

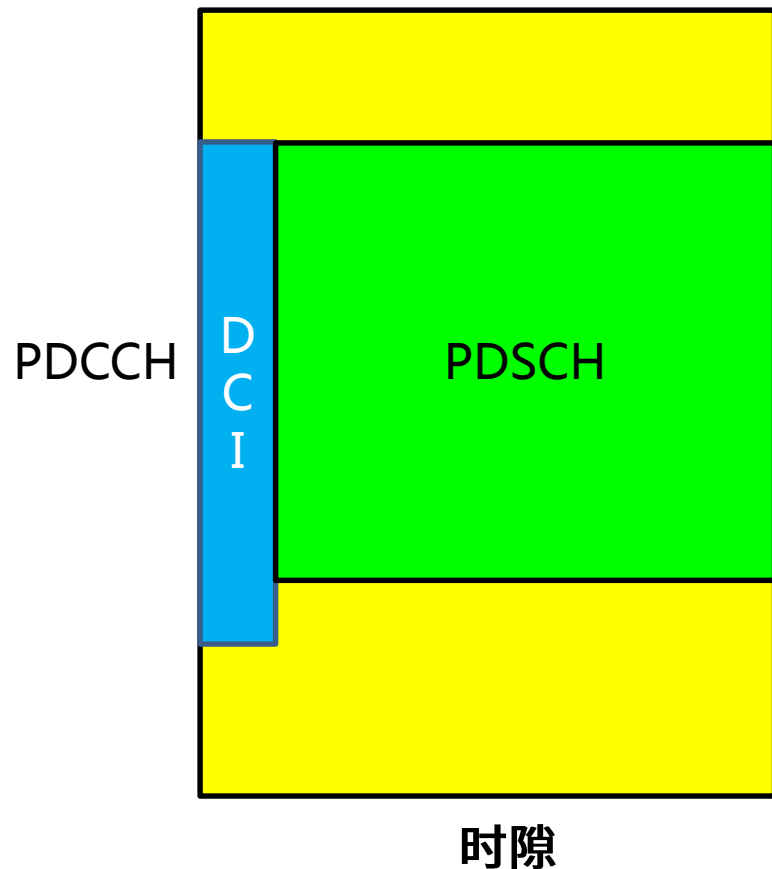
# 5G PDCCH

讲师：捻叶成剑

# PDCCH

PDCCH: Physical Downlink Control Channel, 物理下行控制信道

PDCCH作用就是承载DCI信息 (Downlink control information下行控制信息)



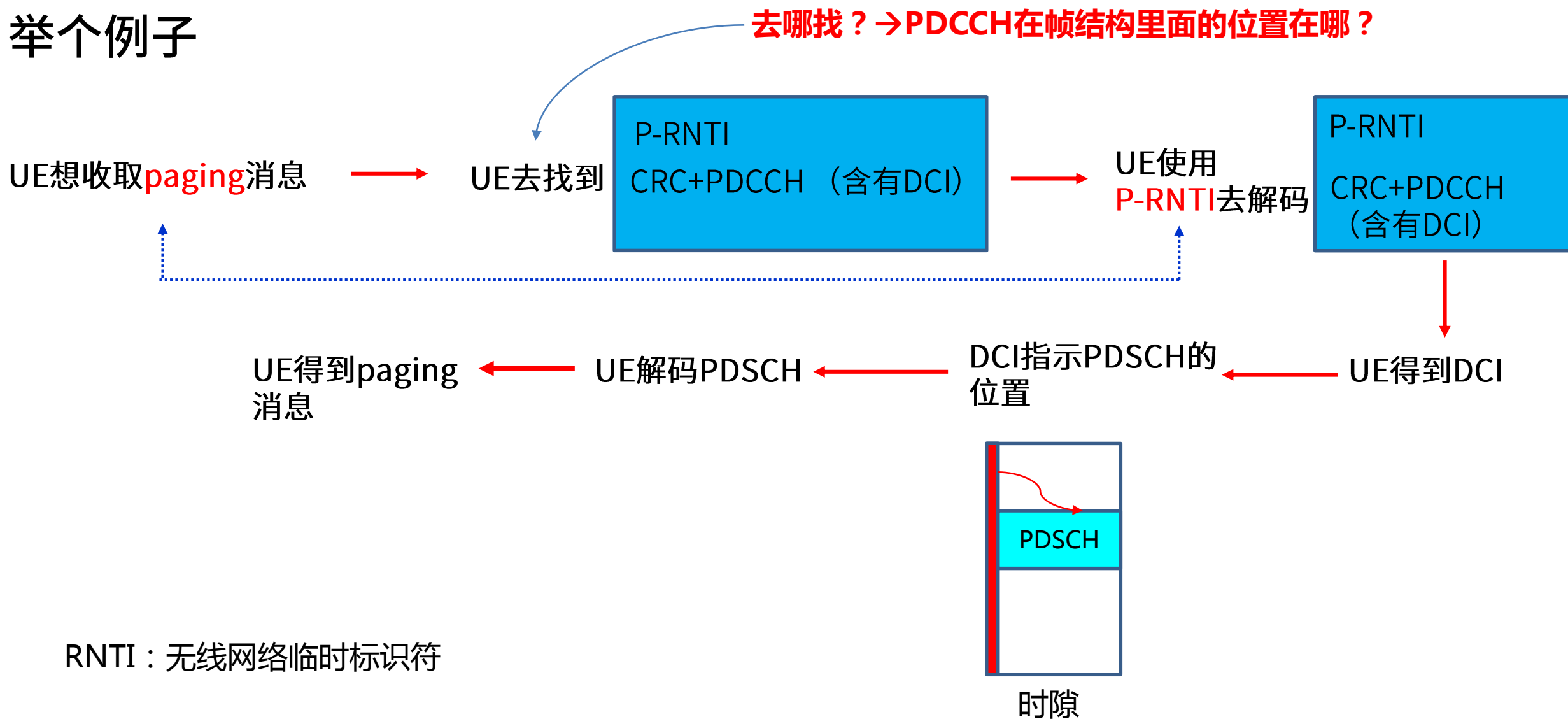
DCI指示了该用户的PDSCH或者PUSCH的调度信息，只有解码了DCI，用户才可以解码自己的PDSCH或者PUSCH

DCI类似于电影院门票，有了票，你才知道自己的座位PDSCH或者PUSCH在哪里。

一个用户占用一个PDCCH

# 彻底理解PDCCH的作用

## 举个例子



# CRC循环冗余检验

## CRC基本原理

举例子：

原始数据M：1010111

M后面补N个0

收发双方都知道的除数P：110

$$\begin{array}{r} 11001\ 01\ \leftarrow \\ 110 \overline{) 1010111\ 00} \\ \underline{110\ \leftarrow} \\ 110\ \leftarrow \\ \underline{110\ \leftarrow} \\ 111\ \leftarrow \\ \underline{110\ \leftarrow} \\ 100\ \leftarrow \\ \underline{110\ \leftarrow} \\ 10\ \leftarrow \end{array}$$

← 校验位

发送的数据：101011110

CRC校验位

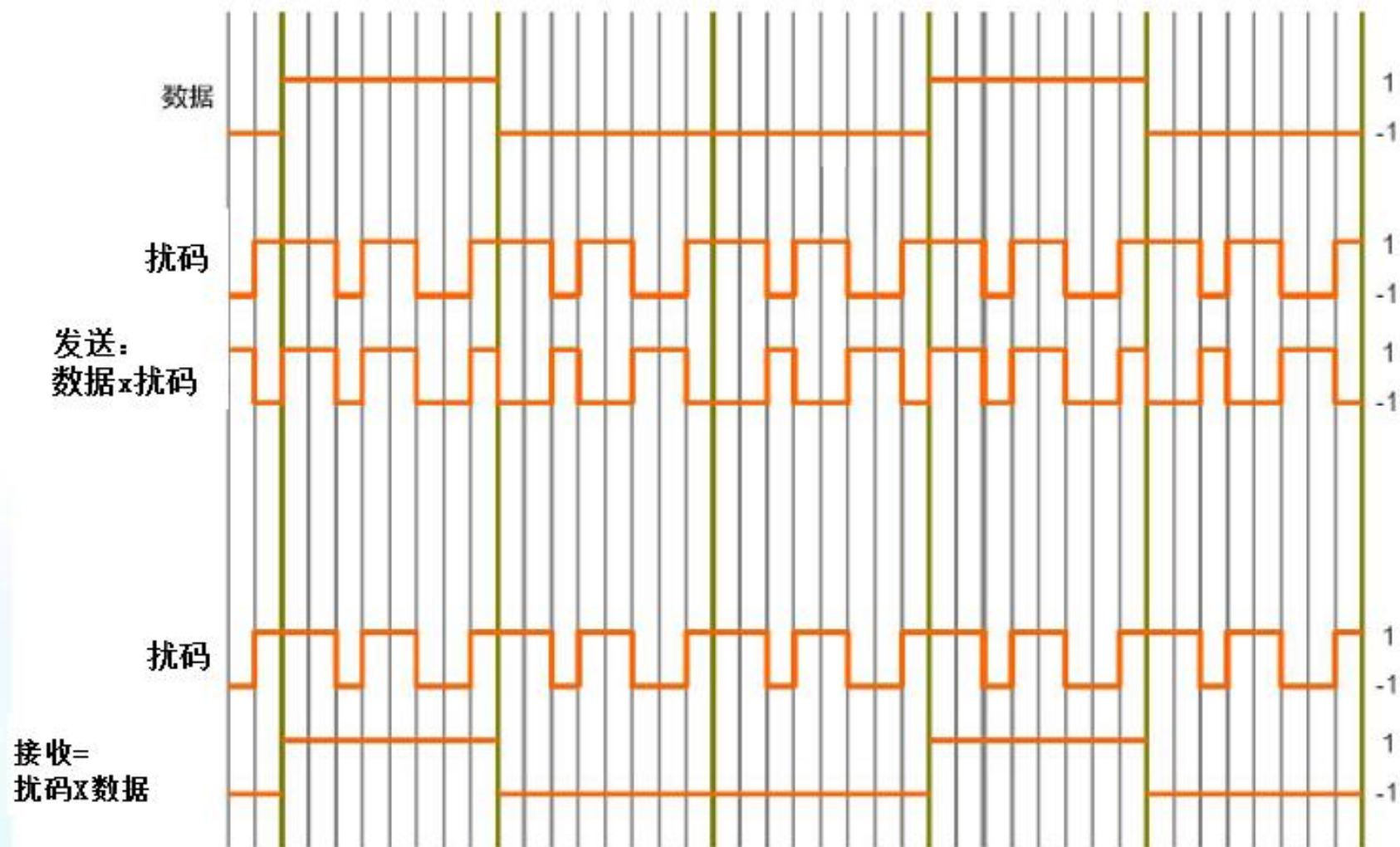
- 5G NR使用24位的CRC校验位
- 校验位交织在信息内

接收端：

$$\begin{array}{r} 110 \overline{) 101011110} \\ \underline{110} \\ 110 \\ \underline{110} \\ 111 \\ \underline{110} \\ 110 \\ \underline{110} \\ 0 \end{array}$$

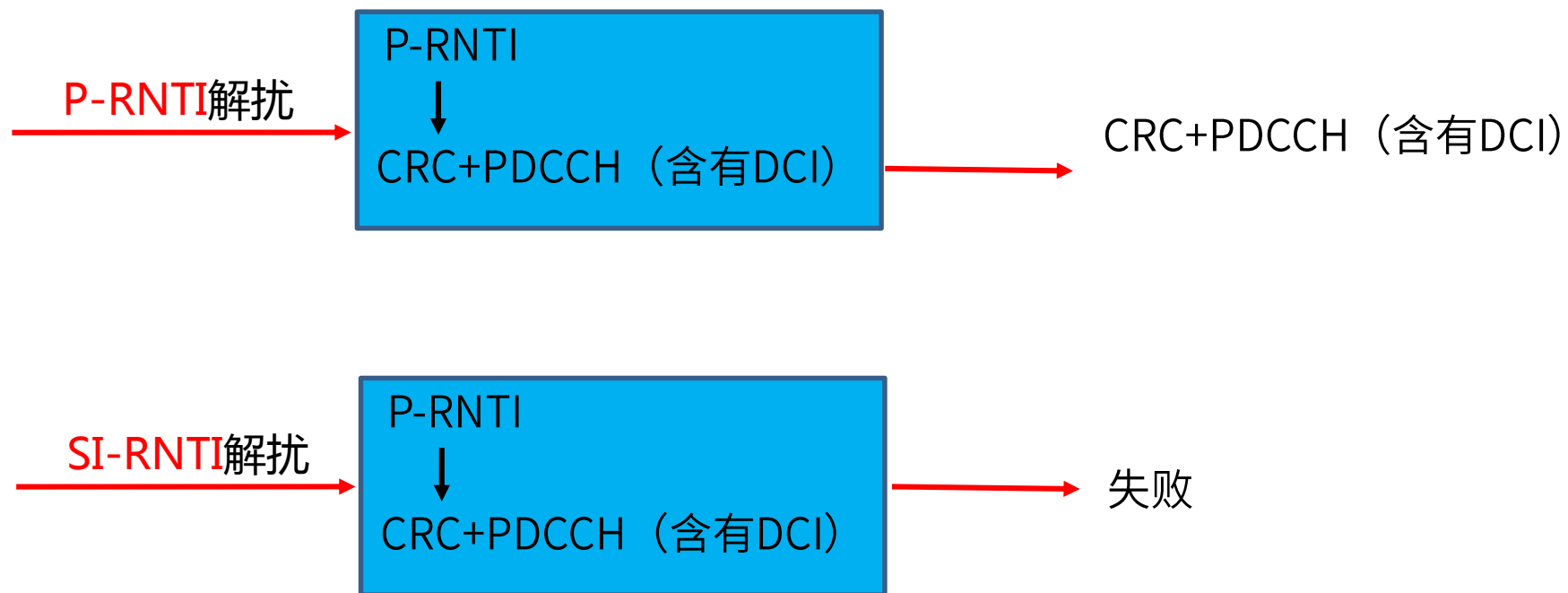
0说明数据无误

# 加扰



# RNTI的加扰

RNTI对PDCCH的CRC进行加扰





# 消息与RNTI

UE需要什么信息，就用什么RNTI去解扰PDCCH

加扰的RNTI类型	内容
C-RNTI、CS-RNTI、MCS-C-RNTI、TC-RNTI	UE调度/RA
C-RNTI、CS-RNTI、MCS-C-RNTI、SP-CSI-RNTI	UE调度
SI-RNTI	SIB1\OSI
RA-RNTI	RA
TC-RNTI	
C-RNTI	UE调度
P-RNTI	paging
C-RNTI、CS-RNTI、MCS-C-RNTI	UE调度
SFI-RNTI	时隙格式
INT-RNTI	UE通知不可用的PRB和OFDM符号
TPC-PUSCH-RNTI、TPC-PUCCH-RNTI	功率控制
TPC-SRS-RNTI	功率控制

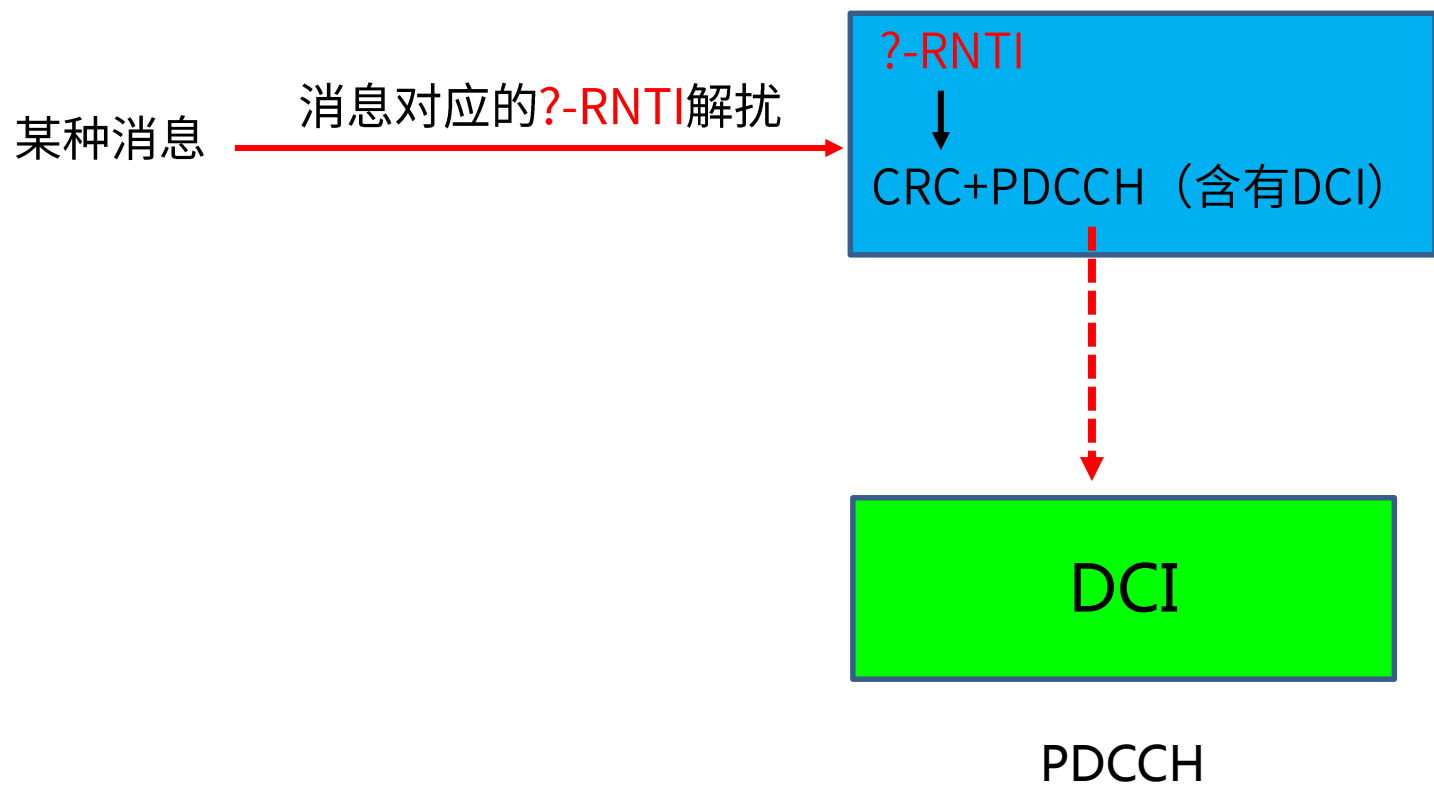
CS-RNTI(Configured Scheduling RNTI): 半静态调度，一次设定后，使用固定周期来调度数据

MCS-C-RNTI: ，使用 MCS-C-RNTI 解扰 PDCCH，根据 CRC 结果决定 PUSCH/PDSCH使用的 MCS 表格

SP-CSI-RNTI: 用于指示半静态CSI在PUSCH的上报（CSI: 信道状态信息，含CQI, PMI, rank, layer等）

# DCI

UE通过消息对应的RNTI去解扰PDCCH，来获取DCI，**是否所有的消息，使用的DCI都是同一种格式？**





# DCI格式与RNTI

不同种类的消息，使用的DCI格式会有一定的区别

某种消息  $\xrightarrow{\text{?-RNTI解扰}}$

?-RNTI



CRC+PDCCH (含有DCI)

R15版本定义了8种类型的DCI (\*R16版本中，将DCI类型扩充至15种)

DCI格式	加扰的RNTI类型	内容
DCI0-0	C-RNTI、CS-RNTI、MCS-C-RNTI、TC-RNTI	UE调度/RA
DCI0-1	C-RNTI、CS-RNTI、MCS-C-RNTI、SP-CSI-RNTI	UE调度
DCI1-0	SI-RNTI	SIB1\OSI
	RA-RNTI	RA
	TC-RNTI	
	C-RNTI	UE调度
	P-RNTI	paging
DCI1-1	C-RNTI、CS-RNTI、MCS-C-RNTI	UE调度
DCI2-0	SFI-RNTI	时隙格式
DCI2-1	INT-RNTI	UE通知不可用的PRB和OFDM符号
DCI2-2	TPC-PUSCH-RNTI、TPC-PUCCH-RNTI	功率控制
DCI2-3	TPC-SRS-RNTI	功率控制

# 箱子的大小

PDCCH里面装了DCI，接下来好好了解一下这个PDCCH这个箱子了。

这个箱子有多大？-----占用系统多少资源（符号，子载波）

一个PDCCH占用的资源大小，**是以CCE为单位的**，因为RB小，只有12个RE，并且PDCCH也不一定只占用一个CCE，可以占用多个CCE传输。接下来我们看看这个问题



PDCCH

# CCE控制信道单元

CCE是PDCCH传输的最小资源单位，一个PDCCH可以包含一个或多个CCE

- 一个CCE包含6个REG（资源粒子组）
- 一个REG由频域上一个RB，时域上一个符号组成 → 实际上一个REG就是一个RB
- REG bundle（REG束）：L个REG组成，L取值：2,3,6，当L=6时，一个REG bundle同时也就是一个CCE



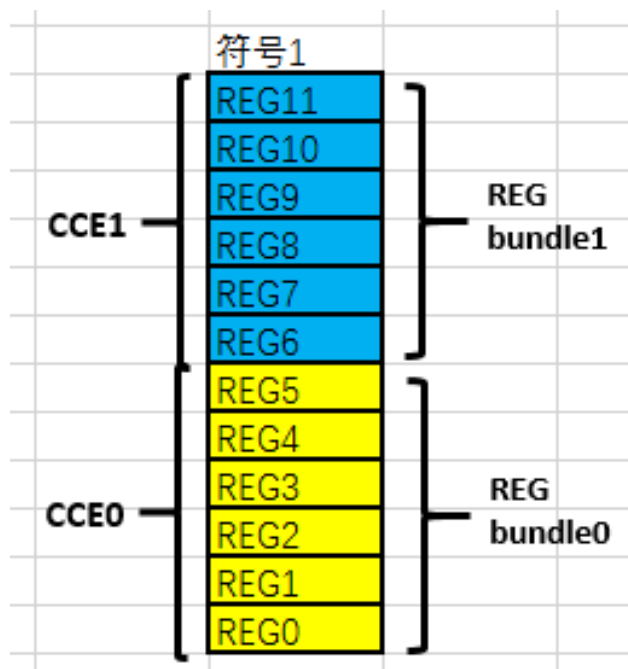
- 一个CCE可以由REG交织或者非交织而成，在CORESET中REG以时域优先的方式按递增顺序编号

# CCE-to-REG映射

CCE-to-REG分为**交织映射**和**非交织映射**，在CORESET中REG以**时域优先**的方式按递增顺序编号，起始编号为0

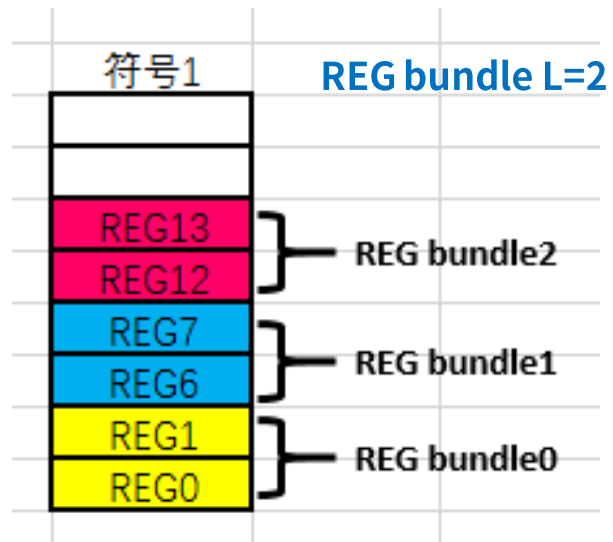
非交织映射：3种情况

REG bundle L=6，与此同时，**REG bundle 的编号与CCE的编号是相同的**

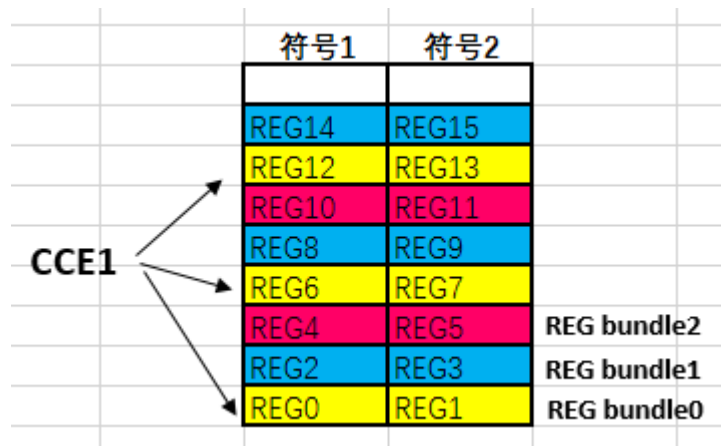


# CCE-to-REG映射

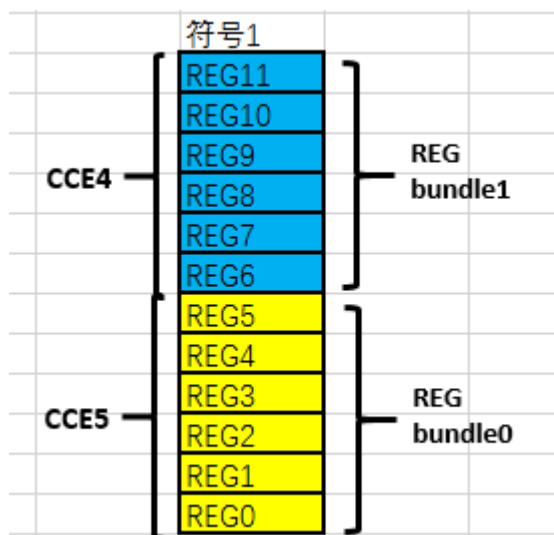
## 交织映射6种情况



REG bundle L=2



REG bundle L=3



REG bundle L=6, REG bundle 的编号与CCE的编号不同

# CCE-to-REG交织算法

使用的是**矩形交织器**，主要有三个参数，一个是行数R，一个是列数C，循环位移数：nshift

R取值：2,3,6

列数 $C = \text{总REG数} / R * L$  L是REG bundle大小 (2,3,6)，C必须是整数  
矩形交织的总逻辑就是：“行进列出”

举个例子

假设有一个**区域**有24个REG  
REG bundle:  $L=3$ ，也就是3个REG捆绑一起  
假设交织的行R取值2，这样 $C = 24 / (3 * 2) = 24 / 6 = 4$   
这样就得到了一个2\*4的交织器，经过交织，就得到了CCE应该对应的REG bundle的编号

这个区域后面我们叫做coreset

当考虑到nshift的时候，CCE1的取值就可能从(0,4)变成(1,5)了

C=4

REG bundle0	REG bundle1	REG bundle2	REG bundle3
REG bundle4	REG bundle5	REG bundle6	REG bundle7

R=2

CCE1

REG21	REG22	REG23	REG bundle7
REG18	REG19	REG20	REG bundle6
REG15	REG16	REG17	REG bundle5
REG12	REG13	REG14	REG bundle4
REG9	REG10	REG11	REG bundle3
REG6	REG7	REG8	REG bundle2
REG3	REG4	REG5	REG bundle1
REG0	REG1	REG2	REG bundle0

# CCE聚合等级

与PBCH不同，PBCH的大小，固定48个RB，而一个PDCCH占用资源大小，由CCE的聚合等级来决定。也就是一个PDCCH可以占，1、2、4、8、16个CCE。一个CCE6个RB，这样，最多一个PDCCH可以占用96个RB。

一个PDCCH占用的CCE越多，抗干扰能力越强。现网可以设置自适应或者固定某一种聚合方式。

使用自适应方式进行聚合，对于用户来说，信号质量好的用户，分配的CCE就会少，而信号质量差的用户，就会分配更多的CCE来抵抗干扰。

Aggregation level	Number of CCEs
1	1
2	2
4	4
8	8
16	16



# PDCCH里面的DMRS

一个REG中并不是每一个符号都用来传PDCCH，  
其中也包含了DMRS解调参考信号

PDCCH里每个REG（RB）里面有3个的DMRS，  
位置是**固定：1、5、9**如右图所示.

	symbol
sc11	
sc10	
sc9	
sc8	
sc7	
sc6	
sc5	
sc4	
sc3	
sc2	
sc1	
sc0	

REG (RB)

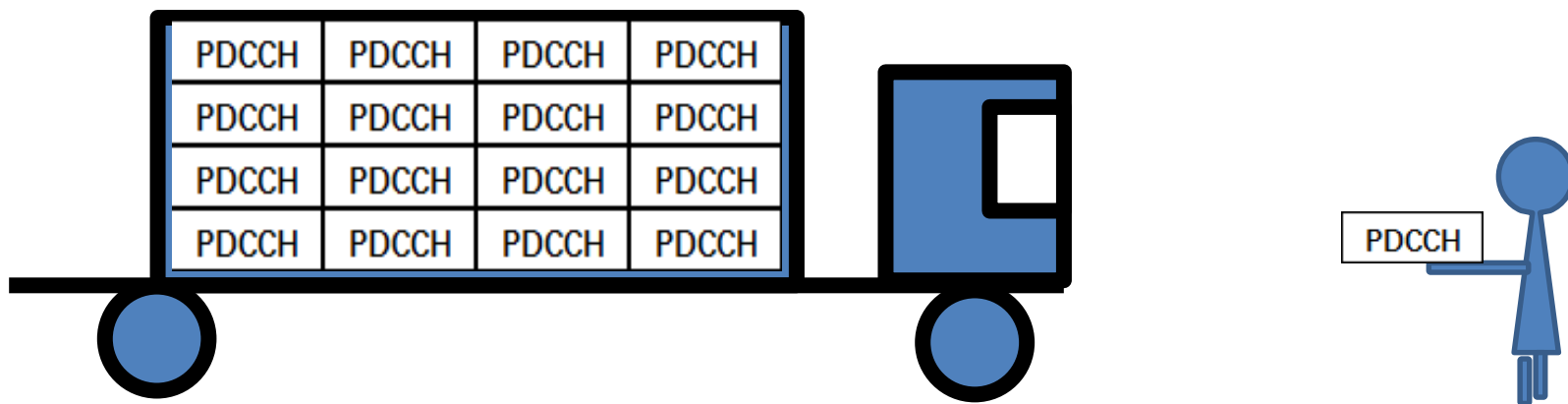
# PDCCH的集合

我们深入讨论了一个PDCCH的大小，接下来，系统中定义了PDCCH的集合，也就是，每一个用户，想找到自己的PDCCH，必须在这个集合当中去寻找。

这个集合定义为：

## CORESET控制资源集（COntrol REsource SET）

一个coreset当中会有多个PDCCH，UE需要在coreset这个资源池当中寻找自己的PDCCH。

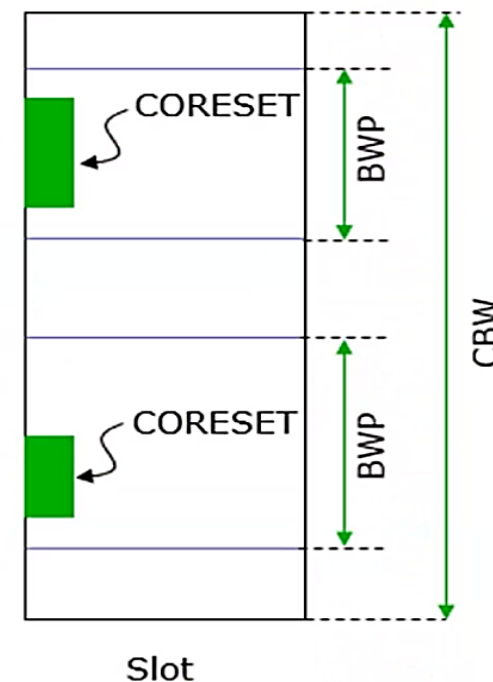


# CORESET控制资源集

由于5G存在BWP的概念，因此，对于BWP来说，PDCCH的集合coreset存在于每一个BWP当中

时域上可以出现在slot的任何位置，频域上处在BWP之内

UE每个BWP最多可以配置3个CORESET, 每个小区一共可配置12个CORESETs(4个BWP\*3), CORESET index范围0~11.



# BWP

Initial BWP（初始BWP）：UE处于空闲态的BWP

First Active BWP（初次激活BWP）：UE第一个专有的BWP

Default BWP（默认BWP）：UE专有BWP，如果没有配置，则将Initial BWP认为是default BWP

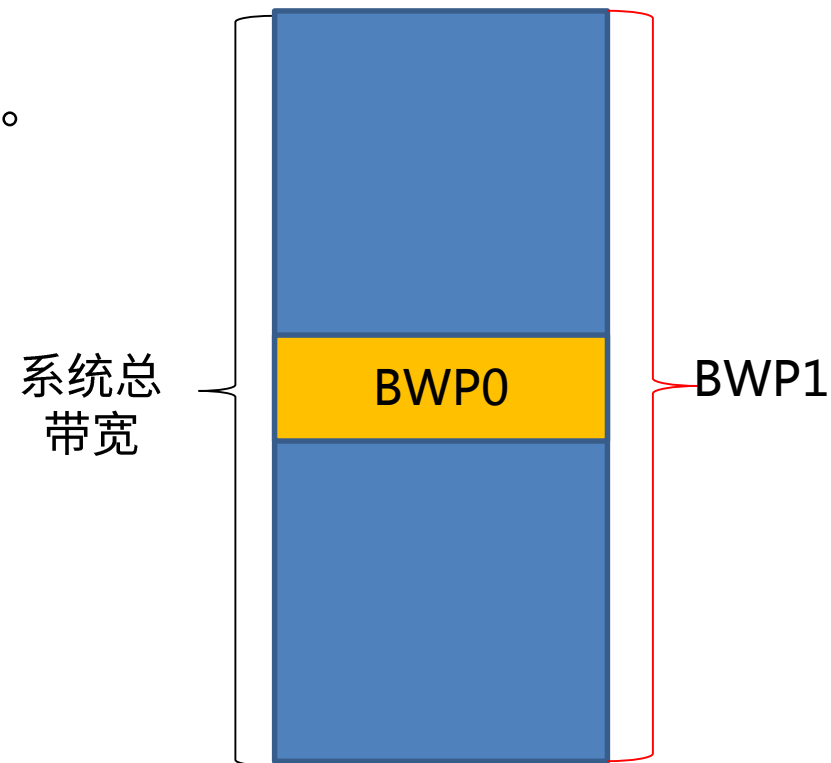
现网总共最多可以配置5个BWP：一个Initial BWP，和4个Default BWP  
Initial BWP一个，default BWP最多4个，first BWP 包含在default当中。

现网举例（华为）：现网定义了2个BWP：

BWP ID=0：定义的Initial BWP是48RB，

BWP ID=1：定义的First Active BWP/Default BWP:273RB。

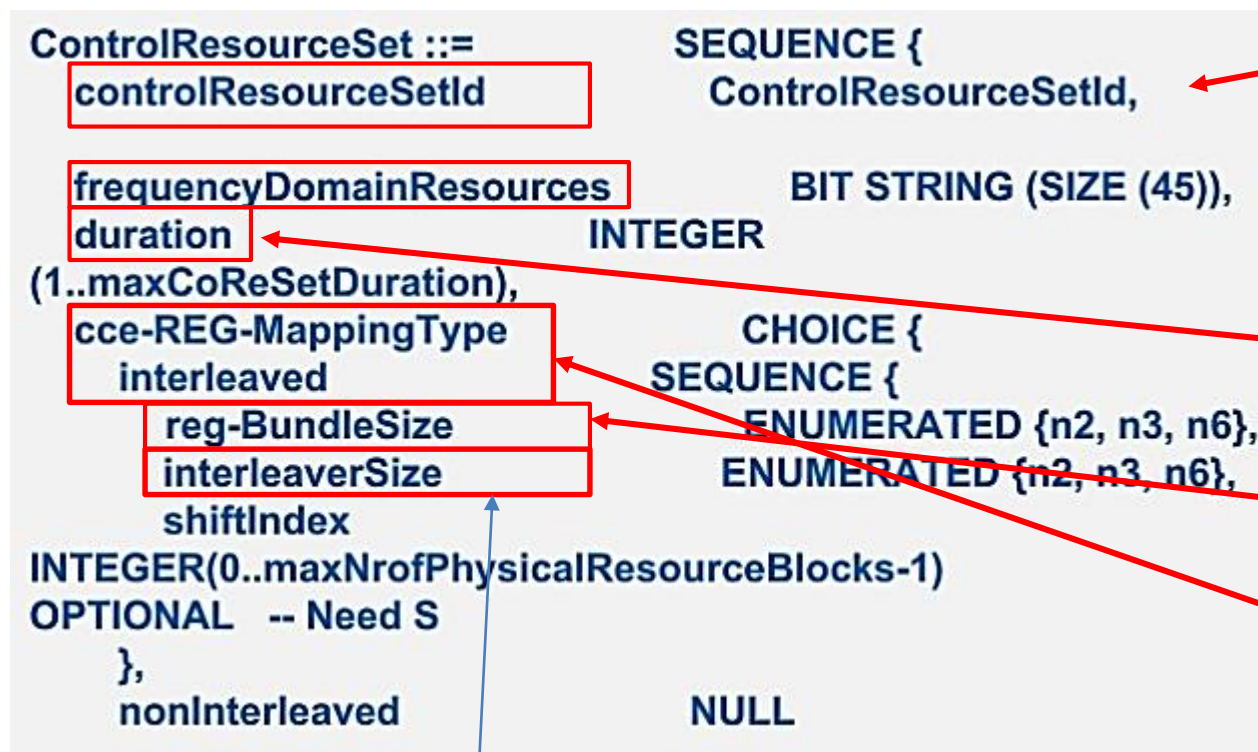
也就是空闲态，UE只解码48个RB的带宽，以收取自己需要的信息，而业务态，UE可以占用100M带宽进行数据传输。



# CORESET控制资源集

CORESET在频域上有  $N_{RB}^{CORESET}$  个RB，在时域上有  $N_{symbol}^{CORESET} \in \{1, 2, 3\}$  个symbol组成

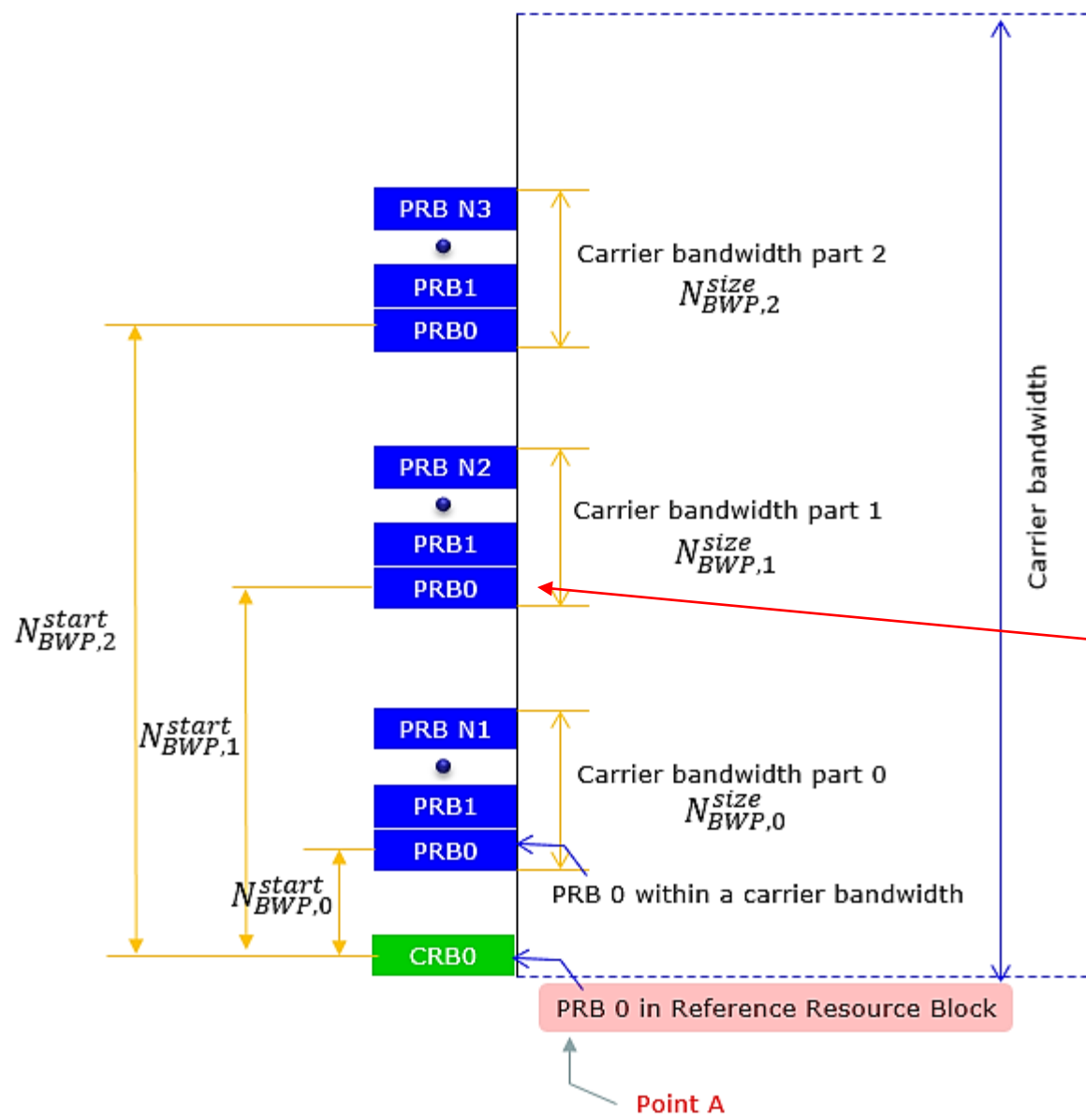
RRC层ControlResourceSet IE中给出了具体配置



bit的分布，决定了coreset在BWP中的位置，从PRB0开始

```
{  
  controlResourceSetId 1,  
  frequencyDomainResources '11111111 00000000 00000000 00000000 00000000 00000',  
  duration 1,  
}
```

# 复习一下CRB与PRB



CRB: 公共资源块

PRB: 部分带宽 (BWP) 里面的资源块

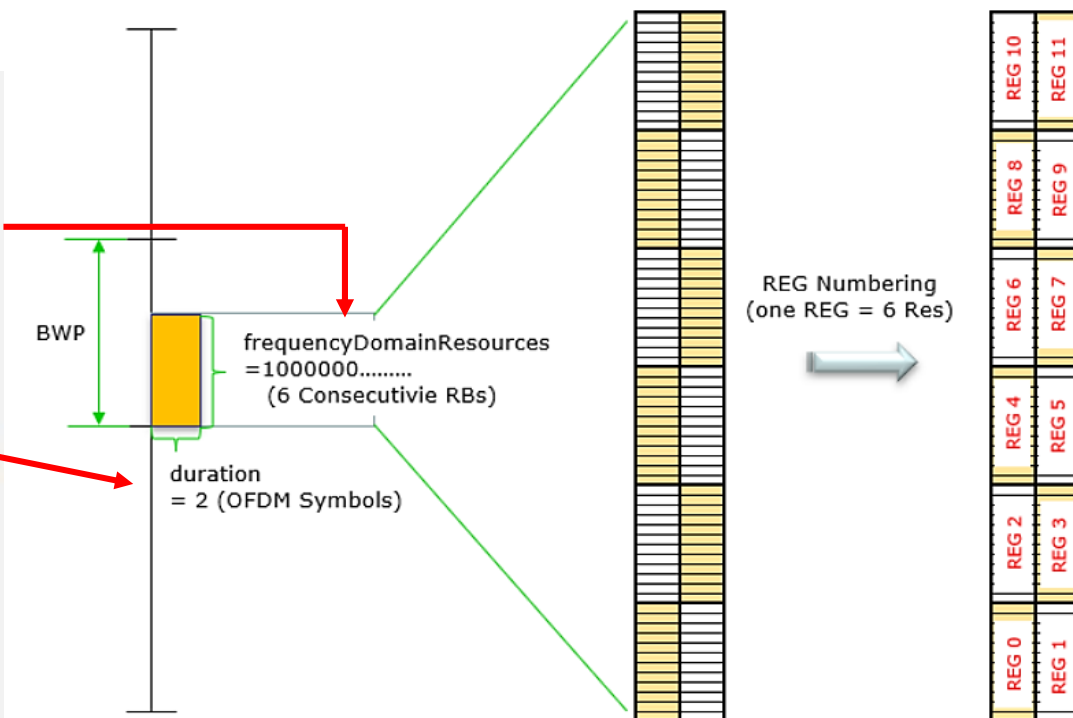
PRB0就是每一个BWP的第一个RB

# CORESET例子

举个例子

```
ControlResourceSet ::=
    controlResourceSetId
    frequencyDomainResources
    duration
    (1..maxCoReSetDuration),
    cce-REG-MappingType
    interleaved
    reg-BundleSize
    interleaverSize
    shiftIndex
    INTEGER(0..maxNrofPhysicalResourceBlocks-1)
    OPTIONAL -- Need S
    },
    nonInterleaved
    NULL

SEQUENCE {
    ControlResourceSetId,
    frequencyDomainResources
    BIT STRING (SIZE (45)),
    duration
    INTEGER
    CHOICE {
        SEQUENCE {
            ENUMERATED {n2, n3, n6},
            ENUMERATED {n2, n3, n6},
        }
        NULL
    }
}
```



L	6
Aggregation Level	1

==> reg-BundleSize = n6

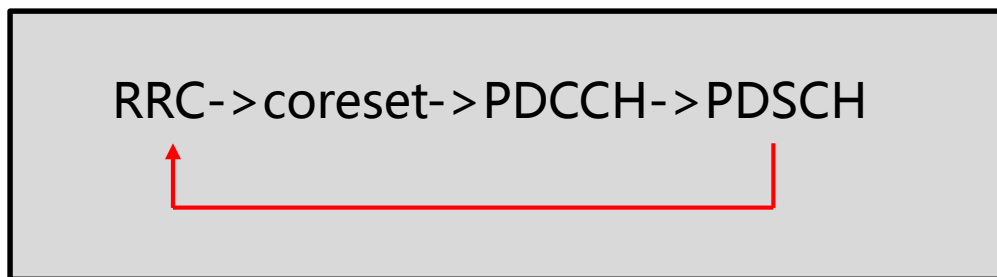
REG	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11
	$iL$	$iL+1$	$iL+2$	$iL+3$	$iL+4$	$iL+L-1$	$iL$	$iL+1$	$iL+2$	$iL+3$	$iL+4$	$iL+L-1$
	$0*6$	$0*6+1$	$0*6+2$	$0*6+3$	$0*6+4$	$0*6+(6-1)$	$1*6$	$1*6+1$	$1*6+2$	$1*6+3$	$1*6+4$	$1*6+(6-1)$
REG Bundle	0 ( $i=0$ )						1 ( $i=1$ )					
	$f(j) = j \rightarrow f(0) = 0$ , where $j = 0$						$f(j) = j \rightarrow f(1) = 1$ , where $j = 1$					
CCE	0						1					



# 蛋生鸡悖论

从之前的coreset定义中，我们得到一个“鸡生蛋和蛋生鸡”的悖论

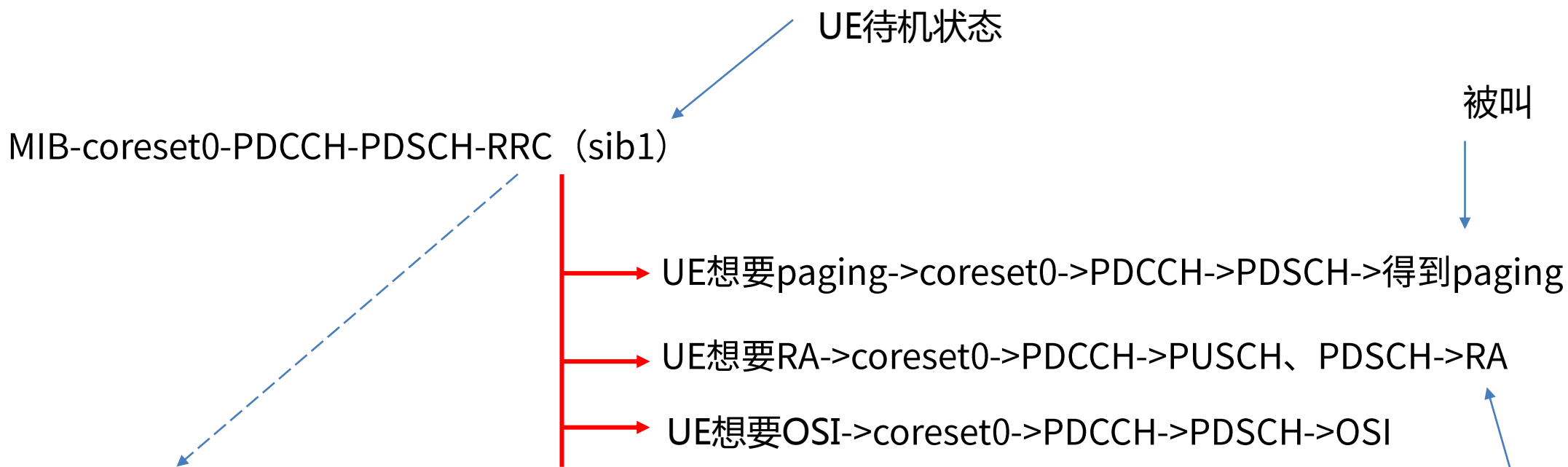
RRC指示了coreset的设定，之后UE通过coreset里面去寻找PDCCH，然后又找到PDSCH而PDSCH里面才含有RRC命令。也就是如果解码RRC消息，必须先解码PDSCH，而解码PDSCH，又必须先知道RRC消息才有后面的解码PDSCH。



```
MIB ::= SEQUENCE {
    systemFrameNumber 6bit      系统帧号SFN高6位比特位, 1024)
    subCarrierSpacingCommon 1bit 子载波宽度
    ssb-SubcarrierOffset 4bit    Kssb: 频域间隔 (低4位), 单位:
    dmrs-TypeA-Position 1bit     用于表示第一个PDSCH的DMRS符号的时
    pdccch-ConfigSIB1 8bit       PDCCH信道配置
    cellBarred 1bit              小区驻留状态: 禁止驻留情况下, 手机可以切
    intraFreqReselection 1bit    小区是否允许同频重选
    spare 1bit                  空闲 (备用)
}
```

为了解决这个问题，系统中定义了**Coreset0**这个资源集，由**MIB**来直接获取**coreset0**的设定，不需要RRC消息，因此，UE可以先通过**coreset0**，来获取PDCCH，进而获取PDSCH，进而获取RRC命令（SIB1），SIB1定义了各种消息如何在coreset0里面搜索，因此接下来，就是UE在coreset0当中解码，找到PDCCH，进而解码PDSCH，获取自己的消息了

# coreset0



SIB1

monitoringSymbolsWithinSlot: 8000 [bit length 14, 2 LSB pad bits,  
nrofCandidates  
aggregationLevel1: n0 (0)  
aggregationLevel2: n0 (0)  
aggregationLevel4: n4 (4)  
aggregationLevel8: n2 (2)  
aggregationLevel16: n1 (1)  
searchSpaceType: common (0)  
common  
dci-Format0-0-AndFormat1-0

searchSpaceSIB1: 0  
pagingSearchSpace: 1  
ra-SearchSpace: 1

通过SIB1里面的配置，UE可以进行RA/paging，从而进入到连接态，进入连接态的过程中的RRC信令，会配置别的coreset，比如coreset1。这样，第二个coreset就配置上了。

定义了paging和ra的搜索方法

# 别的coreset

MIB-coreset0-PDCCH-PDSCH-RRC (sib1)

UE想要RA->coreset0->PDCCH->PUSCH、PDSCH->RA

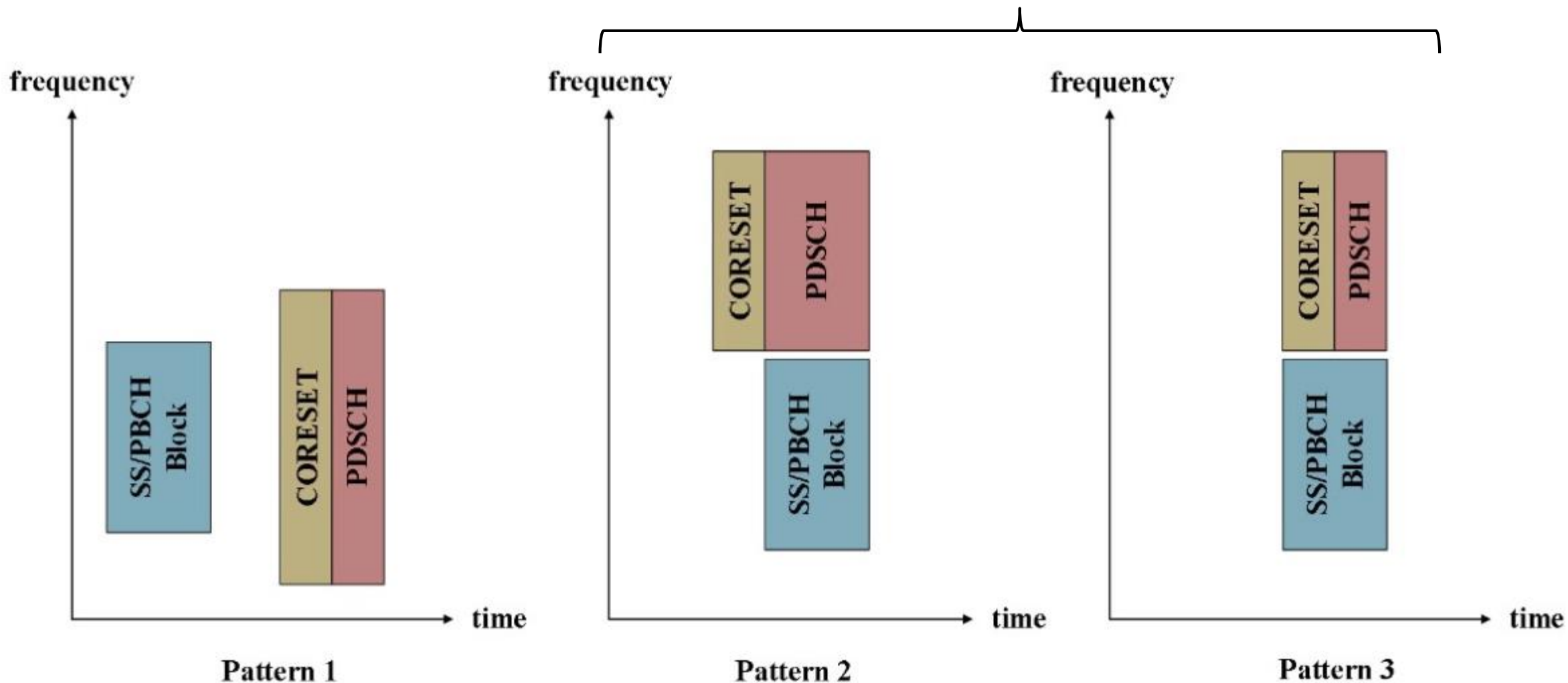
用户数据<- PDSCH<- PDCCH<-coreset1<-过程RRC信令

# CORESET0分布样式

Coreset0的分布于SSB相关，这样一种设置，避免了SSB与coreset0 的冲突，总体分为3种样式

sub6G

毫米波



# MIB

Coreset0的设置，由MIB承载

```
mib
  ... systemFrameNumber = 100011
  ... subCarrierSpacingCommon = scs30or120
  ... ssb-SubcarrierOffset = 6
  ... dmrs-TypeA-Position = pos2
  ... pdccch-ConfigSIB1
    ... controlResourceSetZero = 10
    ... searchSpaceZero = 4
  ... cellBarred = notBarred
  ... intraFreqReselection = allowed
  ... spare = 1
```

Index	SS/PBCH block and CORESET multiplexing pattern	Number of RBs $N_{RB}^{CORESET}$	Number of Symbols $N_{sym}^{CORESET}$	Offset (RBs)
0	1	24	2	0
1	1	24	2	1
2	1	24	2	2
3	1	24	2	3
4	1	24	2	4
5	1	24	3	0
6	1	24	3	1
7	1	24	3	2
8	1	24	3	3
9	1	24	3	4
10	1	48	1	12
11	1	48	1	14
12	1	48	1	16
13	1	48	2	12
14	1	48	2	14
15	1	48	2	16

前4bit，解码出coreset 0占用的资源大小

# MIB

<38.213-Table 13-4>

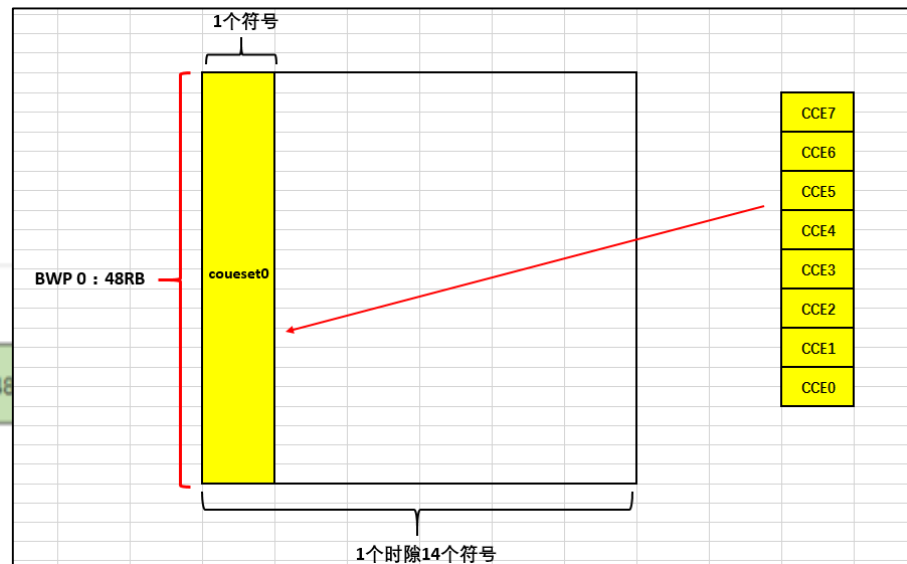
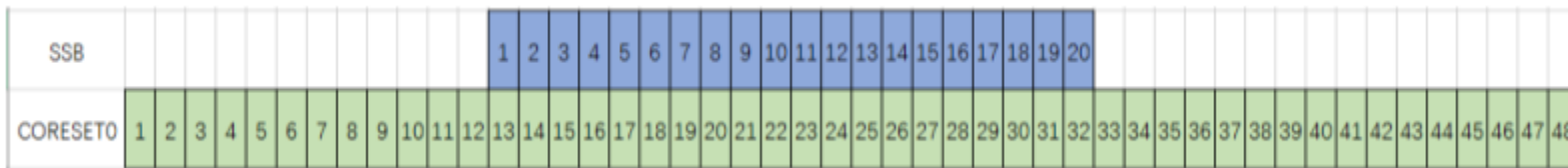
Index	SS/PBCH block and CORESET multiplexing pattern	Number of RBs $N_{\text{CORESET RB}}$	Number of Symbols $N_{\text{CORESET symb}}$	Offset (RBs)
0	1	24	2	0
1	1	24	2	1
2	1	24	2	2
3	1	24	2	3
4	1	24	2	4
5	1	24	3	0
6	1	24	3	1
7	1	24	3	2
8	1	24	3	3
9	1	24	3	4
10	1	48	1	12
11	1	48	1	14
12	1	48	1	16
13	1	48	2	12
14	1	48	2	14
15	1	48	2	16

mib

```

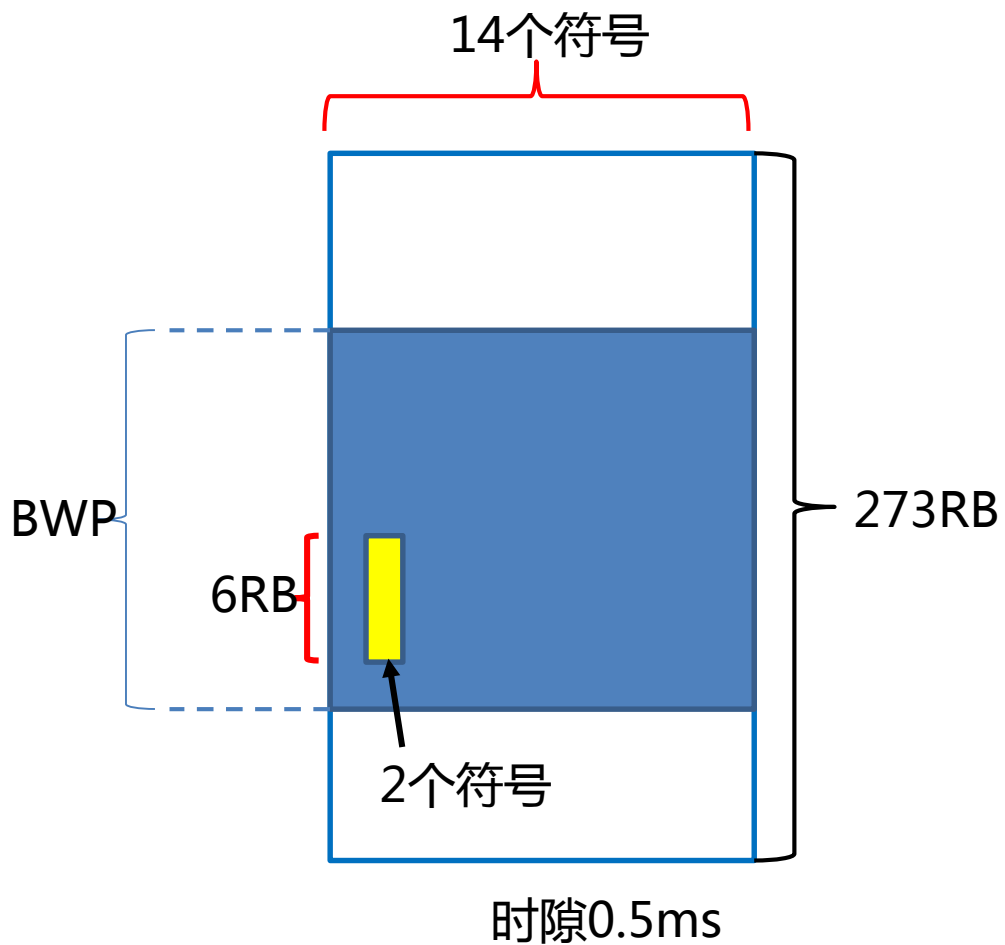
...systemFrameNumber = 100011
...subCarrierSpacingCommon = scs30or120
...ssb-SubcarrierOffset = 6
...dmrs-TypeA-Position = pos2
pdccch-ConfigSIB1
  ...controlResourceSetZero = 10
  ...searchSpaceZero = 4
...cellBarred = notBarred
...intraFreqReselection = allowed
...spare = 1
    
```

48个RB ( 8CCE ) , 1个符号 , 相对SSB偏移12个RB



\*构成coreset0的CCE固定使用交织的REG

# 去哪找到CORESET?



通过coreset的参数，我们发现一个事实：  
Coreset的参数配置仅仅指示了接收PDCCH的频域资源位置及符号个数，也就是PDCCH集合占用系统资源的大小。  
Coreset在整个帧当中的占用那些时隙，以及在时隙内的符号位置，都是由另外一个参数来定义的，**Search Space**。



# 搜索空间search space

搜索空间，我们第一次接触，暂时可以这样理解：

coreset在整个帧结构当中，在哪个时隙有？起始符号是哪个符号？

重点在于时间轴上

对于搜索空间，比较特殊的是SIB1的搜索空间-SearchSpaceZERO（在MIB中）

其他的搜索空间相关设定，在统一的信令字段Search Space中（SIB1或者RRC信令中）。

我们先研究统一的，再看特殊的

# 搜索空间的参数配置

1个BWP可以配10个搜索空间，  
因此，4个bwp就是40个搜索空间编号

```
SearchSpace ::=  
    searchSpaceId  
SEQUENCE {  
    SearchSpaceId,
```

搜索空间索引号，取值(0...39)：

- SS#0即为MIB定义的Type0公共搜索空间
- 搜索空间索引号在一个小区的所有BWP中唯一

```
controlResourceSetId  
ControlResourceSetId
```

搜索空间所属的CORESET号

```
monitoringSlotPeriodicityAndOffset
```

```
CHOICE {
```

```
sl1  
sl2  
sl4  
sl5  
sl8  
sl10  
sl16  
sl20
```

多少个时隙

```
NULL,  
INTEGER (0..1),  
INTEGER (0..3),  
INTEGER (0..4),  
INTEGER (0..7),  
INTEGER (0..9),  
INTEGER (0..15),  
INTEGER (0..19)
```

偏置是哪一个

```
}
```

```
monitoringSymbolsWithinSlot
```

```
BIT STRING (SIZE (14))
```

开始于哪一个符号，可以开始于2个符号

一个时隙中的PDCCH监听样式，以Bit Map形式给出CORESET  
在一个时隙中的起始符号

```
nrofCandidates
```

```
aggregationLevel1  
aggregationLevel2  
aggregationLevel4  
aggregationLevel8  
aggregationLevel16
```

```
SEQUENCE {
```

```
ENUMERATED {n0, n1, n2, n3, n4, n5, n6, n8},  
ENUMERATED {n0, n1, n2, n3, n4, n5, n6, n8},  
ENUMERATED {n0, n1, n2, n3, n4, n5, n6, n8},  
ENUMERATED {n0, n1, n2, n3, n4, n5, n6, n8},  
ENUMERATED {n0, n1, n2, n3, n4, n5, n6, n8}
```

针对每种CCE聚合度给出PDCCH候选机会数

```
}
```

# 搜索空间参数举例1

搜索空间1

```
searchSpaceId: --- 0x1(1) --- *****00,0001****
controlResourceSetId: --- 0x0(0) --- ****0000
monitoringSlotPeriodicityAndOffset
└─ sl1: --- (0)
monitoringSymbolsWithinSlot: --- '10000000000000'B --- ****1000,00000000,00*****
nrofCandidates
├─ aggregationLevel1: --- n0(0) --- **000***
├─ aggregationLevel2: --- n0(0) --- *****000
├─ aggregationLevel4: --- n4(4) --- 100*****
├─ aggregationLevel8: --- n2(2) --- ***010**
├─ aggregationLevel16: --- n1(1) --- *****00,1*****
searchSpaceType
└─ common
    └─ dci-Format0-0-AndFormat1-0: --- (0) --- *****0
```

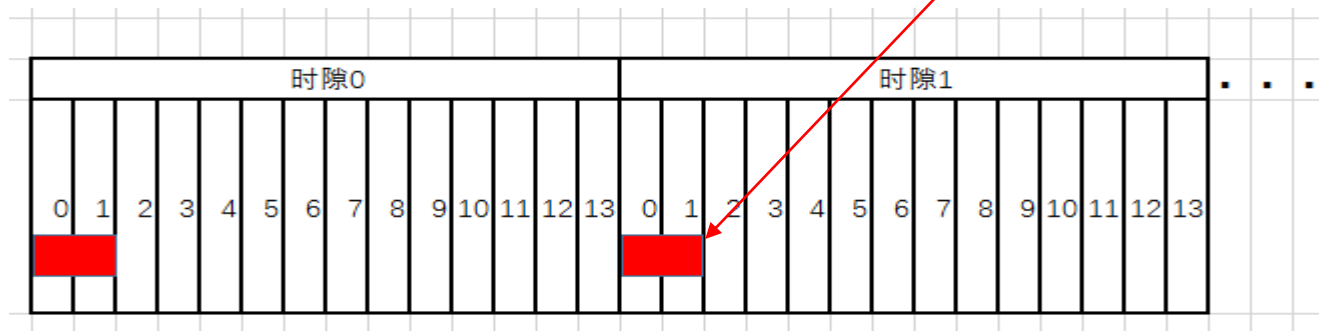
搜索空间对应的coreset0

每个时隙都有coreset

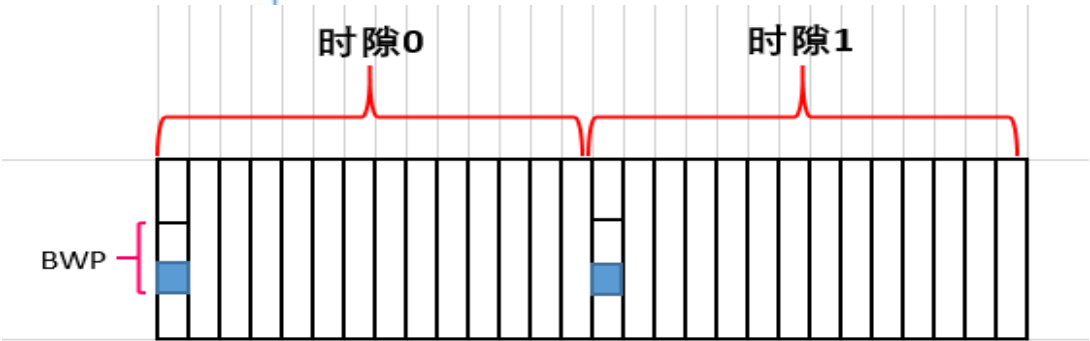
Coreset的起始符号为每时隙第一个符号

假设coreset0: 频域6RB, 时域2符号

coreset0



© 2010 Pearson Education, Inc. or its affiliate(s). All rights reserved.



# SIB1的搜索空间search space zero

Sib1的搜索空间，由MIB里面的字段定义

```
mib
... systemFrameNumber = 100011
... subCarrierSpacingCommon = scs30or120
... ssb-SubcarrierOffset = 6
... dmrs-TypeA-Position = pos2
pdcch-ConfigSIB1
... controlResourceSetZero = 10
... searchSpaceZero = 4
... cellBarred = notBarred
... intraFreqReselection = allowed
... spare = 1
```

后4bit解码出sib1的搜索空间searchspacezero，  
在哪个符号搜索，以及在哪个时隙搜索，在哪个帧搜索

Index	$O$	Number of search space sets per slot	$M$	First symbol index
0	0	1	1	0
1	0	2	1/2	{0, if $i$ is even}, { $\lambda_{\text{ssb}}^{\text{CORESET}}$ , if $i$ is odd}
2	2	1	1	0
3	2	2	1/2	{0, if $i$ is even}, { $\lambda_{\text{ssb}}^{\text{CORESET}}$ , if $i$ is odd}
4	5	1	1	0
5	5	2	1/2	{0, if $i$ is even}, { $\lambda_{\text{ssb}}^{\text{CORESET}}$ , if $i$ is odd}
6	7	1	1	0
7	7	2	1/2	{0, if $i$ is even}, { $\lambda_{\text{ssb}}^{\text{CORESET}}$ , if $i$ is odd}
8	0	1	2	0
9	5	1	2	0
10	0	1	1	1
11	0	1	1	2
12	2	1	1	1
13	2	1	1	2
14	5	1	1	1
15	5	1	1	2

# search space zero

```

mib
... systemFrameNumber = 100011
... subCarrierSpacingCommon = scs30or120
... ssb-SubcarrierOffset = 6
... dmrs-TypeA-Position = pos2
pdccch-ConfigSIB1
... controlResourceSetZero = 10
... searchSpaceZero = 4
... cellBarred = notBarred
... intraFreqReselection = allowed
... spare = 1
    
```

Index	$O$	Number of search space sets per slot	$M$	First symbol index
0	0	1	1	0
1	0	2	1/2	{0, if $i$ is even}, { $N_{\text{symbol}}^{\text{CORESET}}$ , if $i$ is odd}
2	2	1	1	0
3	2	2	1/2	{0, if $i$ is even}, { $N_{\text{symbol}}^{\text{CORESET}}$ , if $i$ is odd}
4	5	1	1	0
5	5	2	1/2	{0, if $i$ is even}, { $N_{\text{symbol}}^{\text{CORESET}}$ , if $i$ is odd}
6	7	1	1	0
7	7	2	1/2	{0, if $i$ is even}, { $N_{\text{symbol}}^{\text{CORESET}}$ , if $i$ is odd}
8	0	1	2	0
9	5	1	2	0
10	0	1	1	1
11	0	1	1	2
12	2	1	1	1
13	2	1	1	2
14	5	1	1	1
15	5	1	1	2

$O=5, M=1$

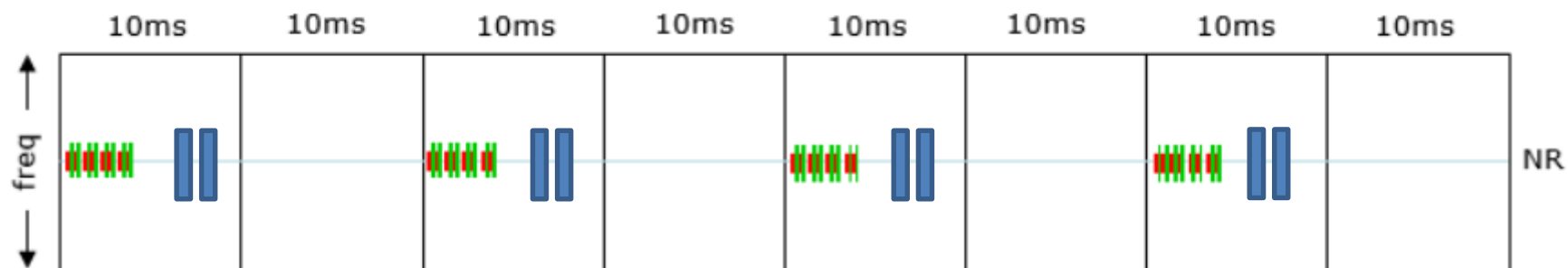
UE监听偶数号帧，每个偶数帧里面，UE从时隙 $n_0$ 开始，连续监听2个时隙

$$\begin{aligned}
 n_0 &= (O * 2^\mu + [i * M]) \bmod N_{\text{slot}}^{\text{frame}, \mu} \\
 &= (5 * 2 + [I * 1]) \bmod 20 = (10 + [I * 1]) \bmod 20
 \end{aligned}$$

公式中 $i$ 这个参数是SSB的index（编号）  
现网中，编号是0-7，8个SSB

由于是30KHZ子载波间隔，因此 $\mu=1$

# search space zero所在时隙



SSB0 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19

SSB1 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19

SSB2 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19

SSB3 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19

SSB4 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19

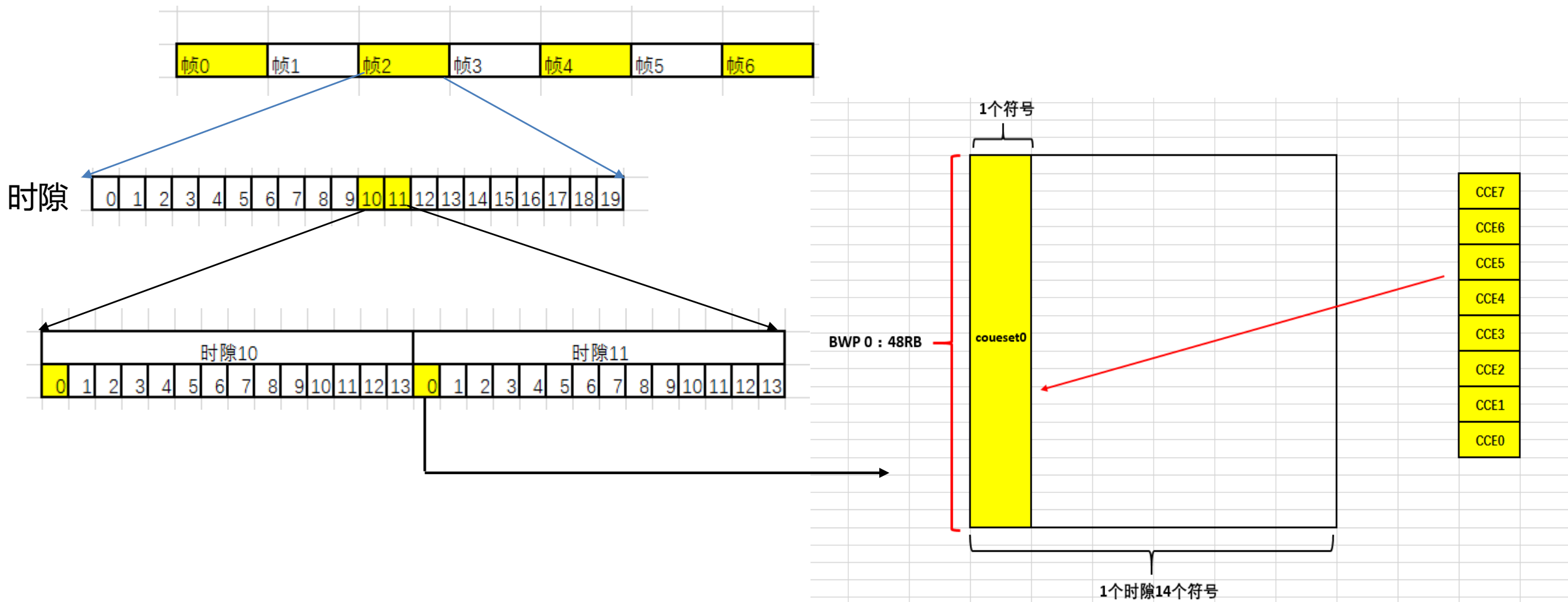
SSB5 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19

SSB6 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19

SSB7 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19



# CORESET0所在符号



# 搜索空间的分类

搜索空间分为公共搜索空间(Common search space, CSS)和UE特定的搜索空间(UE-specific search space, USS)。CSS用于广播、寻呼、随机接入等相关的控制信息(小区级公共信息)。USS用于传输与DL-SCH、UL-SCH等相关的控制信息(UE级信息)。

搜索空间类型	RRC状态	CRC加扰	应用场景
Type 0 CSS	RRC空闲态	SI-RNTI	SIB1调度
Type 0A CSS		SI-RNTI	其他SIB消息调度
Type 1 CSS		RA-RNTI、TC-RNTI、C-RNTI	随机接入
Type 2 CSS		P-RNTI	寻呼调度
Type 3 CSS	RRC连接态	SFI-RNTI、INT-RNTI、TPC-PUSCH-RNTI、TPC-PUCCH-RNTI、TPC-SRS-RNTI、C-RNTI、MCS-C-RNTI、CS-RNTI	公共信令
USS		C-RNTI, MCS-C-RNTI, SP-CSI-RNTI、CS-RNTI	UE上下行调度

定义了多种搜索空间，这意味着，不同种类的信息，接收的时隙和符号位置，可以不同，换句话说，不同种类的信息，接收的节奏可以不同（也可以相同）。

# 搜索空间类型的定义

在SIB1当中(或者RRC信令中服务小区配置), 定义了每一种搜索空间

SIB1 or  
BWP-DownlinkCommon in ServingCellConfig or ServingCellConfigCommon

PDCCH-ConfigCommon ::=

	SEQUENCE {
commonControlResourcesSets	SEQUENCE (SIZE(1..2)) OF ControlResourceSet
commonSearchSpaces	SEQUENCE (SIZE(1..4)) OF SearchSpace

公共CORESET集, 定义了1~2个公共CORESET:

- CORESET#0即为MIB定义的CORESET, 在切换或(P)SCell添加时通过信令给到UE
- CORESET#1 (如果配置的话) 用于RAR

公共搜索空间集, 定义了1~4个公共搜索空间

searchSpaceSIB1	SearchSpaceId
searchSpaceOtherSystemInformation	SearchSpaceId
pagingSearchSpace	SearchSpaceId
ra-ControlResourceSet	ControlResourceSetId
ra-SearchSpace	SearchSpaceId
...	

Type0公共搜索空间 (相当于MIB中的*pdccch-ConfigSIB1* 字段)

Type0A公共搜索空间

Type2公共搜索空间

Type1公共搜索空间的CORESET

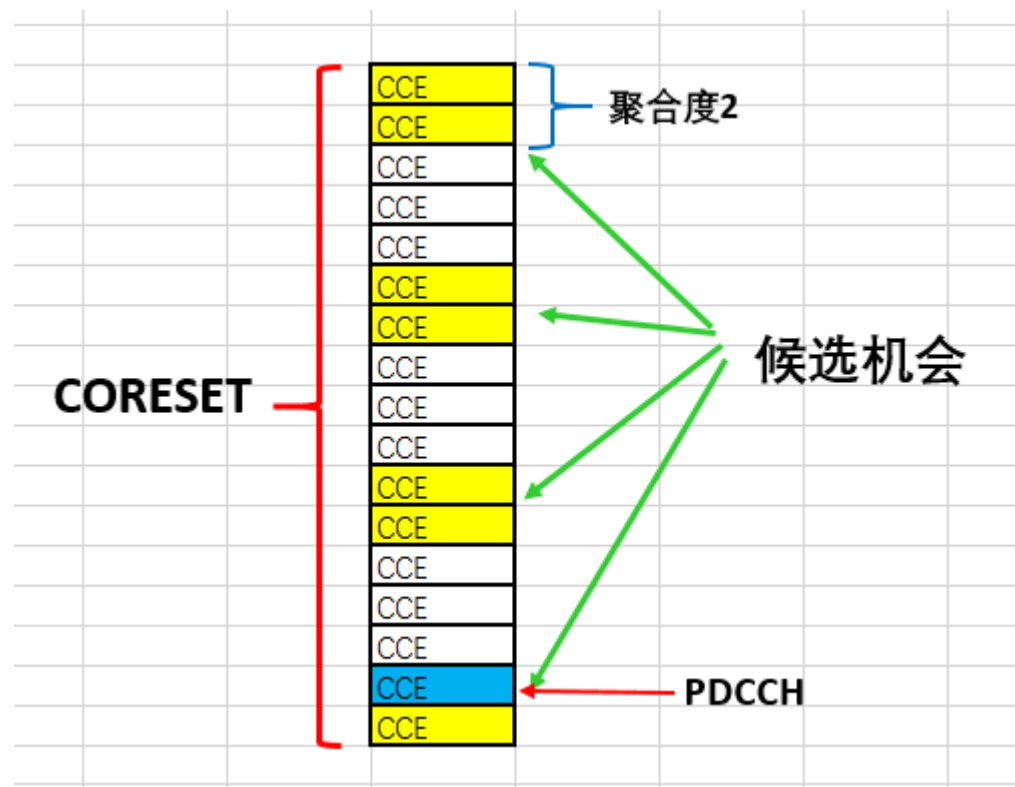
Type1公共搜索空间

搜索空间类型的定义

# 候选集Candidates

在coreset里面，去搜索用户的CCE，并不是所有的CCE都会去搜索，而是定义了一个候选集Candidates，UE需要的CCE，放在候选集里面的某一个里面，只需要在候选集当中搜索即可。这样可以让UE减少搜索时间

举个例子



# 候选集Candidates

- 对于USS和CSS，聚合等级和聚合等级对应的候选集个数都在SearchSpace参数中配置，nrofCandidates 配置聚合级别 $L=\{1,2,4,8,16\}$ 包含的PDCCH候选数目。

```
SearchSpace ::=
  searchSpaceId
  controlResourceSetId
  -- Cond SetupOnly
  monitoringSlotPeriodicityAndOffset
  CHOICE {
    nrofCandidates
      aggregationLevel1
      aggregationLevel2
      aggregationLevel4
      aggregationLevel8
      aggregationLevel16
    SEQUENCE {
      SEQUENCE {
        SearchSpaceId,
        ControlResourceSetId
      }
      OPTIONAL,
      SEQUENCE {
        SEQUENCE {
          ENUMERATED {n0, n1, n2, n3, n4, n5, n6, n8},
          ENUMERATED {n0, n1, n2, n3, n4, n5, n6, n8},
          ENUMERATED {n0, n1, n2, n3, n4, n5, n6, n8},
          ENUMERATED {n0, n1, n2, n3, n4, n5, n6, n8},
          ENUMERATED {n0, n1, n2, n3, n4, n5, n6, n8}
        }
      }
    }
  }
```

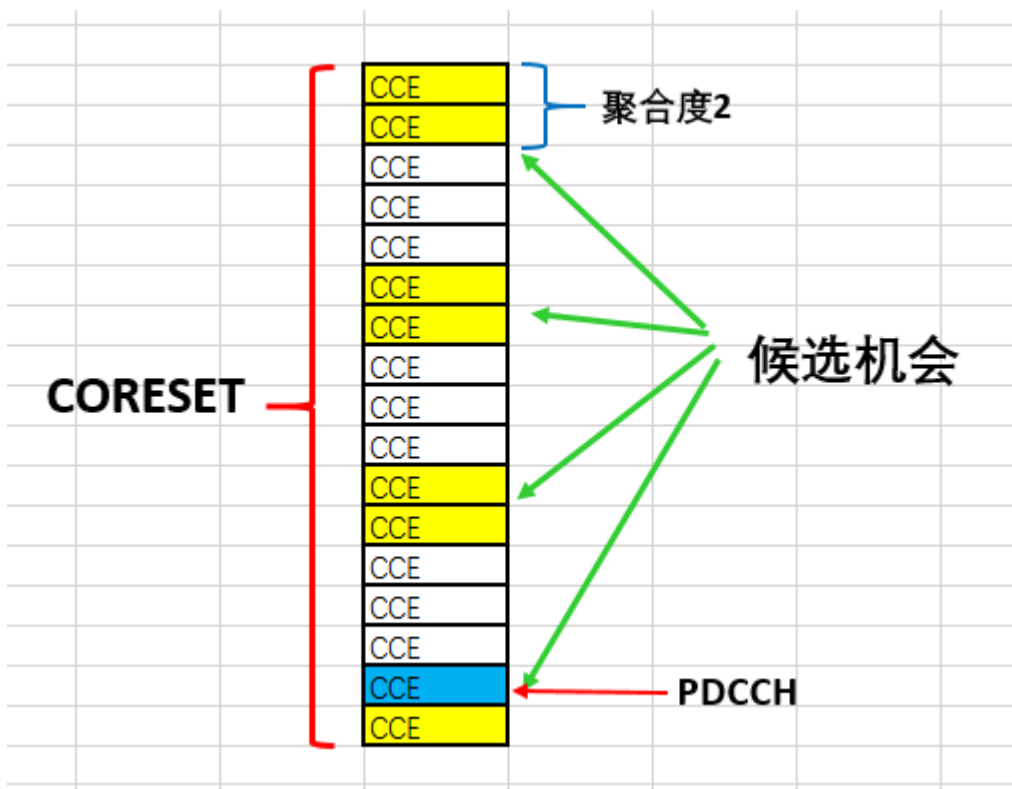
- 对于CSS，在参数未配置时，采用下表默认的定义

CCE Aggregation Level	Number of Candidates
4	4
8	2
16	1



# PDCCH聚合等级和searchspace聚合等级

PDCCH聚合等级和search聚合等级不是一回事



PDCCH聚合等级代表了一个PDCCH占用几个CCE

而Search Space聚合等级是在coreset当中一次搜索几个CCE

左图中，PDCCH的聚合等级为1cce，而search space的聚合等级为2cce。

# searchspace聚合等级

搜索空间1

搜索空间对应的coreset0

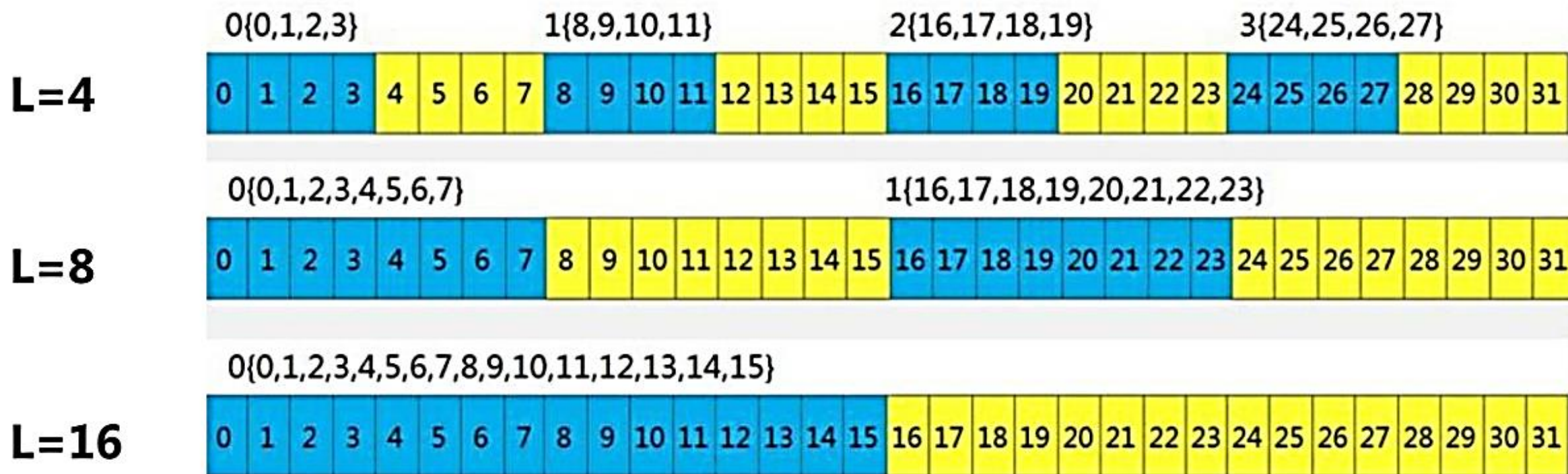
```
searchSpaceId: --- 0x1(1) --- *****00,0001****
controlResourceSetId: --- 0x0(0) --- *****0000
monitoringSlotPeriodicityAndOffset
└─ sl1: --- (0)
monitoringSymbolsWithinSlot: --- '10000000000000'B --- ****1000,00000000,00*****
nrofCandidates
├─ aggregationLevel1: --- n0(0) --- **000***
├─ aggregationLevel2: --- n0(0) --- *****000
├─ aggregationLevel4: --- n4(4) --- 100*****
├─ aggregationLevel8: --- n2(2) --- ***010**
└─ aggregationLevel16: --- n1(1) --- *****00,1*****
searchSpaceType
└─ common
    └─ dci-Format0-0-AndFormat1-0: --- (0) --- *****0
```

searchspace聚合等级

DCI格式

## 候选集举例

- 对于公共搜索空间，CORESET中CCE个数为32，聚合等级 $L=4/8/16$ 时，PDCCH候选集个数等于4/2/1。





# 搜索空间与DCI，RNTI之间的对应关系

搜索空间	DCI格式	加扰的RNTI类型	内容
type1 CSS\USS	DCI0-0	C-RNTI、CS-RNTI、MCS-C-RNTI、TC-RNTI	UE调度/RA
USS	DCI0-1	C-RNTI、CS-RNTI、MCS-C-RNTI、SP-CSI-RNTI	UE调度
type0\TYPE0A CSS	DCI1-0	SI-RNTI	SIB1\OSI
type1 CSS		RA-RNTI	RA
USS		TC-RNTI	
type2 CSS		C-RNTI	UE调度
USS		P-RNTI	paging
USS	DCI1-1	C-RNTI、CS-RNTI、MCS-C-RNTI	UE调度
type3 css	DCI2-0	SFI-RNTI	时隙格式
	DCI2-1	INT-RNTI	UE通知不可用的PRB和OFDM符号
	DCI2-2	TPC-PUSCH-RNTI、TPC-PUCCH-RNTI	功率控制
	DCI2-3	TPC-SRS-RNTI	功率控制

找到PDCCH

PDCCH里面DCI的格式

需要啥信息，就用啥RNTI来解扰PDCCH

DCI的功能

感谢观看