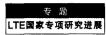


文章编号 · 1002-8692(2010)12-0075-05



# LTE 物理下行控制信道盲检过程研究 \* · \* 用版本·

罗友宝,李小文,吴云梅

(重庆邮电大学 通信与信息工程学院,重庆 400065)

要】LTE 物理下行控制信道为整个系统上下行传输分配各种资源,对系统起着非常关键的调度作用。基于 PDCCH 信道发 送与接收流程,根据 PDCCH 信道结构,详细分析了信道的调度过程、专用搜索空间和公共搜索空间,为终端 PDCCH 信道接收制 定了一种详细的盲检方法.为 LTE 系统的实际实现提供了理论依据。

【关键词】长期演进:物理下行控制信道:搜索空间:盲检

【中图分类号】TN914

【文献标识码】A

#### Research on LTE PDCCH Blind Detect Process

LUO You-bao, LI Xiao-wen, WU Yun-mei

(School of Communication and Information Engineering, Chongqing University of Posts and Telecommunications, Chongqing 400065, China) [Abstract] PDCCH plays a crucial role in the scheduling of LTE system, a variety of resources for the uplink and downlink transmission are assigned. Based on the processes of PDCCH sending and receiving, and according to the structure of PDCCH, a detailed analysis of PDCCH scheduling process is made, search space and common search space are dedicated, and a detailed blind detect method for the receiver of PDCCH is developed at the terminal side a theoretical basis for the practical realization of LTE system is provided.

[Key words] LTE; PDCCH; search space; blind detection

#### 引言 1

长期演进(Long Term Evolution, LTE)作为准 4G 技 术,以正交频分复用(Orthogonal Frequency Division Multi-plexing,OFDM)和多输入多输出(Multiple-Input Multiple-Out-put, MIMO)技术为基础,下行采用 OFDM 多址 技术,上行采用单载波频分(SC-FDMA)多址技术,在 20 MHz 频谱带宽下能够提供下行 100 Mbit/s 与上行 50 Mbit/s 的峰值速率,因此对系统延迟要求非常高。

LTE 物理下行控制信道[1](Physical Downlink Control Channel, PDCCH)作为系统资源分配和控制信息调度的 核心、其接收速度的快慢对系统的反应速度有着重要影 响,然而,对于终端来说,接收 PDCCH 却是一件相对麻烦 的事, 因为终端不知道当前 PDCCH 传输的是什么信息. 也不知道自己所需信息在什么位置, 因此必须采取盲检 的方式,如果对系统中所有的 PDCCH 进行监视,从终端 的复杂度角度来说是不可行的, 因此必须采取有效的机 制来限制盲检次数,提高效率,为整个系统的反应速度争 取时间。

### PDCCH 内容及结构

PDCCH 承载着一个或多个终端的下行控制信息[2] (Downlink Control Information, DCI),包括终端接收物理下 行共享信道(Physical Downlink Shared Channel, PDSCH) 解调、译码等需要的下行调度分配信息,通知终端在物理 上行共享信道(Physical Uplink Shared Channel, PUSCH)传 输时应使用的资源和传输格式等调度授权信息、共享信 道传输的确认信息以及用于上行物理信道功率控制的传 输功率控制命令等控制信息。DCI 分为多种格式,不同格 式承载的信息不同,用途也各异,其中 DCI 格式 0 对应 的是 PUSCH 的调度信息; DCI 格式 1,1A,1B,1C,1D 对应 的是 PDSCH 的调度信息; DCI 格式 2,2A 对应的是多天 线情况的一些配置信息:DCI 格式 3.3A 对应的是上行功 率控制方面的一些配置信息。

一个 PDCCH 包含 n 个连续的控制信道元素(Control Channel Element, CCE), 并且开始位置的 CCE 应满足 i mod n=0,i为 CCE 编号,每个 CCE 包含 9 个资源元素 组(Resource Element Group, REG), 每个 REG 包含 4 个

**75** 

<sup>\*</sup> 国家科技重大专项(2009ZX03002-009)

资源元素(Resource Element, RE),也就是一个 CCE 是包 含 36 个 RE,72 个比特信息的连续资源块。在系统带宽 和用于 PDCCH 的 OFDM 符号数量确定后,从总的 RE 数 量中减去 PCFICH (Physical Control Format Indicator Channel).PHICH(Physical Hybrid-ARO Indicator Channel)以及参考信号所占的 RE 数目, 再除以 36 即可得到 一个子帧中总的 CCE 个数,编号从  $0\sim N_{\rm CCE}-1$ ,其中  $N_{\rm CCE}=1$ New 19. New 为子帧中未分配给 PCFICH 和 PHICH 的资源 元素组。PDCCH 支持 4 种格式:格式 0.1.2.3 分别对 应的 CCE 个数为 1.2.4.8。

通常情况下.PDCCH可以配置为占用一个子帧的前 3个 OFDM 符号, 频域延伸到整个带宽, 多个 PDCCH 可 以复用在一个子帧中传输。如果子帧中包含有 MBSFN 传

输,那么可能有0.1或2个控制信息符号:如果是窄带系 统,即资源块数小于10.那么控制符号数就要增加,可能 是 2.3 或 4 个.从而确保小区边缘的覆盖。

### PDCCH 发送与接收流程

根据 3GPP 协议 36.211,36.212,36.213,可画出 PD-CCH 发送与接收流程,如图 1 所示。当媒体接入控制层 (MAC)用 PDCCH 来指示无线资源分配时,发送端首先从 MAC 获取 DCI 格式信息,进行 CRC 添加,同时用相应的 RNTI 对添加的 CRC 进行加扰。对于 DCI 格式 0,如果终 端配置并应用了发射天线选择,那么 CRC 将被天线选择 掩码和 RNTI 一起加扰,映射到 DCI 格式的 RNTI 取决于 逻辑信道的类型[3,如表1所示。

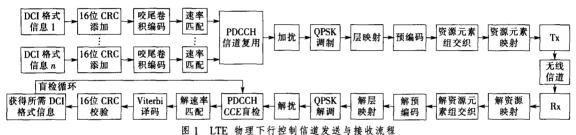


表 1 逻辑信道与 RNTI 的对应关系

逻辑信道	RNTI C-RNTI, Temporary C-RNTI, SemiPersistent C-RNTI		
DCCH, DTCH			
PCCH	P-RNTI		
RA Response on DL-SCH	RA-RNTI		
CCCH	Temporary C-RNTI		
BCCH	SI-RNTI		

CRC添加后对数据进行 1/3 的咬尾卷积编码、速率匹 配,如果有多个 PDCCH 传输,则必须进行 PDCCH 信道复 用,即将各信道速率匹配之后的数据进行级联  $b^{(0)}(0)$ ,…,  $b^{(0)}(M_{\text{tis}}^{(0)}-1), b^{(1)}(0), \cdots, b^{(1)}(M_{\text{kis}}^{(1)}-1), \cdots, b^{(n_{\text{POCOR}}-1)}(0), \cdots,$ b<sup>(n</sup><sub>rocch</sub>-1)</sup>(M<sub>Li</sub>, (n<sub>rocch</sub>-1),其中 n<sub>rocch</sub> 为同一子帧中的 PD-CCH 编号,如图 2 所示。编号为 n 的 CCE 对应于比特 b(72n),  $b(72n+1), \dots, b(72n+71),$  如果有必要的话, 在复用之前 需添加<NIL>元素以确保各 PDCCH 为 CCE 的整数倍<sup>[4]</sup>。 接着将信道复用后的数据进行加扰、调制、层映射、预编 码、REG 交织、资源映射、最后通过天线端发送。接收端基 本上为发送端的逆过程, 只是在解信道复用时采用盲检 方式对所有 PDCCH 进行搜索。

## PDCCH 调度过程

PDCCH 调度过程即为网络端对 PDCCH 配置的过

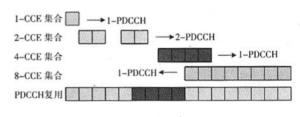


图 2 PDCCH 信道 复用

程,此过程决定了PDCCH内容和格式,详细过程为:

- 1) 基于信道质量测量、调度请求(SR)和缓冲状态报 告信息(BSR),决定在上行链路中哪些 UE 应分配资源, 应分配哪些资源。
- 2) 基于信道质量指示报告、MIMO、秩指示(Rank Indication)和优先的预编码矩阵信息,决定在下行链路中 哪些 UE 应配置为分组传输。
- 3) 标识所有必须的公共控制信道信息,如用于 DCI 格式3的功率控制命令。
- 4) 为每个 DCI 信息决定 PDCCH 格式(即 1,2,4 或 8 CCE), 使用所有的功率偏移以至信息到达预期的 UE 足 够可靠,尽可能地最小化 PDCCH 头。
- 5) 决定 PDCCH 资源数量及来承载这些 PDCCH 的 OFDM 符号数量,并将所需 OFDM 符号数告知 PCFICH。
  - 6) 在合适的搜索空间将每个 PDCCH 映射到 CCE 位



置处。

7) 如果 PDCCH 因为其相关的搜索空间已经被分配 而不能被映射到 CCE 位置,可以接受一个或多个 PDCCH 不能被传输的损失,继续步骤 8);也可以再分配一个 OFDM 符号来承载必要的 PDCCH,并且根据情况重新执行步骤 1)和步骤 2),改变 UE 选择和资源配置。

- 8) 为 PCFICH 和 PHICH 分配必要的资源。
- 9) 为 PDCCH 分配资源。
- 10) 确定每个 OFDM 符号的总功率值没有超过允许的最大值,如果必要的话可以作适当调整。
  - 11) 发送下行控制信道 PDCCH。

### 5 PDCCH 信道盲检

通常情况下,终端不知道当前 PDCCH 传送的是什么格式的 DCI 信息,也不知道自己需要的信息在哪个位置。但是终端知道自己当前需要的信息,例如在空闲状态下终端期待寻呼信息和系统信息;发起随机接入前导后期待随机接入响应信息;在有上行数据等待发送的时候期待上行授权信息等。对于不同的期望信息终端将用相应的 RNTI 去解扰 CRC,然后进行 CRC 校验,如果校验成功,那么终端就知道这个信息是自己需要的,也知道相应

的 DCI 格式,从而进一步解出 DCI 内容,这个过程称为盲 检过程。

### 5.1 搜索空间

CCE 的结构有助于减少 PDCCH 盲检尝试次数,但是这还不够,必须采取一种有效的机制来限制终端监视的 CCE 集合。从调度的角度看,限制 CCE 集合是不可取的,因为这样可能影响发送端的调度灵活性以及需要额外的处理过程,同时从终端复杂度的角度看,要求终端监视所有可能的 CCE 集合,特别是在一个较大的小区带宽,这是不合理的<sup>13</sup>。LTE 定义搜索空间(Search Space)来尽可能地减少 CCE 集合,从而减少终端对 PDCCH 的盲检次数。搜索空间就是 UE 假定应监视的 CCE 的集合。

假定终端按照某个给定的集合等级进行盲检尝试,搜索空间就是 CCE 按这个给定的集合等级组成的一系列候选 PDCCH。由于 CCE 集合等级分为 1,2,4,8,…,因此一个终端有多个搜索空间,在每个子帧,终端将尝试监视它的搜索空间中所有候选 PDCCH。如果 CRC 检验成功,则该候选 PDCCH 的内容是有效的,终端将处理该控制信道的信息。显然,如果控制信息仅在其中一个终端的搜索空间的 PDCCH 传输,那么网络将只能标识一个终端。搜索空间原理如图 3 所示。

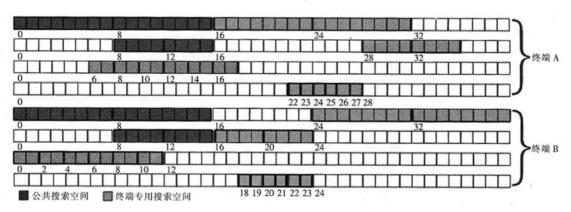


图 3 2 个终端的公共搜索空间和终端专用搜索空间原理

如果 PDCCH 从标号为 20 的 CCE 开始,则终端 A 将不能被标识,而终端 B 可以。另外终端 B 的调度 CCE 为 16~23,另一个终端 C 的调度为 8~15,那么终端 A 将不能在 CCE 集合等级为 4 的 PDCCH 上标识,因为在它的所有空间中集合等级为 4 的 CCE 被其他的终端占用,所以,若要有效地利用系统的 CCE,各个终端的搜索空间应各不相同。在每个 CCE 集合等级上,系统中的每个终端都有一个专用的搜索空间,其中被监视的 DCI 格式取决于传输模式。如果终端没有配置空分复用模式,那么就没有必要监视 DCI 格式 2,2A。

终端的搜索空间没有被明确的告知,而是由一个以终端 ID 和子帧号为变量的函数定义,这样,终端的搜索空间就是时变的,有利于消除终端之间搜索空间的相互 拥塞。在相同的子帧上,如果一个指定终端监视的所有的 CCE 都被别的终端占用,那么它将不能被调度,因此时变的搜索空间就可能在下一个子帧中解决这个问题<sup>[6]</sup>。

在很多的情况下,系统需要标识一组或所有的终端。例如系统的动态调度、寻呼信息的传输、传输一个明确指示的功率控制命令等。在专用搜索空间的基础上,LTE定义了公共搜索空间,从而允许所有的终端同时被标识。公



共搜索空间就是指小区中的所有终端都监视相同搜索空 间中的 CCE. 从而获得控制信息, 与此同时, 公共搜索空 间也可以用于单个终端的调度。例如,它可以解决当一个 终端因为在专用搜索空间缺乏可用资源而被拥塞的情 况。公共搜索空间仅定义了 CCE 集合等级为 4 和 8 两种 情况,仅用于 DCI 格式 0.1A.1C.3 和 3A,不支持用于空 分复用模式的 DCI 格式、这样有利于减少终端监视公共 搜索空间的盲检尝试次数。图 3 给出了某一子帧中两个 终端的专用搜索空间和公共搜索空间、可以看出两个终 端的专用搜索空间是不同的,而且将随着子帧的变化而 变化。同时,当 CCE 集合等级为 8 时,在 CCE 为 24~31 处,两个终端的专用搜索空间发生了重叠,随着子帧的变 化,重叠部分也将跟随着变化。

#### 5.2 盲检过程

通过对 PDCCH 调度过程以及搜索空间的分析、PC-FICH 和 PHICH 在接收 PBCH 获得系统同步后就可以成 功接收.那么可以得到 PDCCH 信道盲检过程为:

- 1) 根据 PCFICH 的 CFI 值确定 PDCCH 所占控制域 的 OFDM 符号数,将此符号数乘以下行带宽 Nm,再乘以 N. 减去参考信号 RS 占用的 RE 数目,得到控制域内总 的RE数目。
- 2) 计算的 PCFICH 与 PHICH 在控制域内所占的 RE 数目及时频位置,将它们占用的 RE 数目从总的 RE 数目 中扣除,得到 PDCCH 所占的 RE 数目。
- 3) 在解资源映射模块中,从控制域中取出 PDCCH 的 RE. 遇到 PCFICH. PHICH 及 RS 的位置跳过,还原资 源元素组 REG。
- 4) 将接收到的数据依次经过解资源元素组交织模 块、解预编码模块、解层映射模块、解 QPSK 调制模块以 及解扰模块,得到发送端 PDCCH 信道复用后的数据流。
- 5) 将得到的数据流的长度除以 72, 得到复用 PD-CCH 总的 CCE 数目  $N_{CCE,k}$ , 将得到的 CCE 从  $0\sim N_{CCE,k}-1$  编 号,k表示当前子帧号。由于发送端保证了数据为 CCE 的 整数倍,因此,此处得到的数据也是 CCE 的整数倍。
- 6) 根据终端所期待的 DCI 信息,确定用于 CRC 解 扰的 RNTI,确定 CCE 搜索空间。
- 7) 根据  $S_{\iota}^{(L)} = L \cdot \{(Y_{\iota} + m) \mod[N_{CCE, \iota}/L]\} + i$  计算搜索空 间的起始位置,其中  $i=0,1,\dots,L-1,m=0,1,\dots,M^{(L)}-1$ , M(L) 为给定搜索空间需要监控的候选 PDCCH 数目,即不 同 CCE 集合等级 L 情况下需要搜索的总次数,如表 2 所示。

表 2 终端监视的候选 PDCCH 数目

搜索空间 $S_k^{(L)}$			PDCCH 候选
类型	CCE集合等级 L	CCE空间大小	个数 M <sup>(L)</sup>
终端搜索空间	1	6	6
	2	12	6
	4	8	2
	8	16	2
公共搜索空间	4	16	4
	8	16	2

对于公共搜索空间,L 取值为 4 和 8, $Y_{L}$ =0;对于终端 专用搜索空间,L 取值为 1,2,4,8, $Y_k = (A \cdot Y_{k-1}) \mod D$ ,其中,  $Y_{k-1} = n_{\text{BNII}} \neq 0, A = 39827, D = 65537, k = n/2, n$ . 为时隙号。

8) 根据集合等级 L 在相应的搜索空间的起始位置 读取 CCE,由于不知道具体的搜索等级,所以终端必须将 搜索空间中的所有集合等级逐一尝试。以终端专用搜索 空间为例,如图 4 所示。CCE 集合等级为 1 时,在搜索空 间的起始位置读取一个 CCE, 这个 CCE 就是一个候选 PDCCH,将读取的数据进行解速率匹配(如果有<NIL>元 素应先去除)、Viterbi 译码、然后再将得到数据的最后 16° 个比特进行 RNTI 解扰,例如在随机接入响应信息接收 时,就用 RA-RNTI 解扰,最后将解扰后的数据放回原始 位置,对整个数据进行 CRC 校验,如果校验成功,则根据 DCI 格式的长度,确定该 DCI 信息的格式,对于 DCI 格式 0 和 1A,其长度相同,必须用 Flag 比特来区别。如果确定 是期望的信息,则接收:否则,放弃此次搜索,搜索起始位 置加 L, 重复以上过程, 进行下一次搜索, 直到搜索完当 前空间中的所有候选 PDCCH。如果 CCE 集合等级 L=1 搜索结束都没有得到想要的 DCI 信息,那么回到步骤 7) 重新计算搜索空间的起始位置,进行下一个集合等级 L= 2 的搜索,以此类推,直到解出终端想要的 DCI 信息或盲 检完所有的结合等级,盲检结束。

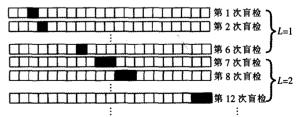


图 4 终端专用搜索空间 PDCCH 盲检尝试

### 6 小结

笔者从 LTE 系统 PDCCH 信道发送与接收流程出 发,根据 PDCCH 信道结构和 DCI 信息格式,详细分析了



PDCCH 的搜索空间,为 PDCCH 信道的接收拟定了详细的盲检步骤,为实际系统的实现提供了理论依据。

#### 参考文献:

- 3GPP TS 36.211 V8.7.0, 3rd generation partnership project; technical specification group radio access network; Evolved Universal Terrestrial Radio Access (E-UTRA); physical channels and modulation[S]. Release 8.2009.
- [2] 3GPP TS 36.212 V8.7.0, 3rd generation partnership project; technical specification group radio access network; Evolved Universal Terrestrial Radio Access (E-UTRA); multiplexing and channel coding[S]. Release 8.2009.
- [3] 3GPP TS 36.321 V8.6.0, 3rd generation partnership project; technical specification group radio access network; Evolved Universal Terrestrial Radio Access (E-UTRA); Medium Access Control (MAC) protocol specification [S]. Release 8.2009.
- [4] 3GPP TS 36.213 V8.7.0, 3rd generation partnership project; tec-

- hnical specification group radio access network; Evolved Universal Terrestrial Radio Access (E-UTRA); physical layer procedures [S]. Release 8.2009.
- [5] SESIA S, TOUFIK I, BAKER M. LTE, The UMTS long term evolution:from theory to practice[M]. Great Britain: A John Wiley and Sons Ltd Press, 2009;189-205.
- [6] DAHLMAN E, PARKVALL S, SKOLD J, et al. 3G evolution HSPA and LTE for mobile broadband[M]. second edition. USA; Academic Press, 2008;330-357.

#### 1

### 作者简介:

罗友宝(1985-),硕士生,主研 TD-LTE 系统物理层算法 DSP 软件开发:

李小文(1955-),硕士生导师,教授,研究员,主研 TD-SCDMA 移动通信系统开发;

吴云梅(1986-),女,硕士生,主研 TD-LTE 系统协议栈。 责任编辑:孙 卓 收稿日期:2010-03-01

### (上接第74页)

如果随机接人成功,RRC 就会要求 MAC 进人正常连接状态,RRC 会配给 MAC 小区、RB 标识和上行共享配置。

### 4.5 CON 状态

随机接入成功,UE 进入正常的连接状态。在正常的连接状态下,用户的移动性可能造成小区间的切换,当有切换存在时,RRC 重新配置 MAC,使其仍然处于正常的连接状态,连接重配置成功,RRC 也会重新配置 MAC。

在正常的连接情况下,连接重配置失败、完整性失败或者切换失败都会造成 UE 重新回到小区 SEL 状态, RRC 就会指示 MAC 释放低层资源回到 NUL 状态。CON 状态转移如图 5 所示。

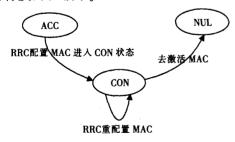


图 5 CON 状态转移图

## 5 小结

对用户端 MAC 状态进行了研究,UE 从开机到呼叫结束,MAC 经历了 5 个状态。笔者详细分析了各个状态相互转换的条件,便于 MAC 数据传输和资源管理,为RLC 到物理层正常过渡提供了桥梁,有助于 LTE 系统功能实现。

### 参考文献:

- [1] 张克平.LTE-B3G/4G 移动通信系统无线技术[M].北京:电子工业出版社.2008.
- [2] 沈嘉,索士强,全海洋,等. 3GPP长期演进技术原理与系统设计 [M].北京:人民邮电出版社,2008.
- [3] LESCUYER P,LCUIDARME T.演进分组系统(EPS):3G UMTS 的 长期演进和系统结构演进[M].北京:机械工业出版社,2009.
- [4] 3GPP. TS 36321 V8.7.0,3rd generation partnership project;technical specification group radio access network; Evolved Universal Terrestrial Radio Access (E-UTRA) Medium Access Control (MAC) protocol specification[S].2009.
- [5] 3GPP.TS 36.300 3GPP. TS 36.300 V8.7.0,3rd generation partnership project; technical specification group radio access network; Evolved Universal Terrestrial Radio Access (E-UTRA) and Evolved Universal Terrestrial Radio Access Network (E-UTRAN)[S].2008.
- [6] 3GPP. TS 36.331 V8.70,3rd generation partnership project; technical specification group radio access network; Evolved Universal Terrestrial Radio Access (E-UTRA) Radio Resource Control (RRC)[S].2009.
- [7] 3GPP. TS 36.133 V8.7.0,3rd generation partnership project; technical specification group radio access network; Evolved Universal Terrestrial Radio Access (E-UTRA) requirements for support of radio resource management [S].2009.

#### 作者简介:

文 武(1970-),工程硕士,高级工程师,硕士生导师,主研通信工程; 牛丹丹(1985-),女,硕士生,主研 LTE 协议栈。

责任编辑:孙 卓

收稿日期:2010-06-17