

入学年度	学部	学科	組	番号	検	フリガナ	
						氏名	

QRコードの仕組みを詳しく知るために、例として学籍番号を実際にQRコードにしてみよう。

● QRコードの型

中大の学籍番号は11文字なので、一番小さい1型を選ぶ。この文字数なら誤り訂正レベルが高めの「レベルQ」を選択しても1型に収まるので、1-Q型を選ぶことにする。

● データのbit列化

QRコードでは、数字、英数字、8bitバイト、漢字などのモードが用いられる。学籍番号は英数字なので「英数字モード」を用いることにする。これを指示するため、まず最初の4bitは0010とする。

つぎに中大の学籍番号は11文字なので、これを2進法で表示すると1011となる。英数字モードの場合の最大格納文字数の関係から、これを9bitで表し00001011とする。

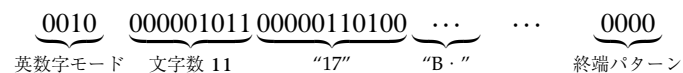
そして、いよいよ実際のデータをbit列になおす。英数字モードではまず下表の通りに各文字を数字化する。なぜ45文字が使用可能かという点、 $45^2 = 2025 \approx 2048 = 2^{11}$ なので、2文字の組を11bitで表すことができ、効率よく符号化できるからである。そこで、データを2文字ずつに区切り、1つ目の文字の下の表の値を45倍したものと2つ目の文字の表の値を足す。(2文字の並びは「45進法」で表されていると考え、これを10進法に直すことに相当する。)

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19
K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	\$	%	*	
20	21	22	23	24	25	26	27	28	29	30	31	32	33	34	35	36	37	38	39
+	-	.	/	:															
40	41	42	43	44															

たとえば、「17」は  $1 \times 45 + 7 = 52$ 、「B1」は  $11 \times 45 + 1 = 496$ となる。なお文字数が奇数の場合は最後に残った1文字は対応する値をそのままの値とする。さらに、こうして計算された数を11bitの2進数で表す。たとえば、「52」は2進法で110100だが、これを11bitにするために最初に0をいくつか加え、00000110100とする。以下、これをこれを続け、文字数が奇数の場合の最後に残った1文字は対応する値を2進法で表し、6bitで表記する。

学籍番号	1	7	B																
「10進法化」	52																		
11bit化																			

すべてをbit化したら、最後に終端パターンとして0000を付加する。



こうして得られたデータを8bitごと(1byteごと)に区切り直す。最後のビット列が8bit未満の場合は0で埋める。また、1-Q型ではRS(26, 13, 6)符号を用いるので、得られたbyte数が情報byte数である13に満たない場合は「11101100」および「00010001」という「埋め草パターン」を交互に付加する。

英数字モード	文字数11											"17"													
0 0 1 0	0 0 0 0	0 0 1 0	1 1																						
"B."																									
終端パターン											0 fill			埋め草パターン1						埋め草パターン2					
0 0 0 0 0 0 0											1 1 1			0 1 1 0 0 0						0 0 0 1 0 0 0 1					
埋め草パターン1																									
1 1 1 0 1 1 0 0																									

このようにして、13byteからなる情報語を得る。

	8bitデータ							
1.	0	0	1	0	0	0	0	0
2.	0	1	0	1	1	0	0	0
3.								
4.								
5.								
6.								
7.								
8.								
9.								
10.								
11.								
12.								
13.	1	1	1	0	1	1	0	0

● 誤り訂正符号化

1-Q型のQRコードではRS(26, 13, 6)符号と呼ばれる符号を用いる。この符号は $GF(2^8) = GF(256)$ を係数とする25次多項式を符号語とする符号である。 $GF(2^8)$ は $GF(2) = \mathbb{F}_2$ に $\gamma^8 + \gamma^4 + \gamma^3 + \gamma^2 + 1 = 0$ をみたす $\gamma$ を付け加えた体である。

表で得られたデータの各byteを $\gamma$ の7次以下の多項式とみなす。すなわち、“00100000”を $\gamma^5$ ，“01011000”を $\gamma^6 + \gamma^4 + \gamma^3$ などとする。そして、13byteの情報語を、係数が $GF(2^8)$ の要素である $x$ の13次の多項式とみなす。すなわち、上の情報語は

$$q(x) = \gamma^5 x^{13} + (\gamma^6 + \gamma^4 + \gamma^3)x^{12} + \dots + (\gamma^7 + \gamma^6 + \gamma^5 + \gamma^3 + \gamma^2)$$

という情報多項式で表せる。そして、生成多項式 $g(x)$ を

$$g(x) = (x + 1)(x + \gamma)(x + \gamma^2)(x + \gamma^3) \times \dots \times (x + \gamma^{12})$$

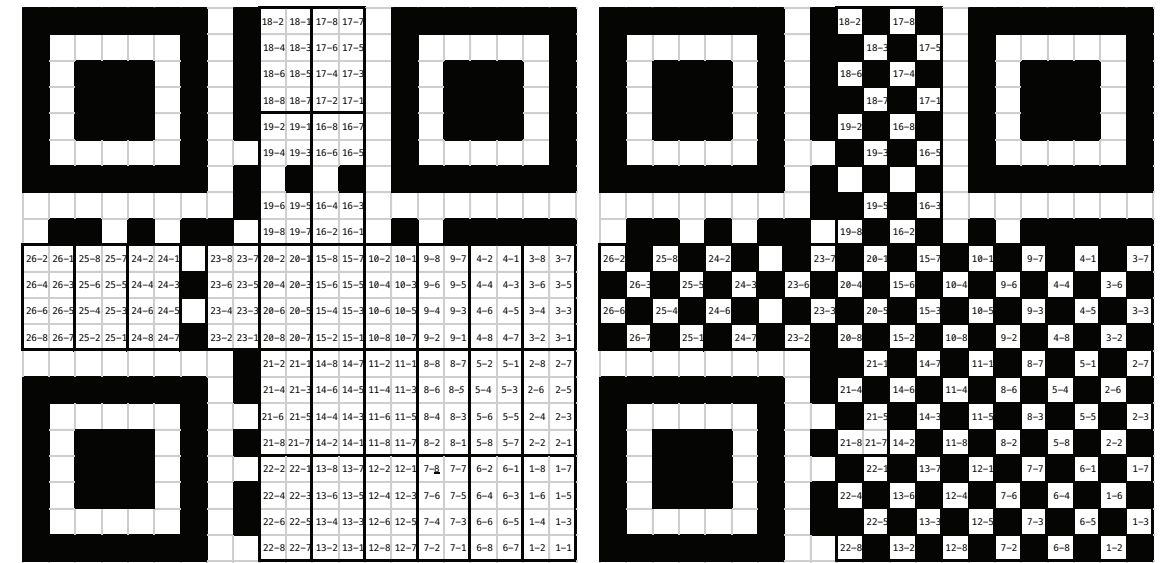
として、送信多項式 $u(x)$ を $g(x)$ を用いて次のように

$$u(x) = q(x)x^{13} + (q(x)x^{13} \text{ を } g(x) \text{ で割った余り})$$

$u(x)$ の計算はMathematicaのファイルを用いて行い、それを下に写す。

1.	0	0	1	0	0	0	0	0	14.								
2.	0	1	0	1	1	0	0	0	15.								
3.									16.								
4.									17.								
5.									18.								
6.									19.								
7.									20.								
8.									21.								
9.									22.								
10.									23.								
11.									24.								
12.									25.								
13.	1	1	1	0	1	1	0	0	26.								

この結果をもとに右のページの左上の図のマスキ目を黒く塗っていく。



マスク前

マスク

左右の図を見比べ、「白」+「白」=「黒」+「黒」=「白」、 「白」+「黒」=「黒」+「白」=「黒」として下の図を塗っていく。

