 16 位子部分。询问机不应将除 Req_RN 命令之外的命令配置在两个连续发出的 Kill 命令之间。若标签观察到没有连续的 Kill 命令，则应返回仲裁状态，除非介入的命令是 Query，在这种情况下标签应执行该命令。

灭活口令为零的标签不应执行灭活操作。如果该标签收到一个 Kill 命令，则应忽略该命令并反向散射一个错误代码（参见图 6.23）。

发出第二个 Kill 命令后，询问机应以小于 TREPLY 或 20 毫秒的持续时间发送 CW，TREPLY 为询问机 Kill 命令和标签反向散射应答之间的时间。询问机可以观察 Kill 命令可能产生的若干结果，这取决于标签存储写入操作是否成功。

- **Kill成功:** 完成Kill后，标签应如表6.36和图6.22所示反向散射由标题（0位）、标签句柄和从0位计算到句柄的CRC-16构成的应答。应答后，标签应立即进入沉默状态，此后不再对询问机作任何应答。若询问机在20毫秒内观察到该应答，则Kill成功完成。
- **标签遭遇错误:** 标签在CW期间反向散射一个错误代码，而不是反射如表6.34所示的应答（错误代码定义和应答格式请参见附录I）。灭活口令为零的标签不应执行灭活功能。若此标签收到一个Kill命令，则应忽略该命令，并反向散射一个错误代码（参见附录I）。
- **Kill不成功:** 若询问机没有在20秒内观察到应答，则该Kill命令没有成功完成。询问机可以发出一个Req_RN命令（含标签句柄），以验证该标签仍然处于询问机的字段内，并可以再次启动如图6.23所示的多个步骤灭活程序。

Kill命令应预先考虑帧同步（参见6.3.1.2.8）。

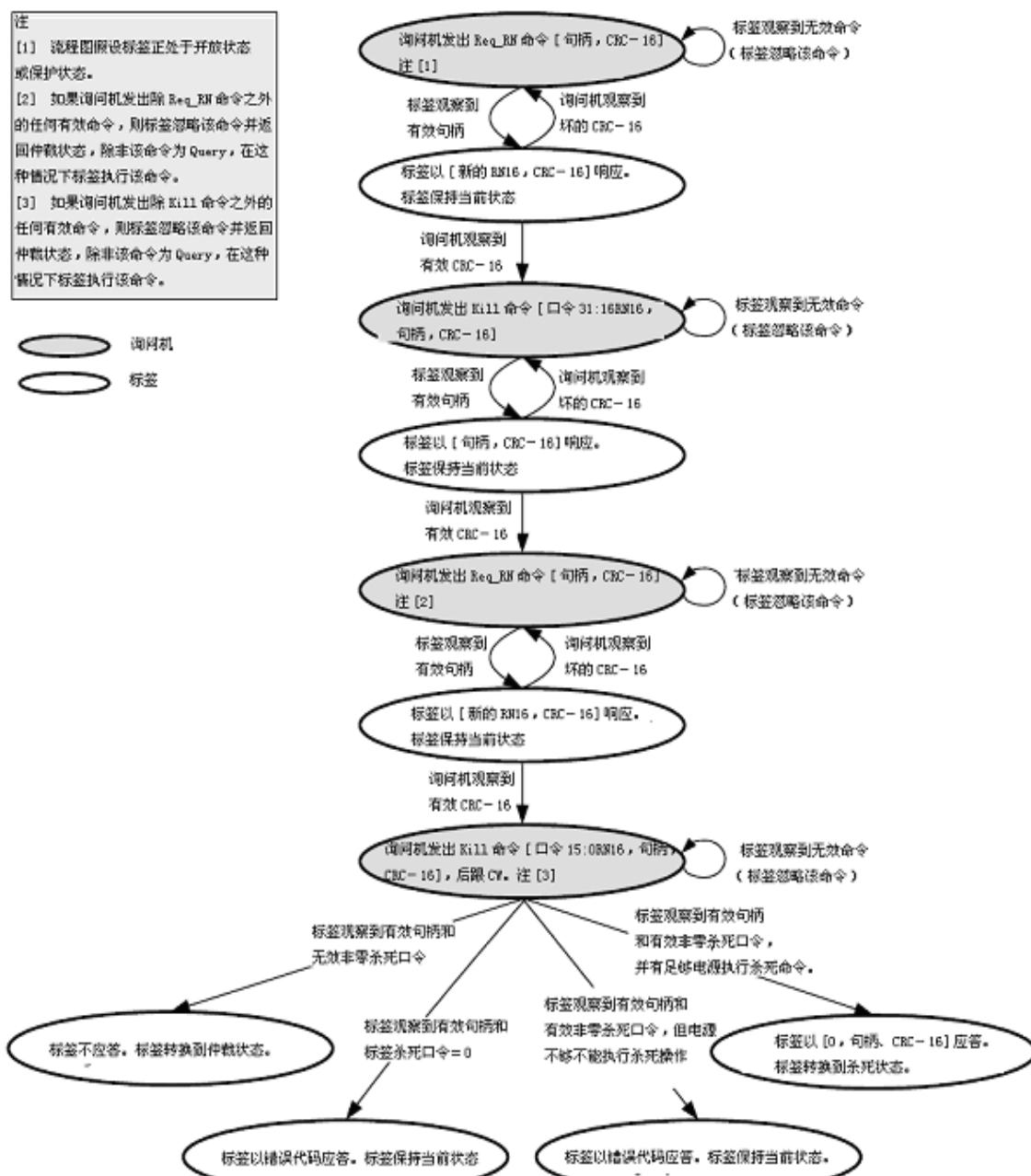
收到有效 Kill 命令序列后，标签应进入灭活状态。标签对第二个 Kill 命令的应答应使用如图 6.11 或图 6.15 所示的扩展前同步码，视具体情况而定（即标签应应答 TText=1，无论启动该盘存周期的 Query 命令中的 TText 值如何）。

表 6.35 Kill 命令

	命令	口令	RFU	RN	CRC-16
位号	8	16	3	16	16
描述	11000100	(1/2 灭活口令) RN16	0002	句柄	

表 6.36 标签应答成功 Kill 命令

	标题	RN	CRC-16
位号	1	16	16
描述	0	句柄	



6.3.2.10.3.5 Lock 命令（强制命令）

询问机和标签应执行如表 6.37 和图 6.24 所示的 Lock 命令。只有处于保护状态的标签才可执行 Lock 命令。Lock 命令允许询问机执行以下操作：

- 锁定口令，由此阻止或允许读取和/或写入该口令。
- 锁定个别存储体，由此阻止或允许写入该存储体。
- 永久锁定（永久保持不变）口令或存储体的锁定状态。

Lock 命令包含如下定义的 20 位有效负载：

- 前 10 个有效负载位是掩模位。标签应对这些位值作如下解释：
掩模=0：忽略相关的动作字段，并保持当前锁定设置。
掩模=1：执行相关的动作字段，并重写当前锁定设置。
- 最后 10 个有效负载位是动作位。标签应对这些位值作如下解释：
动作=0：取消确认相关存储位置的锁定。
动作=1：确认相关存储位置的锁定或永久锁定。

各个动作字段的功能如表 6.39 所述。

永久锁定位一旦确认后便不可再取消确认。若标签收到一个 Lock 命令，其有效负载试图取消确认以前确认的有效负载位，则该标签应忽略该 Lock 命令并反向散射一个错误代码（参见附录 I）。若标签收到其有效负载试图重新确认以前确认过的有效负载位的 Lock 命令，则该标签只应忽略该动作，并执行 Lock 有效负载的其余项。

标签的锁定位不能够直接读取，可以通过执行其它存储操作予以推断。

所有标签均应执行存储锁定，且应执行 Lock 命令。但是，标签无需支持图 6.24 所示的所有动作字段，这取决于该口令位置或与动作字段相关的存储体是否存在和是否可以锁定。尤其是，如果标签收到由于以下原因而不能执行的 Lock 命令，即一个或一个以上的口令或存储体不存在，或者一个或一个以上的动作字段试图改变以前永久锁定的值，或者一个或以一个以上的口令或存储体不能锁定，则该标签应忽略整个 Lock 命令，并反向散射一个错误代码（参见附录 I）。唯一例外的情况与那些只有能永久同时锁定所有存储器（即所有存储体和所有口令）的锁定功能性的标签有关。这些标签应执行有效负载为 FFFFh 的 Lock 命令，并为除 FFFFh 之外的任意有效负载反向散射一个错误代码。

Lock 命令应预先考虑帧同步（参见 6.3.1.2.8）。

发出一个 Lock 命令后，询问机应以小于 TREPY 或 20 毫秒的持续时间发送 CW，TREPY 为询问机 Lock 命令和标签反向散射应答之间的时间。询问机可以观察 Lock 命令可能产生的若干结果，这取决于标签存储写入操作是否成功。

- **Lock 成功：**完成 Lock 后，标签应如表 6.38 和图 6.22 所示反向散射由标题（0 位）、标签句柄和从 0 位计算到句柄的 CRC-16 构成的应答。若询问机在 20 毫秒内观察到该应答，则 Lock 成功完成。

- **标签遭遇错误:** 标签在CW期间反向散射一个错误代码，而不是反射如表6.38所示的应答（错误代码定义和应答格式请参见附录I）。
- **Lock不成功:** 若询问机没有在20秒内观察到应答，则该Lock命令没有成功完成。询问机可以发出一个Req_RN命令（含标签句柄），以验证该标签仍然处于询问机的字段内，并可以再次发出Lock命令。

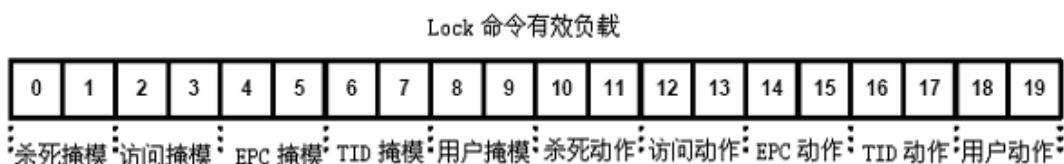
收到有效 Lock 命令后，标签应执行所命令的锁定操作。标签对 Lock 命令的应答应使用如图 6.11 或图 6.15 所示的扩展前同步码，视具体情况而定（即标签应应答 TRect=1，无论启动该盘存周期的 Query 命令中的 TRect 值如何）。

表 6.37 Lock 命令

	命令	有效负载	RN	CRC-16
位号	8	20	16	16
描述	11000101	掩模和动作字段	句柄	

表 6.38 标签应答 Lock 命令

	标题	RN	CRC-16
位号	1	16	16
描述	0	句柄	



掩模和相关动作字段										
杀死口令		访问口令		EPC 存储器		TID 存储器		用户存储器		
掩模	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
	跳过 / 写入	跳过 / 写入	跳过 / 写入	跳过 / 写入	跳过 / 写入	跳过 / 写入	跳过 / 写入	跳过 / 写入	跳过 / 写入	
动作	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19
	读取 / 写 入口令	永久锁定 入口令	读取 / 永久锁定 入口令		永久锁定 入口令	永久锁定 入口令	永久锁定 入口令	永久锁定 入口令	永久锁定 入口令	

图 6.24 Lock 有效负载和使用

表 6.39 Lock 动作一字段功能

写入口令	永久锁定	描述
0	0	在开放状态或保护状态下可以写入相关存储体。
0	1	在开放状态或保护状态可以永久写入相关存储体，或者可以永远不锁定相关存储体。
1	0	在保护状态下可以写入相关存储体但在开放状态下不行。
1	1	在任何状态下都不可以写入相关存储体。
读取/写入口令	永久锁定	描述
0	0	在开放状态或保护状态下可以读取和写入相关口令位置。
0	1	在开放状态或保护状态下可以永久读取和写入相关口令位置，并可以永远不锁定相关口令位置。
1	0	在保护状态下可以读取和写入相关口令位置但在开放状态下不行。
1	1	在任何状态下都不可以读取或写入相关口令位置。

6.3.2.10.3.6 Access 命令（任选命令）

询问机和标签可以执行 Access 命令。如果执行的话，该命令应如表 6.40 所示。Access 命令使带有非零值访问口令的标签从开放状态转换到保护状态(带有零值访问口令的标签永远不会处于开放状态—参见图 6.19)，或者，如果标签已经处于保护状态，则仍然保持该状态不变。

为访问标签，询问机应遵循图 6.25 所示的多个步骤程序。简而言之，询问机发出两个 Access 命令，第一个命令包含标签的以 RN16 EXOP 的访问口令的 16 MSB，第二个命令包含以不同的 RN 16 EXOP 的访问口令的 16 LSB。执行每个 EXOP 操作时，MSB 优先（即对于每个半口令的 MSB 应以其各自的 RN 16 予以 EXOP）。在发出 Access 命令之前，询问机首先发出一个 Req_RN 命令获得一个新的 RN 16。

标签应形成必要的逻辑以便连续接收 32 位访问口令的两个 16 位子部分。询问机不应将除 Req_RN 命令之外的命令配置在两个连续发出的 Access 命令之间。若标签观察到没有连续的 Access 命令，则应返回仲裁状态，除非介入的命令是 Query，在这种情况下标签应执行该命令。

Access 命令应预先考虑帧同步（参见6.3.1.28）。

标签对 Access 命令的应答应如表 6.41 所示。如果 Access 命令是序列中的第一个命令，那么标签反向散射其句柄，承认所收到的命令。如果 Access 命令是序列中的第二个命令，且整个收到的 32 位访问口令是正确的，则该标签反向散射其句柄承认已经成功执行该命令，并已转换到保护状态，否则标签不应答。应答包括句柄计算的 CRC-16。

表 6.40 Access 命令

	命令	口令	RN	CRC-16
位号	8	16	16	16
描述	11000110	(1/2 访问口令 RN16)	句柄	

表 6.41 标签应答 Access 命令

	RN	CRC-16
位号	16	16
描述	句柄	

6.3.2.10.3.7 BlockWrite 命令（任选命令）

询问机和标签可以执行 BlockWrite 命令。如果执行的话，则应按照表 6.42 所示执行。BlockWrite 命令允许询问机用一个命令将若干字写入标签的保留内存、EPC 存储器、TID 存储器或用户存储器。BlockWrite 含有以下字段：

- 存储体规定 Read 命令是否访问保留内存、EPC 存储器、TID 存储器或用户存储器。Read 命令应用于单个存储体。连续 Read 命令可以应用于不同存储体。
- 字指针规定存储器读取的起始字地址，字的长度为 16 位。例如，字指针=00h 规定第一个 16 位存储字，字指针=01h 规定第二个 16 位存储字等。字指针采用 EBV 格式化（参见附录 A）。
- 字计数规定读取的 16 位字数。若字计数=00h，则标签应忽略 BlockWrite 命令。若字计数=0h，则该标签应写入一个作数据的字。
- 数据包括一个待写入的 16 位字，长度应为 $16 \times \text{字计数}$ 。与 Write 命令不同，BlockWrite 命令中的数据不加密，询问机无需在发出 BlockWrite 命令前发出 Req_Rn 命令。

Read 命令还包括标签句柄和一个 CRC-16。CRC-16 应从第一个操作码位计算到最后的句柄位。

若标签收到的 CRC-16 有效但句柄无效的 Read 命令，则应忽略该命令，并保持其当前状态不变（开放状态或保护状态，视具体情况而定）。

BlockWrite 命令应预先考虑帧同步（参见 6.3.1.2.8）。

发出 BlockWrite 命令后，询问机应以小于 TREPPLY 或 20 毫秒的持续时间发送 CW，TREPPLY 为询问机 BlockWrite 命令和标签反向散射应答之间的时间。询问机可以观察 BlockWrite 命令可能产生的若干结果，这取决于标签存储写入操作是否成功。

- **BlockWrite 成功：**完成 BlockWrite 后，标签应如表 6.43 和图 6.22 所示反向散射由标题（0 位）、标签句柄和从 0 位计算到句柄的 CRC-16 构成的应答。若询问机在 20 毫秒内观察到该应答，则

BlockWrite成功完成。

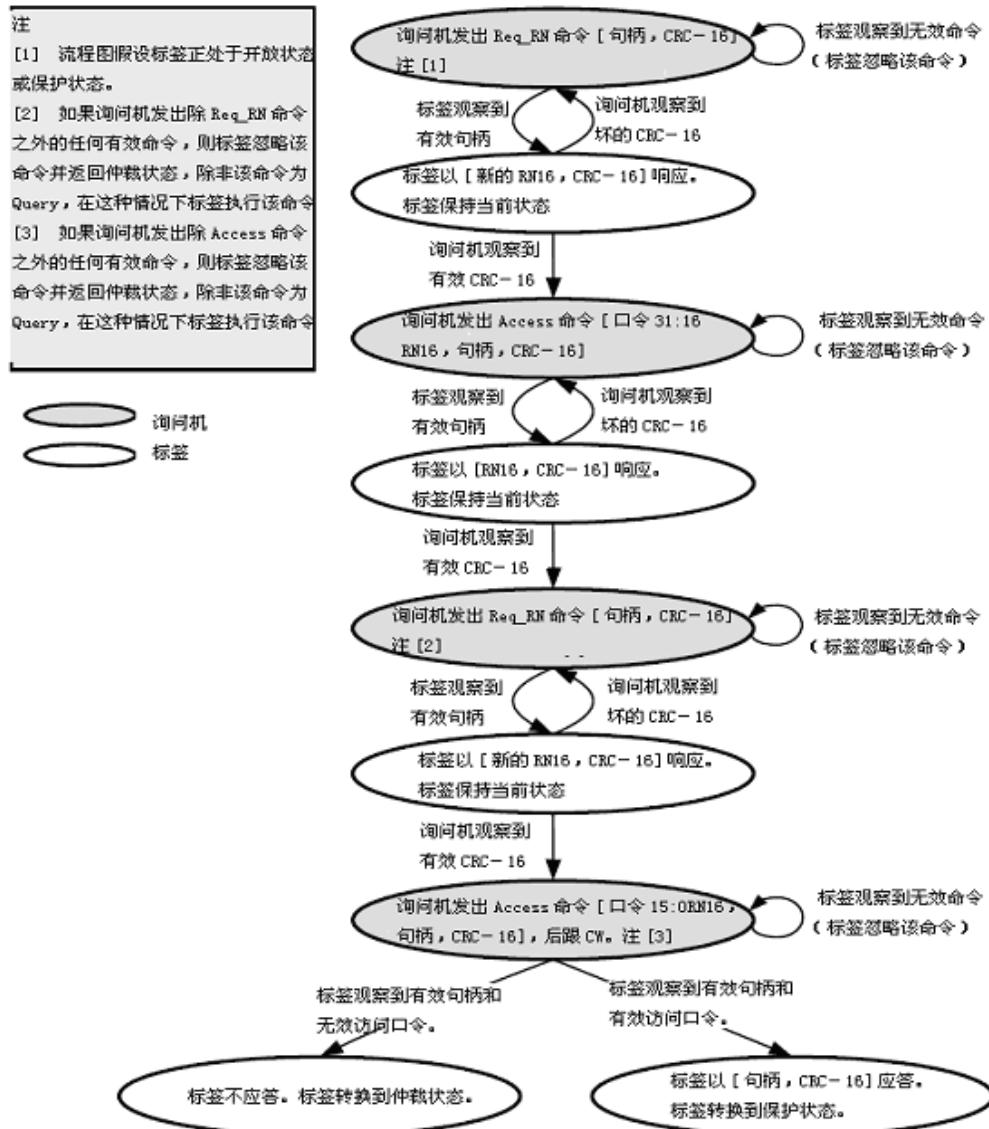


图 6.25 访问程序

- **标签遭遇错误：** 标签在CW期间反向散射一个错误代码，而不是反射如表6.43所示的应答（错误代码定义和应答格式请参见附录I）。
- **BlockWrite不成功：** 若询问机没有在20秒内观察到应答，则该BlockWrite命令没有成功完成。询问机可以发出一个Req_RN命令（含标签句柄），以验证该标签仍然处于询问机的字段内，并可以再次发送BlockWrite命令。

收到有效 BlockWrite 命令后，标签应将所命令的数据写入存储器中。标签对成功 BlockWrite 命令

的应答应使用如图 6.11 或图 6.15 所示的扩展前同步码，视具体情况而定（即标签应应答 TText=1，无论启动该盘存周期的 Query 命令中的 TText 值如何）。

表 6.42 BlockWrite 命令

	命令	存储体	字指针	字计数	数据	RN	CRC-16
位号	8	2	EBV	8	变量	16	16
描述	11000111	00: 保留内存 01: EPC存储器 10: TID存储器 11: 用户存储器	起始地址指针	待写入的字数	待写入的数据	句柄	

表 6.43 标签应答成功 BlockWrite 命令

	标题	RN	CRC-16
位号	1	16	16
描述	0	句柄	

6.3.2.10.3.8 BlockErase 命令（任选命令）

询问机和标签可以执行 BlockErase 命令。如果执行的话，则应按照表 6.44 所示执行。BlockErase 命令允许询问机用一个命令擦去写入标签的保留内存、EPC 存储器、TID 存储器或用户存储器的若干字。BlockWrit 含有以下字段：

- 存储体规定Read命令是否访问保留内存、EPC存储器、TID存储器若用户存储器。Read命令应用于单个存储体。连续Read命令可以应用于不同存储体。
- 字指针规定存储器读取的起始字地址，字的长度为16位。例如，字指针=00_h规定第一个16位存储字，字指针=01_h规定第二个16位存储字等。字指针采用EBV格式化（参见附录A）。
- 字计数规定读取的16位字数。若字计数=00_h，则标签应忽略BlockErase命令。若字计数=0_h，则该标签应擦去一个作数据的字。
- 数据包括一个待写入的16位字，长度应为16×字计数。与Write命令不同，BlockErase命令中的数据不加密，询问机无需在发出BlockErase命令前发出Req_Rn命令。

Read 命令还包括标签句柄和一个 CRC-16。CRC-16 应从第一个操作码位计算到最后的句柄位。

若标签收到 CRC-16 有效但句柄无效的 Read 命令，则应忽略该命令，并保持其当前状态不变（开放状态或保护状态，视具体情况而定）。

BlockErase命令应预先考虑帧同步（参见6.3.1.2.8）。

发出 BlockErase 命令后，询问机应以小于 TREPPLY 或 20 毫秒的持续时间发送 CW，TREPPLY 为询问机 BlockErase 命令和标签反向散射应答之间的时间。询问机可以观察 BlockErase 命令可能产生的若干结果，这取决于标签存储写入操作是否成功。

- **BlockErase成功:** 完成BlockErase后，标签应如表6.45和图6.22所示反向散射由标题(0位)、标签句柄和从0位计算到句柄的CRC-16构成的应答。若询问机在20毫秒内观察到该应答，则BlockErase成功完成。
- **标签遭遇错误:** 标签在CW期间反向散射一个错误代码，而不是反射如表6.45所示的应答（错误代码定义和应答格式请参见附录I）。
- **BlockErase不成功:** 若询问机没有在20秒内观察到应答，则该BlockErase命令没有成功完成。询问机可以发出一个Req_RN命令（含标签句柄），以验证该标签仍然处于询问机的字段内，并可以再次发送BlockErase命令。

收到有效 BlockErase 命令后，标签应擦去所命令的存储字。标签对成功 BlockErase 命令的应答应使用如图 6.11 或图 6.15 所示的扩展前同步码，视具体情况而定（即标签应应答 TText=1，无论启动该盘存周期的 Query 命令中的 TText 值如何）。

表 6.44 BlockErase 命令

	命令	存储体	字指针	字计数	RN	CRC-16
位号	8	2	EBV	8	16	16
描述	11001000	00: 保留内存 01: EPC存储器 10: TID存储器 11: 用户存储器	起始地址 指针	待擦去的字 数	句柄	

表 6.45 标签应答成功 BlockErase 命令

	标题	RN	CRC-16
位号	1	16	16
描述	0	句柄	

7. 本规范知识产权

请注意本规范某些部分受专利或其它知识产权保护。EPCglobal 不负责确认这些专利或知识产权。

附录 A (规范型) 可扩充位向量 (EBV)

可扩充位向量 (EBV) 为具有可扩充数据范围的数据结构。

EBV 由无数块组成。每个块含有一个扩充位，后跟特定个数的数据位。如果 B 表示某块中的总位数，则这个块含有 $B-1$ 数据位。尽管 EBV 一般都可能包含长度不同的块，但本规范假定块的长度为 18 位 (EBV-8)。

EBV 表示的数据值只是从左到右读取的由数据位形成的位串，扩充位忽略不计。

以下以 EBV-8 举例说明之：

表 A.1 EB-8 字格式

0	0	0000000						
1	0	0000001						
$2^7 - 1$	127	0	1111111					
2^7	128	1	0000001	0	0000000			
$2^{14} - 1$	16383	1	1111111	0	1111111			
2^{14}	16384	1	0000001	1	0000000	0	0000000	

由于每个块均有 7 个数据位，因此 EBV-8 可以一个块表示 0—127 之间的数值。若要表示数值 128，应在第一块中将扩充位设置为 1，在 EBV-8 中附加第二个块。采用这种方法，EBV-8 可以表示任意大的数值。

本规范用 EBV-8 数值表示存储地址和掩模长度。

附录 B (规范型) 状态转换表

状态转换表 B.1 至 B.7 应定义标签对询问机命令的应答。状态转换表中所用的术语“句柄”的定义参见 6.3.2.4.5，“错误代码”的定义参见表 1.2，“槽”为图 6.19 所示的槽计数器输出数据，并在附录 J 中有详细定义，“动作”栏内的“—”表示标签既不修改它的 SL 标记或也不反向散射应答。

■ B. 1 当前状态：就绪

表 B.1 就绪状态-转换表

命令	条件	动作	次状态
Query 1	槽=0; 匹配已盘标记 和 SL 标记	反向散射新 RN16	应答
	槽>0; 匹配已盘标记 和 SL 标记	—	仲裁
	其它条件	—	就绪
QueryRep	全部	—	就绪
QueryAdjust	全部	—	就绪
ACK	全部	—	就绪
NAK	全部	—	就绪
Req_RN	全部	—	就绪
Select	全部	确认或取消确认 SL, 将已盘标记设置到 A 或 B	就绪
Read	全部	—	就绪
Write	全部	—	就绪
Kill	全部	—	就绪
Lock	全部	—	就绪
Access	全部	—	就绪
BlockWrite	全部	—	就绪
BlockErase	全部	—	就绪
Invalid 2	全部	—	就绪

1. Query 命令开始一个新盘存周期，并可以改变该通话。Query 命令还可以指示标签将新的随机数值载入其槽计数器内。
2. “无效”意即错误命令、不被支持的命令，参数无效的命令，CRC 错误的命令或者是其它未被标签承认或可执行的命令。

■ B.2 当前状态：仲裁

表 B.2 仲裁状态-转换表

命令	条件	动作	次状态
Query 1, 2	槽=0; 匹配已盘标记 和 SL 标记	反向散射新 RN16	应答
	槽<>0; 匹配已盘标记 和 SL 标记	—	仲裁
	其它条件	—	就绪
QueryRep	槽计数器减值后槽=0	反向散射新RN16	应答
	槽计数器减值后槽<>0	—	仲裁
QueryAdjust 2	槽=0	反向散射新RN16	应答
	槽<>0	—	仲裁
ACK	全部	—	仲裁
NAK	全部	—	仲裁
Req_RN	全部	—	就绪
Select	全部	确认或取消确认 SL, 将已盘标记设置到 A 或 B	就绪
Read	全部	—	仲裁
Write	全部	—	仲裁
Kill	全部	—	仲裁
Lock	全部	—	仲裁
Access	全部	—	仲裁
Erase	全部	—	仲裁
BlockWrite	全部	—	仲裁
BlockErase	全部	—	仲裁
Invalid3	全部	—	仲裁

1. Query 命令开始一个新盘存周期，并可以改变该通话。

2. Query 和 QueryAdjust 命令指示标签将新的随机数值载入其槽计数器内。
3. “无效”意即错误命令、不被支持的命令，参数无效的命令，CRC 错误的命令，通话参数与当前正在进行的盘存的通话参数不匹配的命令或者其它未被标签确认或不可执行的命令。

■ B.3 当前状态：应答

表 B.3 仲裁状态-转换表

命令	条件	动作	次状态
Query 1, 2	槽=0; 匹配已盘标记和 SL 标记	反向散射新 RN16	应答
	槽<>0; 匹配已盘标记和 SL 标记	—	仲裁
	其它条件	—	就绪
QueryRep	全部	—	仲裁
QueryAdjust 2	槽=0	反向散射新RN16	应答
	槽<>0	—	仲裁
ACK	有效 RN16	反向散射{PC, EPC, CRC-16}或{00002, 截断 EPC, CRC-16}	确认
	无效 RN16	—	仲裁
NAK	全部	—	仲裁
Req_RN	全部	—	仲裁
Select	全部	确认或取消确认 SL, 将已盘标记设置到 A 或 B	就绪
Read	全部	—	仲裁
Write	全部	—	仲裁
Kill	全部	—	仲裁
Lock	全部	—	仲裁
Access	全部	—	仲裁
BlockWrite	全部	—	仲裁
BlockErase	全部	—	仲裁
T2 超时	T2>20.0Tpri (参见图 6.16)	—	仲裁
Invalid3	全部	—	应答

1. Query 命令开始一个新盘存周期，并可以改变该通话。
2. Query 和 QueryAdjust 命令指示标签将新的随机数值载入其槽计数器内。
3. “无效”意即错误命令、不被支持的命令，参数无效的命令，CRC 错误的命令，通话参数与当前正在进行的盘存的通话参数不匹配的命令或者其它未被标签确认或不可执行的命令。

■ B.4 当前状态：确认

表 B.4 确认状态-转换表

命令	条件	动作	次状态
Query 1	槽=0; 匹配已盘标记和 SL 标记	反向散射新 RN16; 仅当新通话与前通话匹配时, 状态才从 A 盘存到 B 或从 B 盘存到 A	应答
	槽<>0; 匹配已盘标记和 SL 标记	仅当新通话与前通话匹配时, 状态才从 A 盘存到 B 或从 B 盘存到 A	仲裁
	其它条件	仅当新通话与前通话匹配时, 状态才从 A 盘存到 B 或从 B 盘存到 A	就绪
QueryRep	全部	状态从 A 盘存到 B 或从 B 盘存到 A	就绪
QueryAdjust	全部	状态从 A 盘存到 B 或从 B 盘存到 A	就绪
ACK	有效 RN16	反向散射{PC, EPC, CRC-16}或{00002, 截断 EPC, CRC-16}	确认
	无效 RN16	—	仲裁
NAK	全部	—	仲裁
Req_RN	有效 RN16 和访问口令<>0	反向散射句柄	开放
	有效 RN16 和访问口令=0	反向散射句柄	保护
	无效 RN16	—	确认
Select	全部	确认或取消确认 SL, 将已盘标记设置到 A 或 B	就绪
Read	全部	—	仲裁
Write	全部	—	仲裁
Kill	全部	—	仲裁
Lock	全部	—	仲裁
Access	全部	—	仲裁
BlockWrite	全部	—	仲裁
BlockErase	全部	—	仲裁
T2 超时	T2>20.0Tpri(参见图)	—	仲裁

	6.16)		
Invalid 3	全部	—	确认

1. Query 命令开始一个新盘存周期，并可以改变该通话。Query 命令还可以指示标签将新的随机数值载入其槽计数器内。
2. “无效”意即错误命令、不被支持的命令，参数无效的命令，CRC 错误的命令，通话参数与当前正在进行的盘存的通话参数不匹配的命令或者其它未被标签确认或不可执行的命令。

■ B. 5 当前状态：开放

表 B.5 开放状态-转换表

命令	条件	动作	次状态
Query 1, 2	槽=0; 匹配已盘标记和 SL 标记	反向散射新 RN16; 仅当新通话与前通话匹配时，状态才从 A 盘存到 B 或从 B 盘存到 A	应答
	槽<>0; 匹配已盘标记和 SL 标记	仅当新通话与前通话匹配时，状态才从 A 盘存到 B 或从 B 盘存到 A	仲裁
	其它条件	仅当新通话与前通话匹配时，状态从 A 盘存到 B 或从 B 盘存到 A	就绪
QueryRep	全部	状态从 A 盘存到 B 或从 B 盘存到 A	就绪
QueryAdjust	全部	状态从 A 盘存到 B 或从 B 盘存到 A	就绪
ACK	有效句柄	反向散射{PC, EPC, CRC-16}或{00002, 截断 EPC, CRC-16}	开放
	无效句柄	—	仲裁
NAK	全部	—	仲裁
Req_RN	有效句柄	反向散射新 RN16	开放
	无效句柄	—	开放
Select	全部	确认或取消确认 SL, 将已盘标记设置到 A 或 B	就绪

Read	有效句柄和有效存储访问	反向散射数据和句柄	开放
	有效句柄和无效存储访问	反向散射错误代码	开放
	无效句柄	—	开放
Write	有效句柄和有效存储访问	写入时反向散射句柄	开放
	有效句柄和无效存储访问	反向散射错误代码	开放
	无效句柄	—	开放
Kill (参见图 6.23)	有效句柄和有效非零灭活口令	当灭活时反向散射句柄	灭活
	有效句柄和无效非零灭活口令	—	仲裁
	有效句柄和灭活口令 =0	反射散射错误代码	开放
	无效句柄	—	开放
Lock	全部	—	开放
Access (参见图 6.25)	有效句柄和有效访问口令	反向散射句柄	保护
	有效句柄和无效访问口令	—	仲裁
	无效句柄	—	开放
BlockWrite	有效句柄和有效存储访问	当 Blockwrite 时反向散射句柄	开放
	有效句柄和无效存储访问	反向散射错误代码	开放
	无效句柄	—	开放
BlockErase	有效句柄和有效存储访问	当擦去时反向散射句柄	开放
	有效句柄和无效存储访问	反向散射错误代码	开放
	无效句柄	—	开放
Invalid2	全部	—	开放

1. Query 命令开始一个新盘存周期，并可以改变该通话。Query 命令还可以指示标签将新的随机数值载入其槽计数器内。
2. “无效”意即错误命令、不被支持的命令，参数无效的命令，CRC 错误的命令，通话参数与当前正在进行的盘存的通话参数不匹配的命令或者其它未被标签确认或不可执行的命令。

■ B. 6 当前状态：保护

表 B.6 保护状态-转换表

命令	条件	动作	次状态
Query 1	槽=0; 匹配已盘标记和 SL 标记	反向散射新 RN16; 仅当新通话与前通话匹配时, 状态才从 A 盘存到 B 或从 B 盘存到 A	应答
	槽<>0; 匹配已盘标记和 SL 标记	仅当新通话与前通话匹配时, 状态才从 A 盘存到 B 或从 B 盘存到 A	仲裁
	其它条件	仅当新通话与前通话匹配时, 状态从 A 盘存到 B 或从 B 盘存到 A	就绪
QueryRep	全部	状态从 A 盘存到 B 或从 B 盘存到 A	就绪
QueryAdjust	全部	状态从 A 盘存到 B 或从 B 盘存到 A	就绪
ACK	有效句柄	反向散射{PC, EPC, CRC-16}或{00002, 截断 EPC, CRC-16}	保护
	无效句柄	—	仲裁
NAK	全部	—	仲裁
Req_RN	有效句柄	反向散射新 RN16	保护
	无效句柄	—	保护
Select	全部	确认或取消确认 SL, 将已盘标记设置到 A 或 B	就绪
Read	有效句柄和有效存储访问	反向散射数据和句柄	保护
	有效句柄和无效存储访问	反向散射错误代码	保护
	无效句柄	—	保护
Write	有效句柄和有效存储访问	当写入反向散射句柄	保护
	有效句柄和无效存储访问	反向散射错误代码	保护

	无效句柄	—	保护
Kill (参见图 6.23)	有效句柄和有效非零灭活口令	当灭活时反向散射句柄	灭活
	有效句柄和无效非零灭活口令	—	仲裁
	有效句柄和灭活口令 =0	反向散射错误代码	保护
	无效句柄	—	保护
Lock	有效句柄和有效锁定有效负载	当锁定反向散射句柄	保护
	有效句柄和无效锁定有效负载	反向散射错误代码	保护
	无效句柄	—	保护
Access (参见图 6.25)	有效句柄和有效访问口令	反向散射句柄	保护
	有效句柄和无效访问口令	—	仲裁
	无效句柄	—	保护
BlockWrite	有效句柄和有效存储访问	当 Blockwrite 时反向散射句柄	保护
	有效句柄和无效存储访问	反向散射错误代码	保护
	无效句柄	—	保护
BlockErase	有效句柄和有效存储访问	当擦去时反向散射句柄	保护
	有效句柄和无效存储访问	反向散射错误代码	保护
	无效句柄	—	保护
Invalid 2	全部	—	保护

1. Query 命令开始一个新盘存周期，并可以改变该通话。Query 命令还可以指示标签将新的随机数值载入其槽计数器内。
2. “无效”意即错误命令、不被支持的命令，参数无效的命令，CRC 错误的命令，通话参数与当前正在进行的盘存的通话参数不匹配的命令或者其它未被标签确认或不可执行的命令。

■ B.7 当前状态：灭活

表 B.7 灭活状态-转换表

命令	条件	动作	次状态
Query	全部	—	灭活
QueryRep	全部	—	灭活
QueryAdjust	全部	—	灭活
ACK	全部	—	灭活
NAK	全部	—	灭活
Req_RN	全部	—	灭活
Select	全部	—	灭活
Read	全部	—	灭活
Write	全部	—	灭活
Kill	全部	—	灭活
Lock	全部	—	灭活
Access	全部	—	灭活
BlockWrite	全部	—	灭活
BlockErase	全部	—	灭活
Invalid1	全部	—	灭活

- “无效”意即错误命令、不被支持的命令，参数无效的命令，CRC 错误的命令或者是其它未被标签承认或可执行的命令。

附录 C (规范型) 命令应答表

命令应答表 C.1 至 C.7 应定义标签对询问机命令的应答。状态转换表中所用的术语“句柄”的定义参见 6.3.2.4.5，“错误代码”的定义参见表 1.2，“槽”为图 6.19 所示的槽计数器输出数据，并在附录 J 中有详细定义，“应答”栏内的“—”表示标签既不修改其 SL 标记或已盘标记也不反向散射应答。

■ C. 1 命令应答: Power-up

表 C.1 Power-up 命令应答表

始态	条件	应答	次状态
就绪、仲裁、应答、确认、开放、保护	上电	—	就绪
灭活	全部	—	灭活

■ C. 2 命令应答: Query

表 C.2 Query1 命令应答表

始态	条件	应答	次状态
就绪、仲裁、应答	槽=0; 匹配已盘标记和 SL 标记	反向散射新 RN16	应答
	槽<>0; 匹配已盘标记和 SL 标记	—	仲裁
	其它条件	—	就绪
确认、开放、保护	槽=0; 匹配已盘标记和 SL 标记	反向散射新 RN16; 仅当新通话与前通话匹配时, 状态才从 A 盘存到 B 或从 B 盘存到 A	应答
	槽<>0; 匹配已盘标记和 SL 标记	仅当新通话与前通话匹配时, 状态从 A 盘存到 B 或从 B 盘存到 A	仲裁
	其它条件	仅当新通话与前通话匹配时, 状态从 A 盘存到 B 或从 B 盘存到 A	就绪
灭活	全部		灭活

1. **Query**命令（在除灭活命令的任何状态）开始一个新盘存周期，并可以改变该通话。**Query**命令指示标签将新的随机数值载入其槽计数器内。

■ C. 3 命令应答: QueryRep

表 C.3 QueryRep 命令应答表

始态	条件	应答	次状态
就绪	全部	—	就绪
仲裁	槽计数器减值后槽 $<>0$	—	仲裁
	槽计数器减值后槽=0	反向散射新 RN16	应答
应答	全部	—	仲裁
确认、开放、保护	全部	状态从 A 盘存到 B 或 从 B 盘存到 A	就绪
灭活	全部	—	灭活

■ C. 4 命令应答: QueryAdjust

表 C.4 QueryAdjust1 命令应答表

始态	条件	应答	次状态
就绪	全部	—	就绪
仲裁, 应答	槽 $<>0$	—	仲裁
	槽=0	反向散射新 RN16	应答
确认, 开放, 保护	全部	状态从 A 盘存到 B 或 从 B 盘存到 A	就绪
灭活	全部	—	灭活

1. QueryAdjust, 在仲裁, 应答状态下, 指示标签将新的随机数值载入其槽计数器内。

■ C. 5 命令应答: ACK

表 C.5 ACK 命令应答表

始态	条件	应答	次状态
就绪	全部	—	就绪
仲裁	全部	—	仲裁
应答	有效 RN16	反向散射{PC, EPC, CRC-16}或{00002, 截断 EPC, CRC-16}	确认
	无效 RN16	—	仲裁

确认	有效 RN16	反向散射{PC, EPC, CRC-16}或{00002, 截断 EPC, CRC-16}	确认
	无效 RN16	—	仲裁
开放	有效句柄	反向散射{PC, EPC, CRC-16}或{00002, 截断 EPC, CRC-16}	开放
	无效句柄	—	仲裁
保护	有效句柄	反向散射{PC, EPC, CRC-16}或{00002, 截断 EPC, CRC-16}	保护
	无效句柄	—	仲裁
灭活	全部	—	灭活

■ C. 6 命令应答: NAK

表 C.6 NAK 命令应答表

始态	条件	应答	次状态
就绪	全部	—	就绪
仲裁, 应答, 确认, 开放, 保护	全部	—	仲裁
灭活	全部	—	灭活

■ C. 7 命令应答: Req_RN

表 C.7 Req_RN 命令应答表

始态	条件	应答	次状态
就绪	全部	—	就绪
仲裁, 应答	全部	—	仲裁
确认	有效 RN16 和访问口令<>0	反向散射句柄	开放
	有效 RN16 和访问口令=0	反向散射句柄	保护
	无效 RN16	—	确认
开放	有效句柄	反向散射新 RN16	开放
	无效句柄	—	开放
保护	有效句柄	反向散射新 RN16	保护

	无效句柄	—	保护
灭活	全部	—	灭活

■ C.8 命令应答: Select

表 C.8 Select 命令应答表

始态	条件	应答	次状态
就绪, 仲裁, 应答, 确认, 开放, 保护	全部	确认或取消确认 SL, 将已盘标记设置到 A 或 B	就绪
灭活	全部	—	灭活

■ C.9 命令应答: Read

表 C.9 Read 命令应答表

始态	条件	应答	次状态
就绪	全部	—	就绪
仲裁, 应答, 确认	全部	—	仲裁
开放	有效句柄和无效存储 访问	反向散射错误代码	开放
	有效句柄和有效存储 访问	反向散射数据和句柄	开放
	无效句柄	—	开放
保护	有效句柄和无效存储 访问	反向散射错误代码	保护
	有效句柄和有效存储 访问	反向散射数据和句柄	保护
	无效句柄	—	保护
灭活	全部	—	灭活

■ C.10 命令应答: Write

表 C.10 Write 命令应答表

始态	条件	应答	次状态
就绪	全部	—	就绪
仲裁, 应答, 确认	全部	—	仲裁
开放	有效句柄和无效存储访问	反向散射错误代码	开放
	有效句柄和有效存储访问	当写入时反向散射句柄	开放
	无效句柄	—	开放
保护	有效句柄和无效存储访问	反向散射错误代码	保护
	有效句柄和有效存储访问	当写入时反向散射句柄	保护
	无效句柄	—	保护
灭活	全部	—	灭活

■ C.11 命令应答: Kill

表 C.11 Kill1 命令应答表

始态	条件	应答	次状态
就绪	全部	—	就绪
仲裁, 应答, 确认	全部	—	仲裁
开放	有效句柄和灭活口令 =0	反向散射错误代码	开放
	有效句柄和无效非零 灭活口令	—	仲裁
	有效句柄和有效非零 灭活口令	当灭活时反向散射句柄	灭活
	无效句柄	—	开放
保护	有效句柄和灭活口令 =0	反向散射错误代码	保护
	有效句柄和无效非零 灭活口令	—	仲裁
	有效句柄和有效非零 灭活口令	当灭活时反向散射句柄	灭活
	无效句柄	—	保护

灭活	全部	—	灭活
----	----	---	----

1. 参见图6.23

■ C.12 命令应答: Lock

表 C.12 Lock 命令应答表

始态	条件	应答	次状态
就绪	全部	—	就绪
仲裁, 应答, 确认	全部	—	仲裁
开放	全部	—	开放
保护	有效句柄和无效锁定 有效负载	反向散射错误代码	保护
	有效句柄无效和有效 锁定有效负载	当锁定时反向散射句柄	保护
	无效句柄	—	保护
灭活	全部	—	灭活

■ C.13 命令应答: Read

表 C.131 Read1 命令应答表

始态	条件	应答	次状态
就绪	全部	—	就绪
仲裁, 应答, 确认	全部	—	仲裁
开放	有效句柄和无效访问 口令	—	仲裁
	有效句柄和有效访问 口令	反向散射句柄	保护
	无效句柄	—	开放
保护	有效句柄和无效访问 口令	—	仲裁
	有效句柄和有效访问 口令	反向散射句柄	保护
	无效句柄	—	保护
灭活	全部	—	灭活

1. 参见图6.25

■ C.14 命令应答: BlockWrite

表 C.14 BlockWrite 命令应答表

始态	条件	应答	次状态
就绪	全部	—	就绪
仲裁, 应答, 确认	全部	—	仲裁
开放	有效句柄和无效存储访问	反向散射错误代码	开放
	有效句柄和有效存储访问	当 BlockWrite 时反向散射句柄	开放
	无效句柄	—	开放
保护	有效句柄和无效存储访问	反向散射错误代码	保护
	有效句柄和有效存储访问	当 BlockWrite 时反向散射句柄	保护
	无效句柄	—	保护
灭活	全部	—	灭活

■ C.15 命令应答: BlockErase

表 C.15 BlockErase 命令应答表

始态	条件	应答	次状态
就绪	全部	—	就绪
仲裁, 应答, 确认	全部	—	仲裁
开放	有效句柄和无效存储访问	反向散射错误代码	开放
	有效句柄和有效存储访问	当写入时反向散射句柄	开放
	无效句柄	—	开放
保护	有效句柄和无效存储访问	反向散射错误代码	保护
	有效句柄和有效存储访问	当写入时反向散射句柄	保护
	无效句柄	—	保护
灭活	全部	—	灭活

■ C.16 命令应答: T2 超时

表 C.16 T2 超时命令应答表

始态	条件	应答	次状态
就绪	全部	—	就绪
仲裁	全部	—	仲裁
应答, 确认	T2 超时 $> 20.0T_{pri}$ (参见图 6.16)	—	仲裁
开放	全部	—	开放
保护	全部	—	保护
灭活	全部	—	灭活

■ C.17 命令应答: 无效命令

表 C.17 无效命令应答表

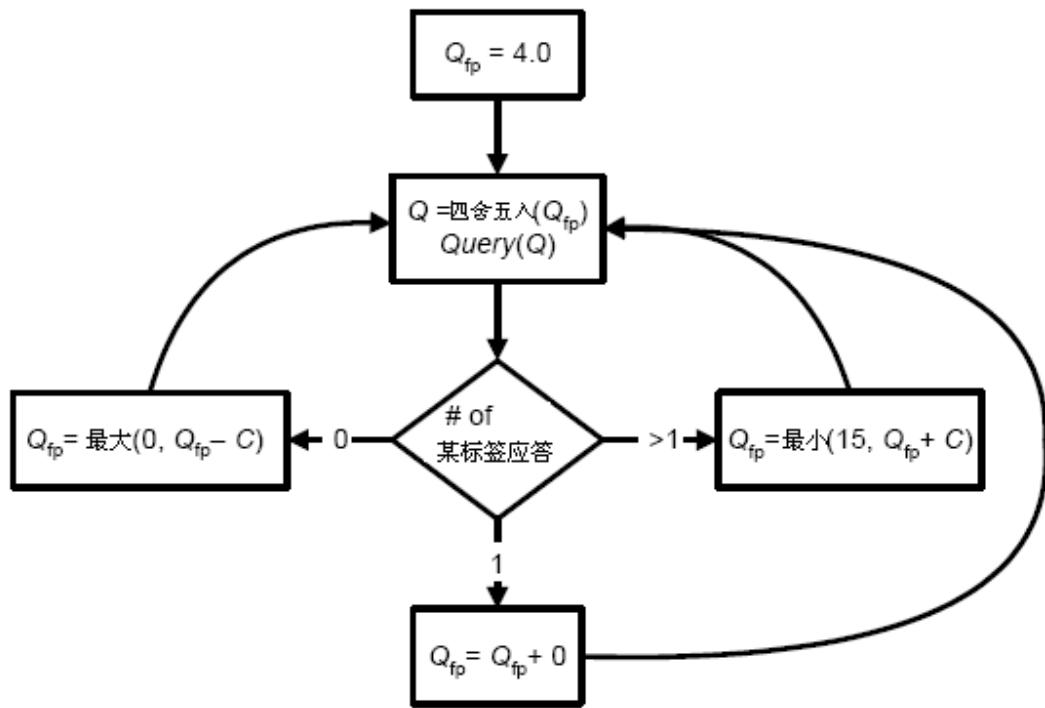
始态	条件	应答	次状态
就绪 1	全部	—	就绪
仲裁 2	全部	—	仲裁
应答 2	全部	—	应答
确认 2	全部	—	确认
开放 2	全部	—	开放
保护 2	全部	—	保护
灭活 1	全部	—	灭活

- “无效”意即错误命令、不被支持的命令，参数无效的命令，CRC 错误的命令或者是其它未被标签承认或可执行的命令。
- “无效”意即错误命令、不被支持的命令，参数无效的命令，CRC 错误的命令，通话参数与当前正在进行的盘存的通话参数不匹配的命令或者其它未被标签确认或不可执行的命令。

附录 D (资讯型) 槽计数器 (Q) 选择算法举例

■ D.1 询问可以用以选择Q的算法举例

图D.1显示了询问机可以用来在Query命令中设置槽计数器参数Q的算法。 Q_{fp} 为Q的浮点表示，询问机将 Q_{fp} 四舍五入为一个整数值，并用这个整数值代替Query命令中的Q值。 C 的典型值为 $0.1 < C < 0.5$ 。当Q值大时，询问机一般用C的较小值，如果Q值小，则用C的较大值。

图 D.1 选择槽计数器参数 Q 算法举例

附录 E (资讯型) 标签盘存和访问举例

■ E. 1 标签盘存和访问举例

图E.1显示了询问机盘存和访问某标签的步骤。

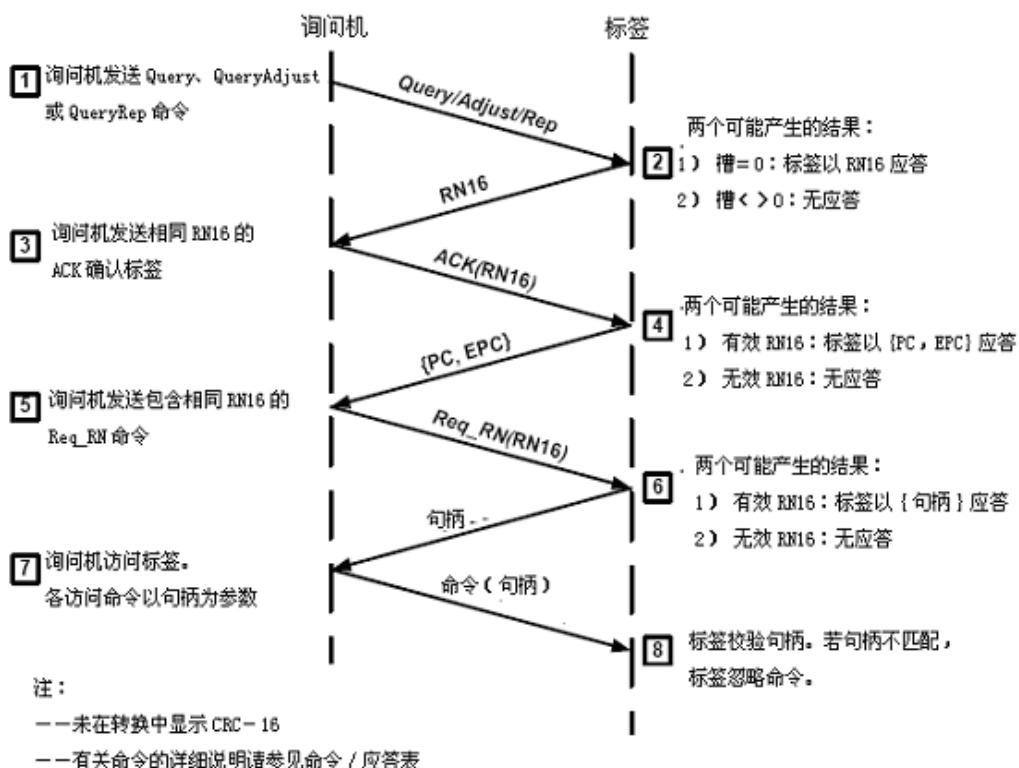


图 E.1 标签盘存和访问举例

附录 F (资讯型) 5 位和 16 位循环冗余码校验计算

■ F. 1 CRC-5 编码/解码举例

CRC-5 编码/解码示意图如图 F.1 所示，多项式和预置定义参见表 6.17。

要编码 CFRC-5，首先要用 010012 预先载入整个 CRC 寄存器(即 C[4:0])，然后将编入输入标签 DATA 的数据位记录下来，MSB 优先。将所有数据位登记下来后，C[4:0]保持 CRC-5 值。

要解码 CRC-5，首先要用 010012 预先载入整个 CRC 寄存器(C[4:0])，然后将收到的数据和 CRC-5{数据，CRC-5}位编入输入标签 DATA，MSB 优先。若 C[4:0]=000002，则 CRC-5 解码成功。

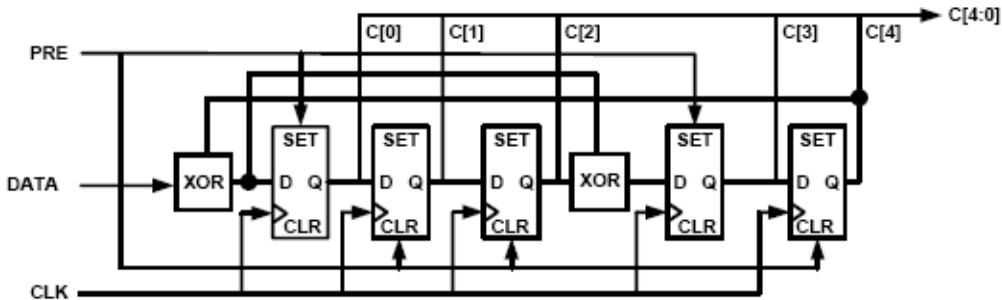


图 F.1 CRC-5 电路举例

■ F. 2 CRC-16 编码/解码举例

CRC-16 编码/解码示意图如图 F.2 所示，多项式和预置定义参见表 6.17。

要编码 CFRC-16，首先要用 FFFFh 预先载入整个 CRC 寄存器(即 C[15:0])，然后将编为输入标签 DATA 的数据位记录下来，MSB 优先。将所有数据位登记下来后，C[15:0]保持 CRC-5 值。

要解码 CRC-16，首先要用 FFFFh 预先载入整个 CRC 寄存器(C[15:0])，然后将收到的数据和 CRC-5{数据，CRC-16}位记入 DATA，MSB 优先。若 C[15:0]=1D0Fh，则 CRC-16 解码成功。

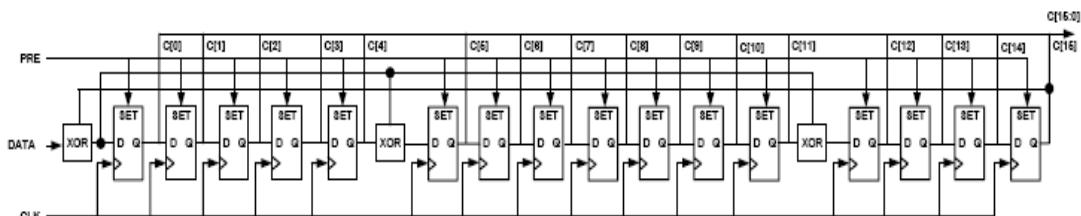


图 F.2 CRC-16 电路举例

附录 G (资讯型) 密集询问机信道发信

■ G.1 密集询问机环境下的询问格标签发信

在有许多询问机存在的环境下,可以通过阻止干扰询问机传输与期望标签应答冲突来提高询问机单化标签的范围和速度。本附录介绍频率分配计划和时分多路转换(TDM)法,它们都分别针对特定的调节环境,可以最大限度地减少或消除询问机与标签冲突。

经认证可以在密集询问机环境下操作的询问机应能够支持以下所述的一个或一个以上的频率分配计划或TDM方法,具体选择视在CEPT或FCC环境下操作的所在时间和地点的地方规定而定。

CEPT环境: 允许采取两种方法,取决于该调节环境。

单通道调节环境: 询问机传输和标签应答应暂时分离,同步询问机首先向标签发出命令,然后所有询问机传输CW并倾听标签应答。询问机发信(调制发信和CW发信)应集中在频率准确度如6.3.1.2.1规定的的通道内。若询问机采用SSB调制,则传输频谱应在 $R \Rightarrow T$ 发信期间集中于该通道内,CW应在标签反向散射期间集中于该通道内。该询问机选择 $R \Rightarrow T$ 和 $T \Rightarrow R$ 调制、速度和编码,本附录没有规定。作为资讯举例,图G.2第A部分显示采用 $T_{ari}=25\mu s$ 的DSB-ASK调制的询问机发信,和80千赫副载波上($M=4$)的20kbps标签反向散射。

多通道调节环境: 询问机传输和标签应答应暂时分离,询问机传输位于列为偶数的通道内,标签反向散射位于列为奇数的通道内(参见图G.1)。询问机发信(调制发信和CW发信)应集中在频率准确度如6.3.1.2.1规定的的通道内。若询问机采用SSB调制,则传输频谱应在 $R \Rightarrow T$ 发信期间集中于该通道内,CW应在标签反向散射期间集中于该通道内。询问机传输应符合图6.7所示的 $T_{ari}=25\mu s$ 的密集询问机传输掩模。标签反向散射应是213.3千赫副载波上($M=4$ 或 $M=8$)的53.3或26.7kbps数据。作为资讯举例,图G.2第B部分显示采用 $T_{ari}=25\mu s$ 的DSB-ASK调制的询问机发信,和80千赫副载波上($M=4$)的20kbps标签反向散射。

FCC环境:

询问机传输和标签应答应暂时分离,询问机传输集中在通道内,标签应答位于通道边界。应按照表6.10所示对频带进行渠化。询问机传输不及时同步,在通道间跳跃。询问机发信(调制发信和CW发信)应集中于在频率准确度如6.3.1.2.1规定的的通道内。若询问机采用SSB调制,则传输频谱应在 $R \Rightarrow T$ 发信期间集中于该通道内,CW应在标签反向散射期间集中于该通道内。询问机传输应符合图6.7所示的 $T_{ari}=25\mu s$ 的密集询问机传输掩模。标签反向散射应是256千赫副载波上($M=4$ 或 $M=8$)的64或32kbps数据。作为资讯举例,图G.2第C部分显示采用 $T_{ari}=25\mu s$ 的PR-ASK调制的询问机发信,和256千赫副载波上($M=4$)的64kbps标签反向散射。

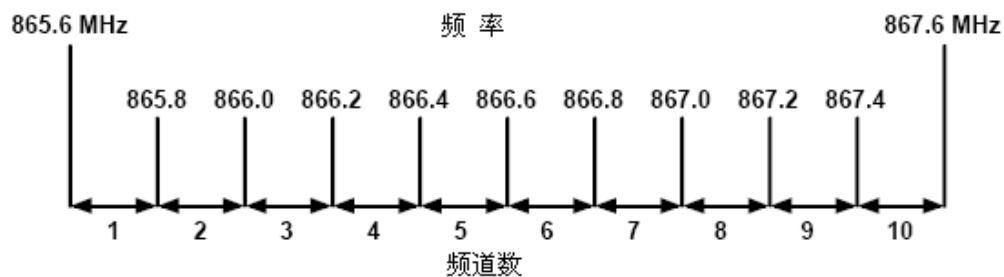


图 G.1 多通道 CEPT 环境

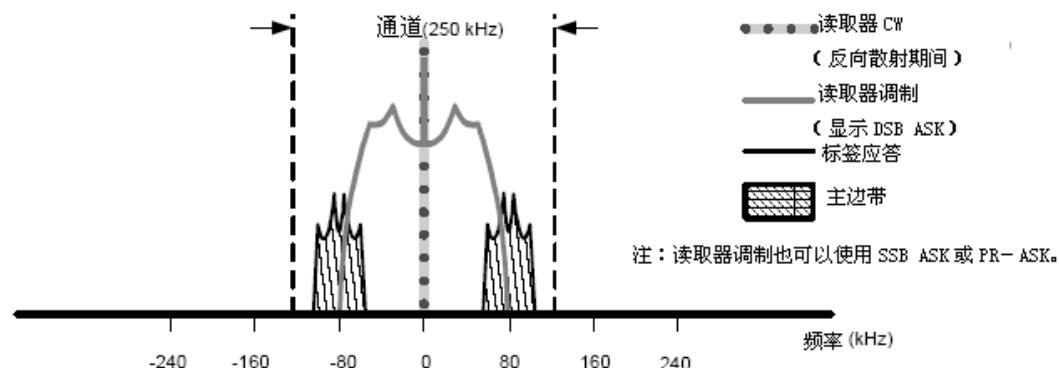
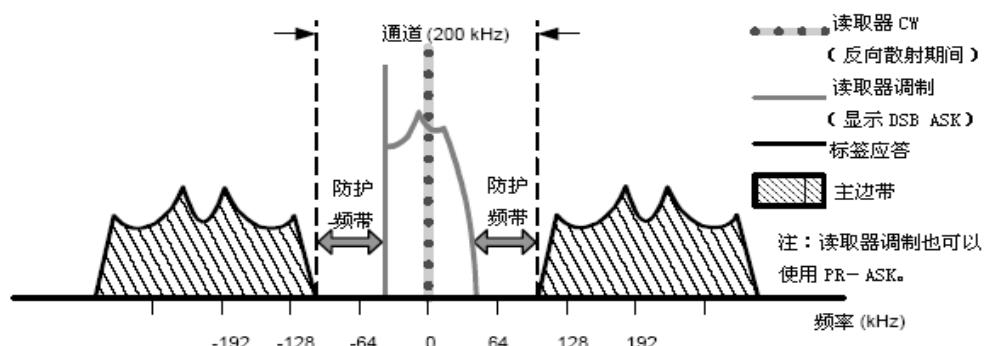
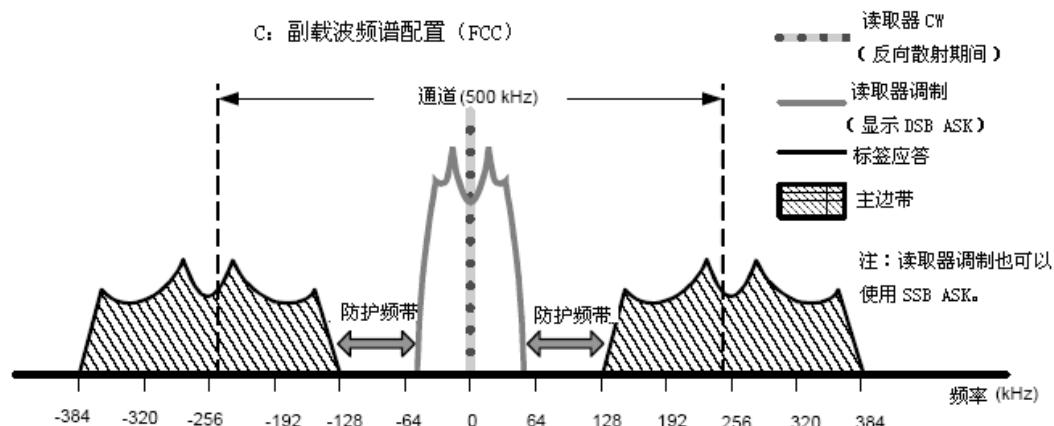
A: 副载波频谱配置 (CEPT: 单通道)**B: 副载波频谱配置 (CEPT: 多通道)****C: 副载波频谱配置 (FCC)**

图 G.2 CEPT 和 FCC 环境副载波频谱配置

附录 H (资讯型) 询问机对标签链路调制

■ H.1 基带波形、调制射频和检得波形

图 H.1 显示了针对 DSB 调制或 SSB-ASK 调制和针对 PR-ASK 调制的询问机生成的 R=>T 基带和调制波形以及标签测得的相应波形包络。

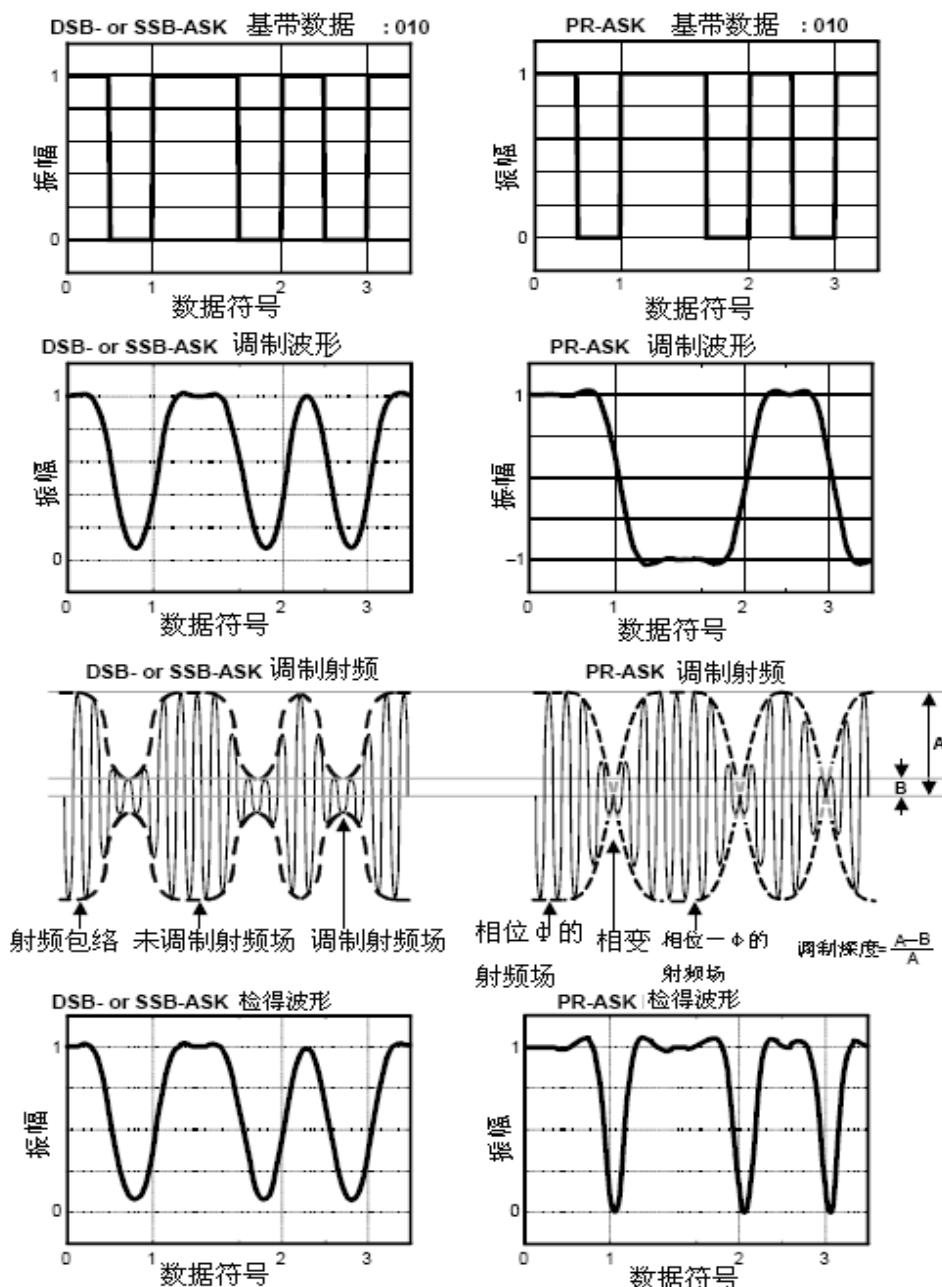


图 H.1 询问机对标签调制

附录 I (资讯型) 错误代码

■ I.1 标签错误代码及使用

如果标签在执行从存储器读取或写入存储器的访问命令时遇到错误,且如果该命令为以句柄为基础的命令(即 Read, Write, Kill, Lock, BlockWrite 或 BlockErase),那么该标签应如表 I.1 所示反向散射一个错误而不是应答。

- 若标签支持特定错误代码,则应使用如表 I.2 所示的特定错误代码。
- 若标签不支持特定错误代码,则应如表 I.2 所示反向散射代码 000011112 (表示非特定错误)。
- 标签应只反向散射开放状态或保护状态的代码。
- 如果标签收到一个无效访问命令则不应反向散射一个错误代码,相反应该忽略该命令。
- 如果某错误有不止一个错误代码描述,则特定程度高的错误代码优先,并应该是标签反向散射的代码。
- 错误代码的标题是 1 位,与 0 位的正常标签应答的标题不同。

表 I.1 标签错误应答格式

	标题	错误代码	RN	CRC-16
位号	1	8	16	16
描述	1	错误代码	句柄	

表 I.2 标签错误代码

错误代码支持	错误代码	错误代码名称	错误描述
特定错误代码	000000002	其它错误	全部捕捉未被其它代码覆盖的错误
	000000112	存储器超限或不被支持的 PC 值	规定存储位置不存在或标签不支持 PC 值
	000001002	存储器锁定	规定存储位置锁定和/或永久锁定,且不可写入。
	000010112	电源不足	标签电源不足,无法执行存储写入操作
非特定错误代码	000011112	非特定错误	标签不支持特定错误代码

附录 J (资讯型) 槽计数器

■ J. 1 槽计数操作

如 6.3.2.4.8 所述, 标签执行 15 位槽计数器。如 6.3.2.8 所述, 询问机使用槽计数器根据 Query、QueryAdjust 或 QueryRep 命令控制标签的可能性。收到 Query 或 QueryAdjust 命令后, 标签即将从标签 RNG (参见 6.3.2.5) 抽取的一个 Q 位值预先载入其槽计数器内。Q 为 (0,15) 范围内的整数。Query 命令规定 Q 值, QueryAdjust 可以修改先前的 Query 命令的 Q 值。收到 QueryRep 命令后, 标签使其槽值减值。当槽值达到 0000h 时, 标签转换到应答状态。槽计数器连续计数, 这意味着, 当槽值减值达到 0000h 后, 下一个 QueryRep 命令使其倒转回来, 从 7FFFh 开始倒计数。返回仲裁状态 (例如, 从应答状态返回) 的槽值为 0000h 的标签使其槽值在下一个 QueryRep 命令(通话匹配)从 0000h 减值到 7FFFh, 由于槽值现在非零, 因此标签仍然处于仲裁状态。

附录 B 和附录 C 附有表, 描述标签对询问机命令的应答。“槽”为该表中的参数。

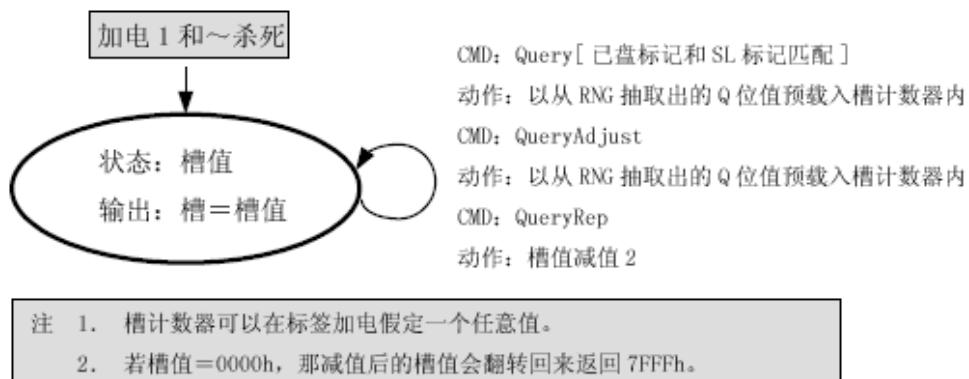


图 J.1 槽计数器状态图

附录 K (资讯型) 数据流交换举例

■ K. 1 数据流交换概述

以下例子描述了询问机和标签之间的数据交换，在此期间询问机读取存储在标签保留内存中的灭活口令。本例假定：

- 标签已被单化，并处于确认状态
- 标签保留内存被锁定，但没有永久锁定，这意味着询问机必须发出访问口令，并使标签在执行读取操作时转换到保护状态。
- 标签按顺序生成的随机数字（为清楚表示起见按顺序列出而不是随机的）是：

RN16_0 1600h (标签在进入确认状态前反向散射的 RN16)

RN16_1 1601h (将成为整个访问序列的句柄)

RN16_2 1602h

RN16_3 1603h

- 标签的 EPC 长度为 64 位。
- 标签的访问口令是 ACCEC0DE_h。
- 标签的灭活口令是 DEADC0DE_h。
- 以 RN16_2 = ACCEh 1602h = BACCh EXOR 的访问口令的第一半
- 以 RN16_3 = ACCEh 1603h = D6DDh EXOR 的访问口令的第二半

■ K. 2 标签存储内容和锁定字段值

表 K.1 和表 K.2 分别举例说明了标签存储内容和锁定字段值。

表 K.1 标签存储内容

存储体	存储内容	存储地址	存储值
TID	TID [15:0]	10h–1Fh	54E2h
	TID [31:16]	00h–0Fh	A986h
EPC	EPC [15:0]	50h–5Fh	3210h
	EPC [31:16]	40h–4Fh	7654h
	EPC [47:32]	30h–3Fh	BA98h
	EPC [63:48]	20h–2Fh	FEDCh
	PC [15:0]	10h–1Fh	2000h
	CRC-16 [15:0]	00h–0Fh	按计算值(参见附录F)

保留内存	访问口令[15:0]	30h-3Fh	CODEh
	访问口令[31:16]	20h-2Fh	ACCEh
	灭活口令[15:0]	10h-1Fh	C0DEh
	灭活口令[31:16]	00h-0Fh	DEADh

表 K.2—锁定字段值

灭活口令		访问口令		EPC 存储器		TID 存储器		用户存储器	
1	0	1	0	0	0	0	0	不适用	不适用

■ K.3 数据流交换和命令序列

数据流交换遵循图 6.25 所示的末端添加有 Read 命令的访问程序。询问机命令和标签应答的顺序是：

第 1 步：Req_RN[RN16_0, CRC-16]

 标签反向散射 RN16_1，RN16_1 成为整个访问序列的句柄。

第 2 步：Req_RN[句柄, CRC-16]

 标签反向散射 RN16_2

第 3 步：Access[以 RN16_2, 句柄, CRC-16EXOR 的访问口令[31:16]]

 标签反向散射句柄

第 4 步：Req_RN[句柄, CRC-16]

 标签反向散射 RN16_3。

第 5 步：Access[以 RN16_3, 句柄, CRC-16EXOR 的访问口令[15:0]]

 标签反向散射句柄

第 6 步：Read[存储体=保留内存, 字指针=00h, 字计数=2, 句柄, CRC-16]

表 K.3 对询问机命令和标签应答进行了详细描述。为清楚起见，各命令和应答均忽略 CRC-16。

表 K.3 询问机命令和标签应答

步骤	数据流	命令	参数和/或数据	标签状态
1a: Req_RN 命令	R=> T	11000001	0001 0110 0000 0000 (RN16_0=1600h)	确认→开放
1b: 标签应答	T=> R		0001 0110 0000 0001 (句柄=1601h)	
2a: Req_RN 命令	R=> T	11000001	0001 0110 0000 0001 (句柄=1601h)	开放→开放
2b: 标签应答	T=> R		0001 0110 0000 0010 (RN16_2=1602h)	

3a: Req_RN 命令	R=> T	11000110	1011 1010 1100 1100 (BACCh) 0001 0110 0000 0001 (句柄=1601h)	开放→开 放
3b: 标签应答	T=> R		0001 0110 0000 0001 (句柄=1601h)	
4a: Req_RN 命令	R=> T	11000001	0001 0110 0000 0001 (句柄=1601h)	开放→开 放
4b: 标签应答	T=> R		0001 0110 0000 0011 (RN16_2=1603h)	
5a: Req_RN 命令	R=> T	11000110	1101 0110 1101 1101 (D6DDh) 0001 0110 0000 0001 (句柄=1601h)	开放→保 护
5b: 标签应答	T=> R		0001 0110 0000 0001 (句柄=1601h)	
6a: Req_RN 命令	R=> T	11000010	00 (存储体=保留内存) 00000000 (字指针=灭活口令) 00000010 (字计数=2) 0001 0110 0000 0001 (句柄=1601h)	保护→保 护
6b: 标签应答	T=> R		0 (标题) 1101 1110 1010 1101 (DEADh) 1100 0000 1101 1110 (C0DEh)	

附录 L (资讯型) 版本历史

表 L.1 版本历史

日期和版本号	章节	更改	批准人
2004 年 9 月 8 日 1.0.4 版	全部	根据 2004 年 8 月 17 日 “combo” CRC 更 改模板修改的芝加哥 协议 1.0.3 版	
2004 年 9 月 14 日 1.0.5 版	全部	根据 2004 年 9 月 10 日 CRC 审查修改的 Gen2 协议 1.0.4 版	
2004 年 9 月 17 日 1.0.6 版	全部	根据 2004 年 9 月 17 日 HAG 审查修改的 Gen2 协议 1.0.5 版	
2004 年 9 月 24 日 1.0.7 版	全部	根据 2004 年 9 月 21 日 CRC 审查修改 Gen2 协议 1.0.6 版，	

		以确定勘误表。将 OID 改为 EPC	
--	--	------------------------	--