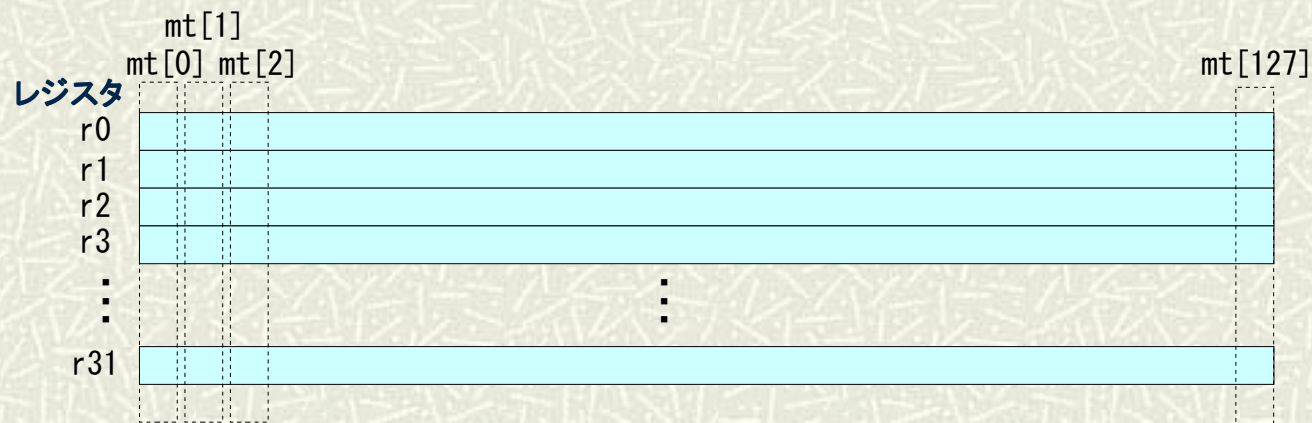


Hack The Cell 2009 を振り返って



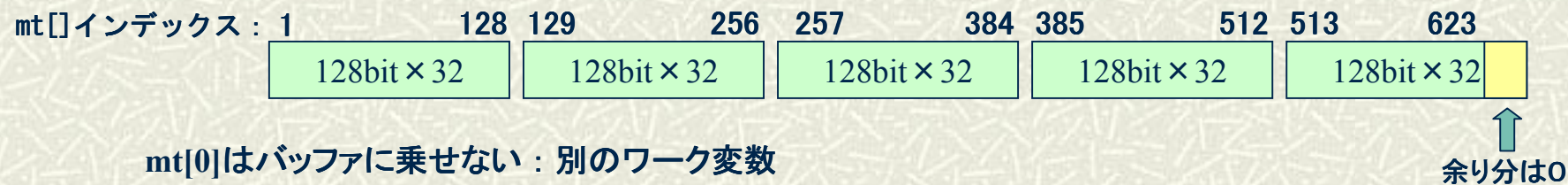
bitslice

▼ mt転置



shuffle + gb + shift の組み合わせで生成。割と重い処理。

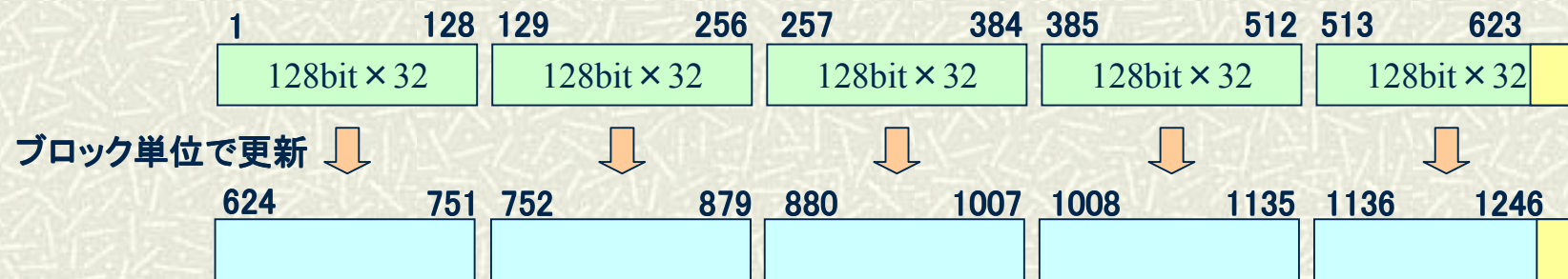
▼ mt[624] の配置



mt[0]はバッファに乗せない : 別のワーク変数

mt[]更新

▼ mt更新



更新式 : $mt[kk+624] = f(mt[kk], mt[kk+1])$

mt[kk+1]を軸に見ると計算量が減る
(mt[kk]は1bitしか関わらないので)

$mt[kk+624] = f(mt[kk+1])$ とみなす。 ※ mt[kk+M] は別途

$(y \gg 1)^{\wedge} \text{mag01}[y \& 0x1\text{UL}]$ までの計算

▼ $y = (\text{mt}[\text{kk}] \& \text{UPPER_MASK}) \mid (\text{mt}[\text{kk}+1] \& \text{LOWER_MASK});$

```
a00 = spu_sel( a00, prev, 0x1 );  
a00 = spu_rlqbyte( a00, 15 );  
a00 = spu_rlqw( a00, 7 );
```

最上位ビット:

0

1

128

prev a00

▼ $(y \gg 1)^{\wedge} \text{mag01}[y \& 0x1\text{UL}];$

```
a02 = spu_xor( a02, a31 );  
a03 = spu_xor( a03, a31 );  
a06 = spu_xor( a06, a31 );  
a11 = spu_xor( a11, a31 );  
a15 = spu_xor( a15, a31 );  
a17 = spu_xor( a17, a31 );  
a18 = spu_xor( a18, a31 );  
a23 = spu_xor( a23, a31 );  
a24 = spu_xor( a24, a31 );  
a26 = spu_xor( a26, a31 );  
a27 = spu_xor( a27, a31 );  
a28 = spu_xor( a28, a31 );  
a29 = spu_xor( a29, a31 );  
a30 = spu_xor( a30, a31 );
```

$\text{mag01}[2] = \{0x0\text{UL}, 0x9908b0df\};$

「a31, a00, . . . , a30」の組に
結果が入る

mt[]更新とtempering計算

▼ mt更新とtempering計算のパイプライン

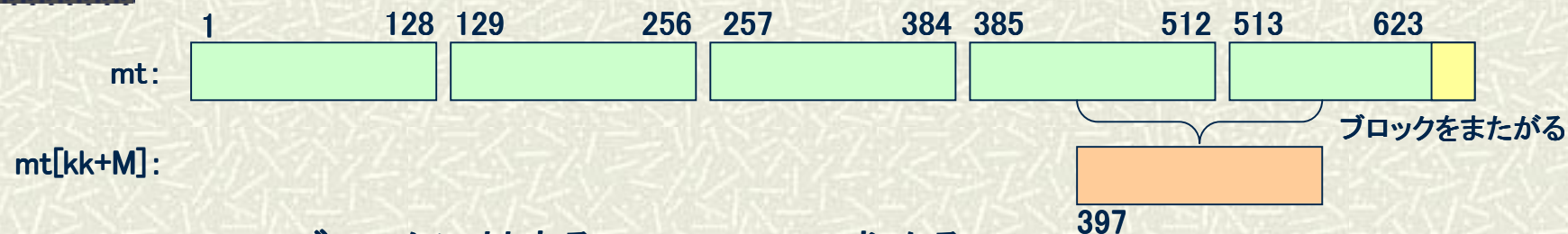


◎ ループの終端で“0-31”のレジスタセットが異なる

→ ループ内を10セット分(上図の倍)にアンロール

(※ 時間切れで実装できず。セットBからセットAへの代入コストを払っている。)

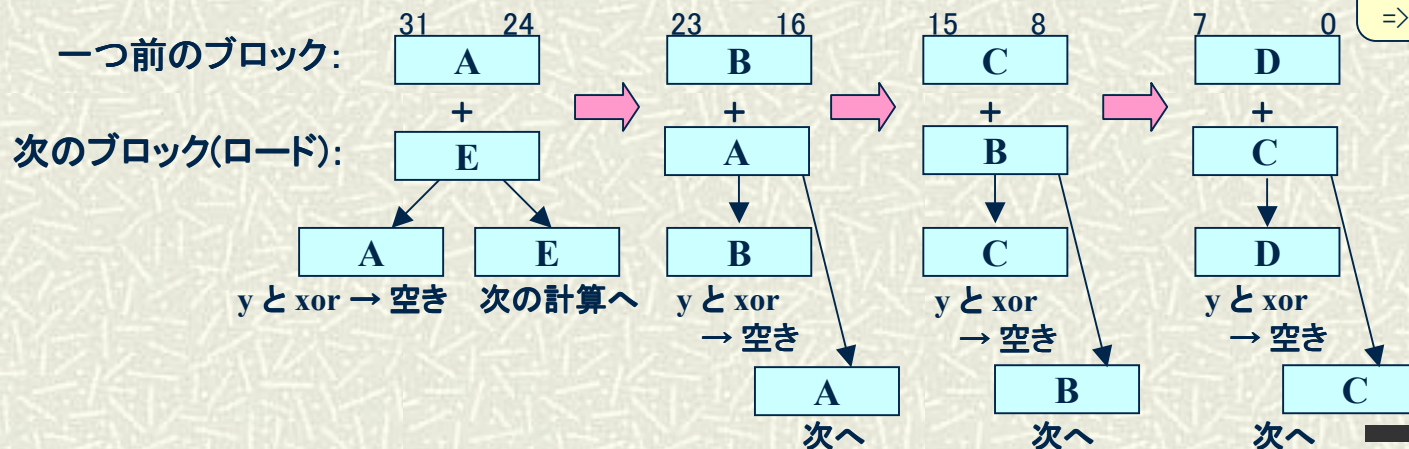
mt[kk+M]の算出



- ・ 2つのブロックに対する selb + rot で求める。
- ・ 理想的には, 32個のレジスタを2セット使ってメモリロードを減らしたい。
→ レジスタが足りない

・ レジスタ8個(8ビット分) × 5セット をうまく回すことで対処

mt[513]~mt[623] では
特異処理となる。
⇒ 最適化が不十分で遅い...



tempering

▼ tempering計算

$$y^{\wedge} = (y \gg 11)$$

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23	24	25	26	27	28	29	30	31
											0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20

$$y^{\wedge} = (y \ll 7) \& 0x9d2c5680UL$$

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23	24	25	26	27	28	29	30	31
7			10	11	12		14			17		19	20				24		26		28	29		31							
1	0	0	1	1	1	0	1	0	0	1	0	1	1	0	0	0	1	0	1	0	1	1	0	1	0	0	0	0	0	0	0

$$y^{\wedge} = (y \ll 15) \& 0xefc60000UL$$

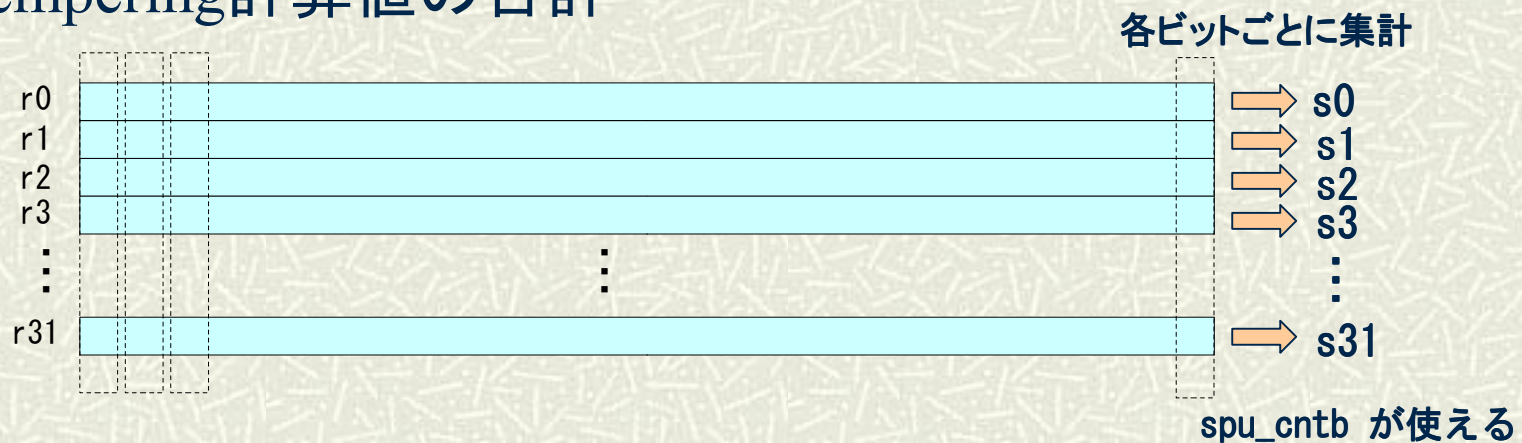
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23	24	25	26	27	28	29	30	31
15	16	17		19	20	21	22	23	24				28	29																	
1	1	1	0	1	1	1	1	1	1	0	0	0	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	

$$y^{\wedge} = (y \gg 18)$$

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23	24	25	26	27	28	29	30	31
																		0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13

合計値

▼ tempering計算値の合計



さらに、ブロックごとにs0～s31を集計

total0 += s0

total1 += s1

total2 += s2

total3 += s3

⋮

total31 += s31

total0 ~ total15 (上位ビット) は short で集計

total16 ~ total31 (下位ビット) は int で集計

→ 6レジスタ使用

最終結果は、最後に各ビットをシフトしながら合計する

SUMコスト : cntb × 32, sumb × 20, shuffle × 12, a × 6 (even=58, odd=12)

アセンブラ関数

128個のレジスタを全て使うためにオールアセンブラの関数を記述

▼ エントリポイント

ラベル + extern で記述

```
extern RESULT_SUM sum_rand_asm( UINTV loop_cnt, UINTV preve );  
__asm__ (  
    "sum_rand_asm:¥n¥t"
```

▼ prologue

レジスタ \$80~\$127 を退避

```
"stq    $80, -16($sp)¥n¥t"  
"stq    $81, -32($sp)¥n¥t"  
"stq    $82, -48($sp)¥n¥t"  
.  
.  
.  
"stq    $127, -768($sp)¥n¥t"
```

アセンブラ関数

▼ 引数

\$3 から(引数の数だけ)順番に格納される。

\$0 = \$lr 戻りアドレス
\$1 = \$sp スタックポインタ
\$2 環境ポインタ (フレームポインタ?)

▼ 戻り値

\$3 に入れる。構造体の場合は、メンバの数だけ\$3から順番に格納する。

▼ epilogue

退避したレジスタ \$80~\$127 を戻して、戻りアドレスへジャンプ

```
"hbr      FUNCTION_END, $lr¥n¥t"  
"lqd     $80, -16 ($sp)¥n¥t"  
"lqd     $81, -32 ($sp)¥n¥t"  
" . . .  
"lqd     $127, -768 ($sp)¥n¥t"  
"FUNCTION_END:¥n¥t"  
"bi      $lr¥n¥t"
```



End

