

# 密 码 子 的 分 配

杨 雨 善

(第二军医大学, 上海)

## 提 要

运用密码子与反密码子相互作用的规律, 本文从理论上提出了密码子在遗传密码表中的分配原则, 它与迄今所发现的一些线粒体内和线粒体外的密码表都相符合。

## 一、简要的回顾

现在相距遗传密码的解译(即首次排出遗传密码表)和 Crick 提出变偶假说的 1966 年, 已经二十载了。

二十年来, 经过科学工作者们的努力, 以更多的事实证明了最早得到的“通用”(universal)遗传密码表对于从原核生物到真核生物来说, 在一定范围内仍然是通用的。自 1965 年 Holley 等分析了第一个 tRNA 的单核苷酸的排列顺序以来, 截至 1984 年底为止, 共分析了 377 个天然 tRNA 的一级结构<sup>[1]</sup>, 目前数量仍在增加。在这期间, 我国王德宝等<sup>[2]</sup>在体外人工合成了具有生物活性的酵母 tRNA<sup>Ala</sup>。这些都能证明, 在一定范围内, 变偶假说也是正确的。

伴随历史进程, 科学不断发展。七十年代后半叶、特别是八十年代以来, 由于线粒体基因组和翻译系统研究的长足前进<sup>[3-5]</sup>, 刷新了一些传统的概念:

1. 某些线粒体密码表与“通用”密码表不完全通用;
2. 线粒体密码表之间一般也不完全通用;
3. 在线粒体内, 密码子与反密码子的相互识别, 已经突破了经典的变偶假说所包含的主要原则。

目前, 对线粒体基因组和翻译系统的研究正方兴未艾, 生命体内存在的一些规律, 不断地被人们所发现、所认识; 国内外一些研究者对密码子与反密码子的相互作用也更加重视。

在回顾这段历史之际, 借用现有的研究成果和理论, 本文对密码子在线粒体内和线粒体外(主要指胞液)遗传密码表中的分配问题, 进行一些探讨, 寻找一些有规律性的东西, 作为值此二十周年之纪念。

## 二、分配的原则

已经知道, 遗传密码表中的 64 个密码子被划分在 16 个方框内, 每个方框中容纳 4 个密码

- [12] Iwasa, Y.: *Biochem. Biophys. Res. Commun.*, **96**, 180, 1980.  
[13] Johnson, E. Y.: *Hand Exp. Pharm.*, **58**, 507, 1982.  
[14] Mamoru, S.: *Biochem. Biophys. Res. Commun.*, **127**, 590, 1985.  
[15] Ushiro, H.: *J. Biol. Chem.*, **255**, 8368, 1980.  
[16] Miwako, K.: *Biochem. Biophys. Res. Commun.*, **129**, 375, 1985.  
[17] Cochol, C.: *J. Biol. Chem.*, **259**, 2553, 1984.  
[18] Davis, R. T.: *J. Biol. Chem.*, **259**, 8545, 1984.  
[19] Iwashita, S.: *J. Biol. Chem.*, **259**, 2550, 1984.  
[20] Miskimins, R.: *Exp. Cell. Res.*, **146**, 53, 1983.  
[21] Mrpczkowski, B.: *Nature*, **309**, 270, 1984.  
[22] Macora, I. G.: *Proc. Natl. Acad. Sci. USA*, **81**, 2728, 1984.  
[23] Sugimoto, Y.: *Proc. Natl. Acad. Sci. USA*, **81**, 2117, 1984.

[本文于 1986 年 12 月 9 日收到]

子,这里统称为密码子组,可用通式  $XYN$  ( $X$ 、 $Y$ 、 $N$  分别为第 1、2、3 位碱基或核苷,它们可以为  $U$ 、 $C$ 、 $A$ 、 $G$ ) 表示,见表 1。

经过综合分析,在同一细胞的相同亚微结构中,一组内的 4 个密码子所代表的涵义(氨基酸或终止信号)是受到严格限制的,必须符合一定的要求。本文把这种现象称之为“密码子的分配原则”(简称分配原则)。其要点如下:

1. 同组内的 4 个密码子最多代表 3 种涵义,而且仅有一种分配:  $XYC^U$  代表一种氨基酸,  $XYA$  代表终止信号,  $XYG$  代表另一种氨基酸。

2. 同组内的 4 个密码子代表两种不同的涵义时,可以是以下任何一种分配:

(1)  $XYC^U$  代表一种涵义,  $XYG$  代表另一种涵义;

(2)  $XYC^U$  代表一种氨基酸,  $XYA$  为终止信号;

(3)  $XYC^U$  代表一种涵义,  $XYG^A$  代表另一种涵义。

3. 同组内的 4 个密码子可以代表一种涵义,此时常称  $XYN$  为密码子族(codon families)。

这就是分配原则的主要内容。它适用于原核生物与真核生物,也适用于线粒体内和线粒体外。尽管在线粒体内涵义发生变化的密码子和新的密码表时有发现,但可以想象到,绝大多数情况下,密码子的分配应该符合上述原则。

### 三、分配原则的必要前提

对以上密码子的分配原则,下面 4 个前提是必要的:

表 1 密码子组			
	Y		
X	X	Y	U
	X	Y	C
	X	Y	A
	X	Y	G

注: 4 个密码子可以缩写成  $XYN$ 。

1. 这些原则主要适用于绝大多数的天然情况;

2. 密码子与反密码子相互识别时,是按碱基(或核苷)的标准配对、变偶配对和三配二(two out of three pairing) 原则<sup>[6,7]</sup>进行的;

3. 密码子与反密码子相互识别时,除次黄苷 I 外,本文较少考虑其他的修饰成分;

4. 依赖于已经取得的研究成果。

现在,对上述分配原则和前提,作些扼要的说明。

我们知道,密码子与反密码子在相互识别时,二者所含碱基(或核苷)的对应关系是重要的因素。所以每组密码子的分配,必须与这种对应关系相协调;换句话说,在天然情况下,分配原则受到这种对应关系的制约,否则将造成密码语言的误译。

在线粒体内和线粒体外的密码表中,都存在  $XYN$  编码同一种氨基酸的族性密码子。识别线粒体外的这类密码子,其反密码子的 5' 位有  $G$ 、 $U$ 、 $C$ 、 $I$ ( $I$  取代  $A$ ,故反密码子的 5' 位极少出现  $A$ ); 而在线粒体内,5' 位仅有不被修饰的  $U^{[8]}$ ,极个别时出现  $A^{[9]}$ ,它们靠三配二原则(主要在线粒体)与  $XYN$  4 个密码子相识别。这就说明,识别族性密码子时,通常不易发生错读现象。

当一组内 4 个密码子表示 3 种涵义时,仅有一种分配方式,即  $XYC^U$  代表一种氨基酸,其反密码子的 5' 位是  $G$ ;  $XYG$  代表另一种氨基酸(若与  $XYC^U$  涵义相同,只代表两种涵义,此种情况在密码表中尚未找到),其反密码子 5' 位为  $C$ ; 而  $XYA$  只能代表终止信号<sup>[10]</sup>,否则将出现错配现象。

同组内 4 个密码子是否可以指令 3 种不同的氨基酸呢? 在天然情况下,一般是不允许的。可以想象到,把 3 个不同氨基酸的密码子编为一组,能排出 12 种不同的分配方式,如表 2 所示。在通常情况下,它们与反密码子相识别时,都有不可解决的矛盾。例如,表中左上角被粗线框起来的一组,识别氨基酸 2 密码子  $XYA$  的

表 2 假设同组内含三个氨基酸的密码子分配

		Y				
		1	1	1	1	U
		1	1	2	2	C
		2	3	1	3	A
		3	2	3	1	G
X	1	1	2	2	2	U
	3	3	1	1	3	C
	1	2	1	3	1	A
	2	1	3	1	1	G
	2	3	3	3	3	U
	3	1	1	2	2	C
	1	1	2	1	1	A
	1	2	1	1	1	G

注：表中 1、2、3 代表任意三种不同的氨基酸。

反密码子 5' 位为 U，按照变偶原则，它又能与 XYG 配对，而 XYG<sup>A</sup> 在此编码不同的氨基酸，势必引起错读。同理，在右下角粗线框起来的一组内，密码子 XYC<sup>U</sup> 代表不同的氨基酸，识别其中 XYC 的反密码子 5' 位是 G，由于变偶配对，该反密码子也能识别 XYU，一般也要造成错读。表中其他各组都存在上述类似现象，有的是两种情况并存。所以，在天然密码表中没有发现 3 种不同氨基酸的密码子共处在同一组内；换言之，以上 12 种分配方式一般都不成立。至于同组内代表 4 种或 4 种以上不同涵义者，则更不应存在。

假如同组内的 4 个密码子代表两种涵义，除前面提到的一种情况外，还可从两个方面去分析：

第一、由 XYC<sup>U</sup> 表示一种涵义，它们共用 5' 位为 G 的反密码子。另一种涵义则由 XYG<sup>A</sup> 表示，此时，在线粒体外有 5' 位为 U 的共用的反密码子，还有一个 5' 位为 C 的仅与 XYG 相识别的反密码子，但 5' 位不会出现次黄苷 I<sup>[11]</sup>；而在线粒体内，对于 XYG<sup>A</sup> 来说，往往只有一种反密码子，它的 5' 位是被修饰了的 U（也可记作 U\*）。U\* 保证了仅与 XYG<sup>A</sup> 的正确识别，而不与 XYC<sup>U</sup> 识别，这与族性密码子和反密码子的

识别不同<sup>[12]</sup>。

第二、在同组内表示两个涵义时，还可以由 XYG 代表一种涵义，其反密码子的 5' 位只能为 C，这一点适用于线粒体内和外。另一种涵义则由 XYC 所表示，它们的反密码子是：在线粒体外 5' 位为 G（识别 XYC<sup>U</sup>）和 I；而在线

粒体内，因至今尚未发现次黄苷 I，则可能为 G，有人报道已在某些酵母中找到<sup>[9]</sup>。对于这第二种分配方式，在线粒体内和线粒体外，一般均无 5' 位为 U 的反密码子，因为它能同时识别代表不同涵义的密码子 XYA 和 XYG，这样，在蛋白质生物合成时，可能引起混乱。然而，5' 位是某种被修饰的 U\* 时，后者又专一性地与 A 相识别，则可能是允许的<sup>[10]</sup>。

上述各点，着重从密码子与反密码子的碱基（或核苷）按照标准配对、变偶配对和三配二原则加以阐述的。当然，这是主要的，但也不能否定其他因素的作用。例如反密码环的整个序列，tRNA 在核糖体上的正确就位以及识别时某些碱基（或核苷）的特殊贡献，等等。

#### 四、某些密码表

迄今除“通用”密码表外，已陆续发现了一些线粒体内遗传密码表，它们与所述的分配原则十分符合，这为密码子的分配原则提供了佐证，现将部分内容简介如下：

表 3 是常见的、最早发现的、从原核生物到真核生物“通用”的遗传密码表，主要适用于线粒体外。该表中，不存在同组密码子代表 4 种或 4 种以上不同涵义的现象。同组 4 个密码子代表 3 种涵义的仅有第 13 组，但不是指令 3 种不同的氨基酸。代表两种涵义的，一种情况如第 1、9、10、11、12、15 组；另一种情况是第 3 组。代表一种涵义的包括第 2、4、5、6、7、8、14、16 组，即族性密码子。现有资料表明，适用于该表的实例颇多，不必一一介绍，本文仅给出少量文献<sup>[13-16]</sup>，以资参考。

进入八十年代以来，报道了一些线粒体遗

表 3 “通用”密码表

	U	C	A	G	
U	F 1 L	S 5	Y 9 终	C 13 终 W	U C A G
C	L 2	P 6	H 10 Q	R 14	U C A G
A	I 3 M	T 7	N 11 K	S 15 R	U C A G
G	V 4	A 8	D 12 E	G 16	U C A G

注：氨基酸以单字缩写符号表示。“终”为终止信号。

表 4 某些哺乳类线粒体密码表

				C W
	I M		S 终	

注：表 4—8 空白处的涵义与表 3 同。

传密码表，现把它们列出来，并略加分析。

表 4 是已经找到的某些哺乳类如小鼠<sup>[17]</sup>、牛<sup>[18]</sup>和人<sup>[12,19,20]</sup>的线粒体密码表，它仅包括族性密码子和具有两个涵义的密码子组（属 XY<sup>U</sup><sub>C</sub> 和 XY<sup>A</sup><sub>G</sub> 各表示一个涵义者）。该表中，有 3 组密码子与表 3 不能完全通用。长臂猿、猩猩、大猩猩和黑猩猩的线粒体密码表，可能也与表 4 相同<sup>[21]</sup>。

表 5 为酵母线粒体密码表<sup>[19,22,23]</sup>，它与表 3、表 4 都有不同之处。值得注意的是，在其他密码表中，CUN 是指令 Leu 的族性密码子，而

在酵母线粒体内则代表 Thr。产生这种现象的原因是，与 CUN 对应的 tRNA 的反密码环由 8 个碱基（或核苷）组成，而通常为 7 个，结果氨基酰-tRNA 合成酶使 Thr（而不是 Leu）与该 tRNA 结合<sup>[24]</sup>。尽管如此，它仍符合上述密码子的分配原则。

表 6 是玉米（maize）的线粒体密码表<sup>[19]</sup>，它与表 4、表 5 也不完全相同。

表 5 酵母线粒体密码表

				C W

表 6 玉米线粒体密码表

				C W
	I M		S 终	

表 7 为黄猩猩果蝇（Drosophila melanogaster）的线粒体密码表<sup>[25]</sup>，与表 4 比较，密码子 AG<sup>A</sup><sub>G</sub> 所代表的涵义可能不同。

表 8 是链孢霉类的线粒体密码表<sup>[26]</sup>，它与上述各表又有不同之处。

表 7 黄猩猩果蝇线粒体密码表

表 8 链孢霉线粒体密码表

对线粒体翻译系统的研究虽已取得了可喜的进展，但主要还是近几年的事，在某些问题上不同的作者仍有各自的看法。不过，从现有的资料可以看出，在线粒体内涵义容易发生变化的密码子是第13组，其次是第2、3、14、15组等。尽管在各个密码表之间都有不同之处，不能完全通用，但它们的密码子分配都与本文所叙原则相一致，在与反密码子相识别时，能保证翻译的忠实性。关于叶绿体内遗传密码表和密码子的分配，就笔者所见资料均和“通用”密码表相同<sup>[27-29]</sup>，是否存在某种特殊情况，尚需根据更多的实例再作判定。

\* \* \*

基于标准配对、变偶配对和三配二原则，本文提出了密码子在线粒体内外遗传密码表中的分配原则。讨论这一问题，有助于加深认识密码子与反密码子相互作用的规律；能够大体上预测新的密码表，它们也应符合这些原则，如果相悖，则暗示可能存在某种新的值得探讨的问题。了解密码子的分配规律，对有关的科研和教学等工作都有裨益。

承杨志铭教授审阅全文，谨致谢意。

## 参 考 文 献

- [1] Sprinzl, M. et al.: *Nucl. Acids Res.*, **13** (Supplement), r1, 1985.

[2] 王德宝等: «中国科学» B 辑, **5**, 387, 1983。

[3] 曲善乐: «生物化学与生物物理进展», **6**, 2, 1985。

[4] Clayton, D. A.: *Annu. Rev. Biochem.*, **53**, 573, 1984.

[5] 杨雨善等: «国外医学分子生物学分册», **4**, 156, 1985。

[6] Lagerkvist, U.: *Proc. Natl. Acad. Sci. USA*, **75**, 1759, 1978.

[7] Lagerkvist, U.: *Cell*, **28**, 305, 1981.

[8] Heckman, J. et al.: *Proc. Natl. Acad. Sci. USA*, **77**, 3159, 1980.

[9] Bonitz, S. G. et al.: *ibid.*, **77**, 3167, 1980.

[10] 杨雨善等: «国外医学分子生物学分册», **3**, 111, 1985。

[11] Jukes, T. H.: *Science*, **198**, 319, 1977.

[12] Barrell, B. G.: *Proc. Natl. Acad. Sci. USA*, **77**, 3164, 1980.

[13] Bedwell, D. et al.: *Nucl. Acids Res.*, **13**, 3891, 1985.

[14] Reynolds, P. et al.: *ibid.*, **13**, 2357, 1985.

[15] Choe, J. et al.: *Mol. Cell. Biol.*, **5**, 3261, 1985.

[16] Youngblom, J. et al.: *ibid.*, **4**, 2686, 1984.

[17] Bibb, M. J. et al.: *Cell*, **26**, 167, 1981.

[18] Anderson, S. et al.: *J. Mol. Biol.*, **156**, 683, 1982.

[19] Jukes, T. H.: *J. Mol. Evol.*, **18**, 15, 1981.

[20] Anderson, S. et al.: *ibid.*, **290**, 457, 1981.

[21] Brown, W. M. et al.: *J. Mol. Evol.*, **18**, 225, 1982.

[22] Hudspeth, M. E. S. et al.: *Cell*, **30**, 617, 1982.

[23] Coruzzi, G. et al.: *J. Biol. Chem.*, **256**, 12780, 1981.

[24] Sibler, A. P. et al.: *FEBS Letter*, **132**, 348, 1981.

[25] de Bruijn, M. H. L.: *Nature*, **304**, 234, 1983.

[26] Mainwaring, W. I. P. et al.: *Nucleic Acid Biochemistry and Molecular Biology*, Black-well Scientific Publications, Oxford London, p 475, 1982,

[27] Dron, M. et al.: *J. Mol. Biol.*, **162**, 775, 1982.

[28] Montandon, P. E. et al.: *Nucl. Acids Res.*, **11**, 5877, 1983.

[29] Karabin, G. D. et al.: *ibid.*, **12**, 5801, 1984.

[本文于 1986 年 5 月 6 日收到]