

仮想機械(2)

仮想マシン

- 復習
- 仮想マシンの概要
- hsm仮想マシン

Hsm (HiStackMachine)の概要(1)

- 演習で用いる仮想機械(スタックマシン)

- 構成

プログラムP

- ・命令列の置き場

プログラムカウンタ(pc)

- ・次に実行する命令を指示

スタック(S)

- ・演算対象(被演算数、演算結果)を置く
- ・記憶域

スタックポインタ(sp)

- ・スタックトップを指す

フレームポインタ(fp)

- ・関数(手続き)のフレームの開始アドレス(後の講義で説明)

Hsm (HiStackMachine)の概要(2)

- 命令セット

- (1) ロード・ストア命令

- ロード命令:スタックトップに値を置く。
 - ストア命令:記憶域として確保した所に値を保存する。
 - 記憶域の確保、開放の命令

- (2) 演算命令

- 算術演算、関係演算。(論理演算はない)

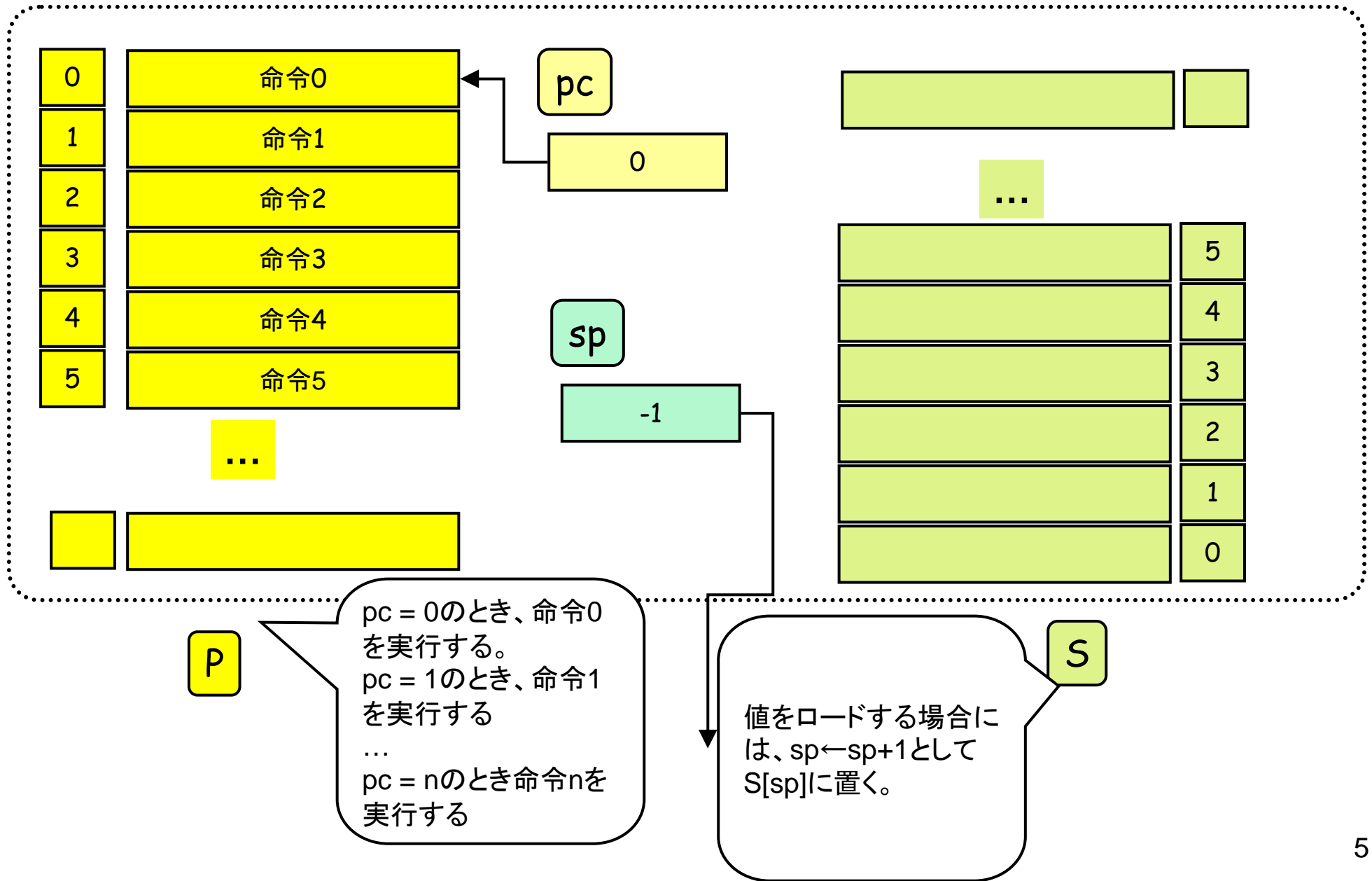
- (3) ジャンプ命令、制御命令

- 無条件ジャンプ、条件ジャンプ、停止命令

- (4) 入出力命令

- 入力、出力

hsmの構成図



hsmの実行例

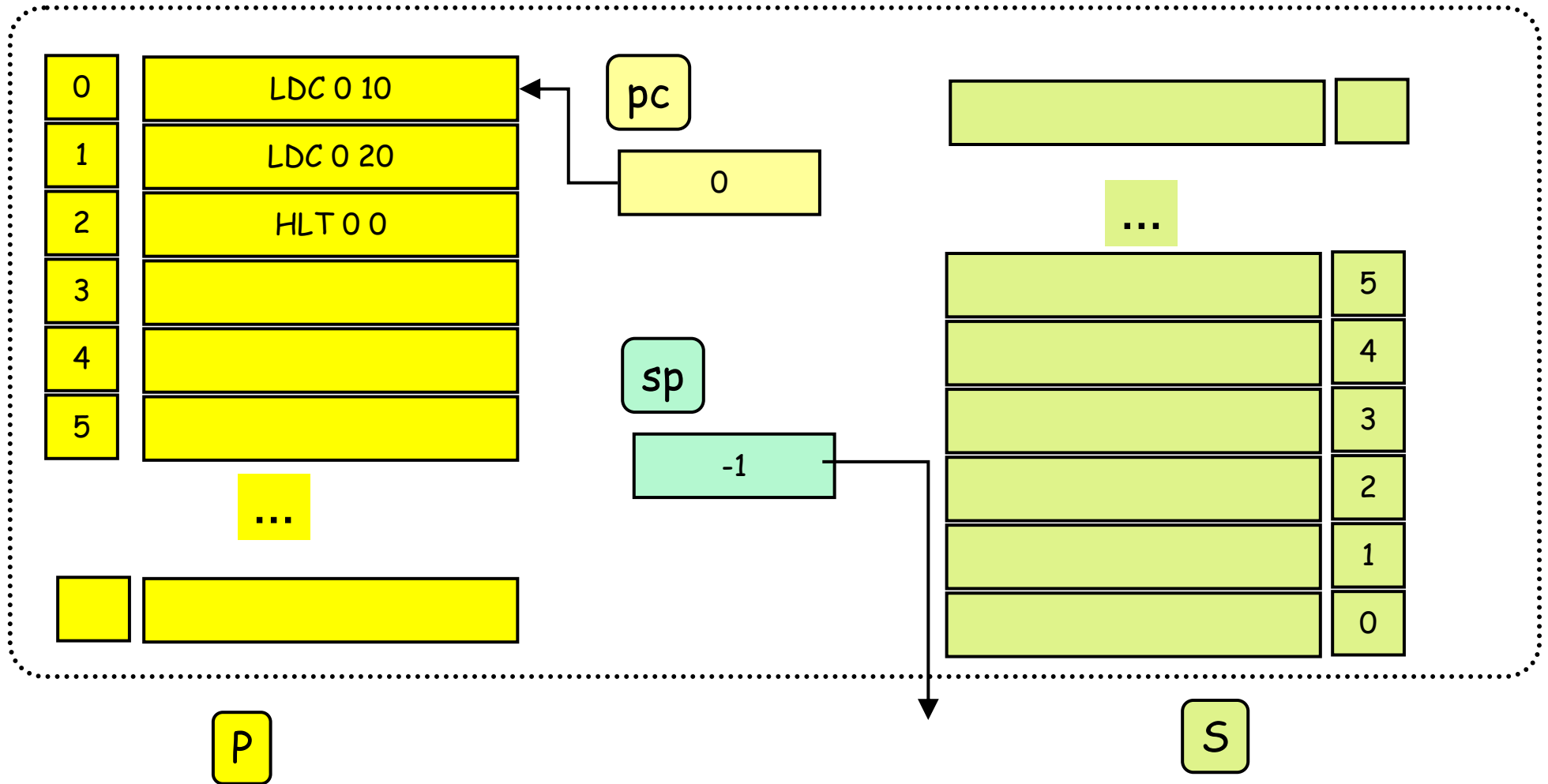
```
HLT 0 0    .. プログラムの終了
LDC 0 N    ... Nをスタックトップの上に積む。
            sp++ ; S[sp] ← N ; pc++
```

注:

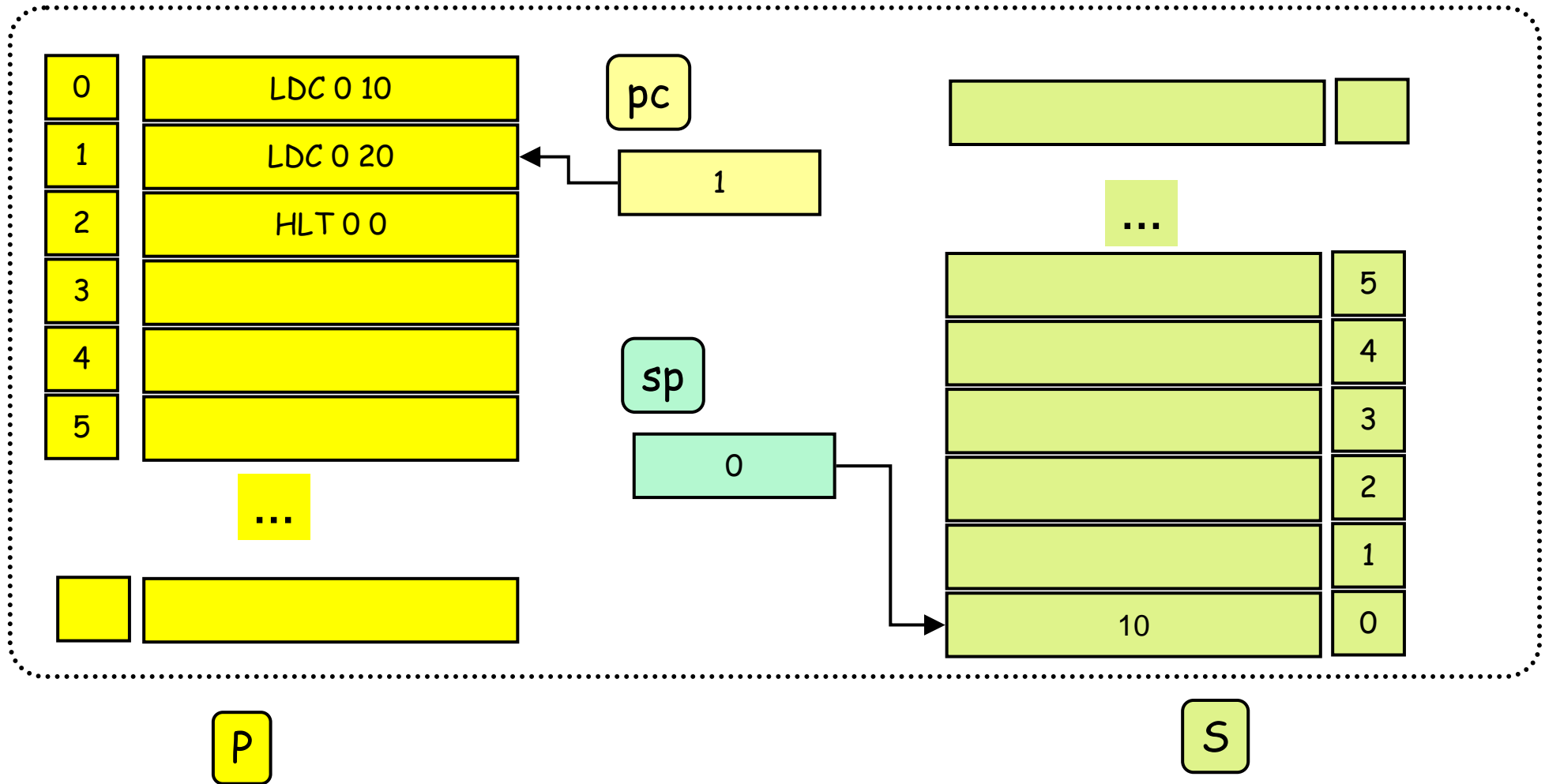
spは、スタックトップ(一番最後に値をロードした場所)を指す解釈と、次に値をロードする場所(一番最後に値をロードした場所の一段上)を指す解釈が可能。

本講義、演習では前者の解釈を採用する。

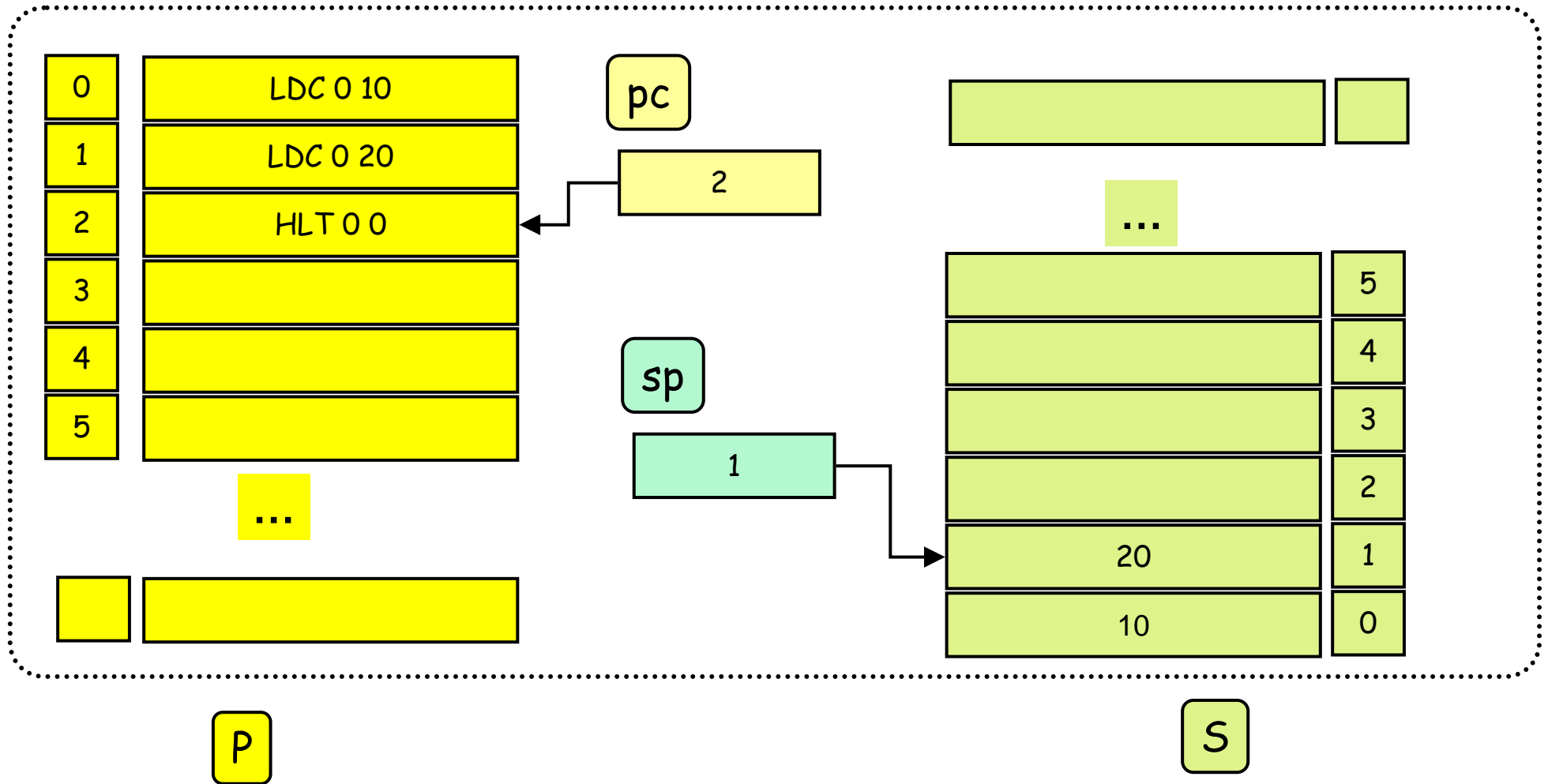
実行例(1)



実行例(2)



実行例(3)



演算命令

SB 0 0 引き算命令:
sp-- ; S[sp] ← S[sp]-S[sp+1]; pc++

NEG 0 0 符号反転命令:
S[sp] ← -S[sp]; pc++;

LE 0 0 関係演算命令<=
sp-- ; if (S[sp] <= S[sp+1]) then S[sp]←1
else S[sp] ← 0; pc++

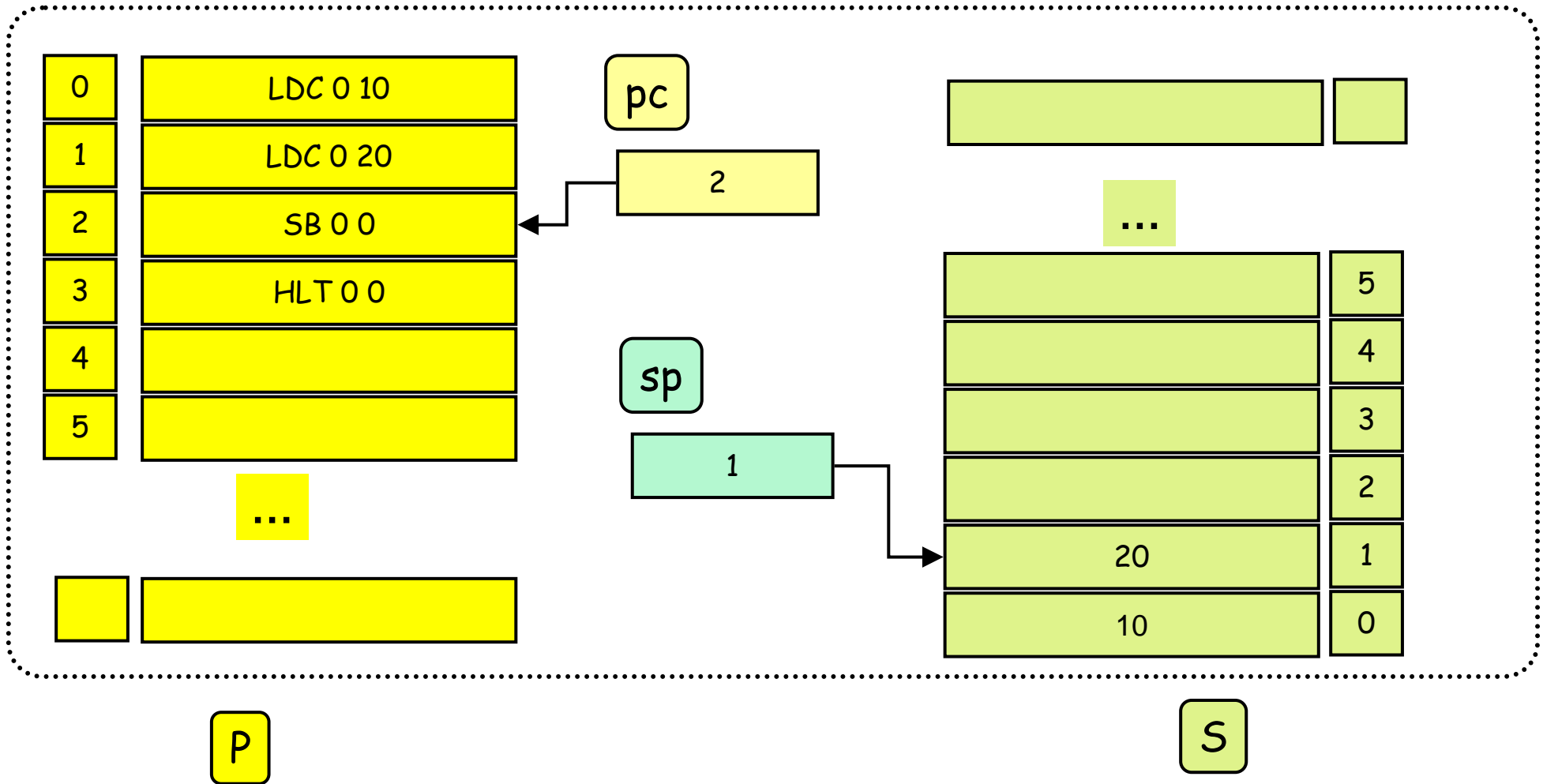
算術演算:

AD, SB, ML, DV, NEG ... +, -, *, /, 反転

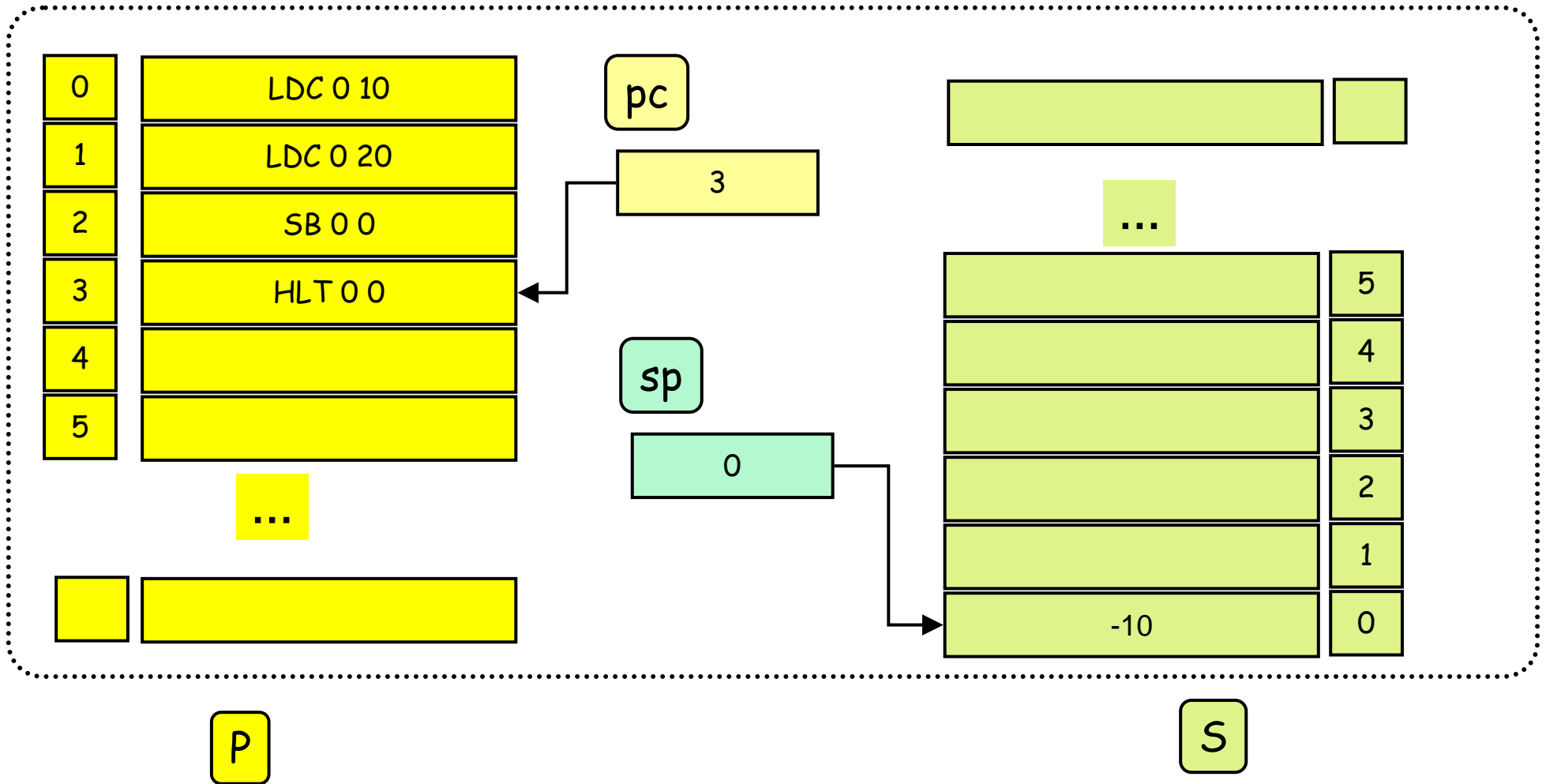
関係演算:

EQ, NEQ, LT, LE, GT, GE ... ==, !=, <, <=, >, >=

実行例(4)



実行例(5)



出力命令

WRI 0 0 整数出力命令:
S[sp]の値を出力; sp-- ; pc++

練習問題(1)

- $3+5*-1$ を計算するhsmマシン語のプログラムを書け。
- そのプログラムの動作をシミュレートせよ。

メモリの確保(疑似命令)

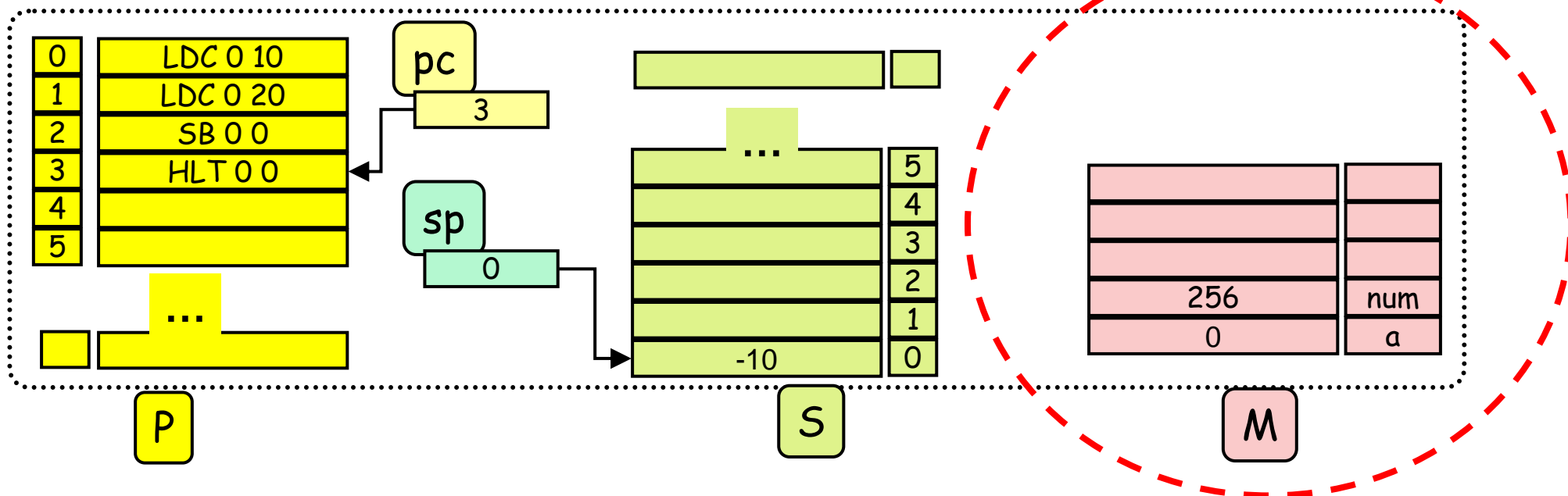
DECL *name* メモリを確保する。
ただし、変数名を
*name*として、
 $M(\textit{name}) \leftarrow 0; pc++$

疑似命令→実際にはhsmlにはない命令。

便宜的に、メモリ(M)を仮定する。
変数の機能であり、名前を使ってメモリ
の位置を指定し、格納されている値を読んだり(参照)、
その位置に値を格納すること(代入)が可能。

例: DECL num

例: DECL a



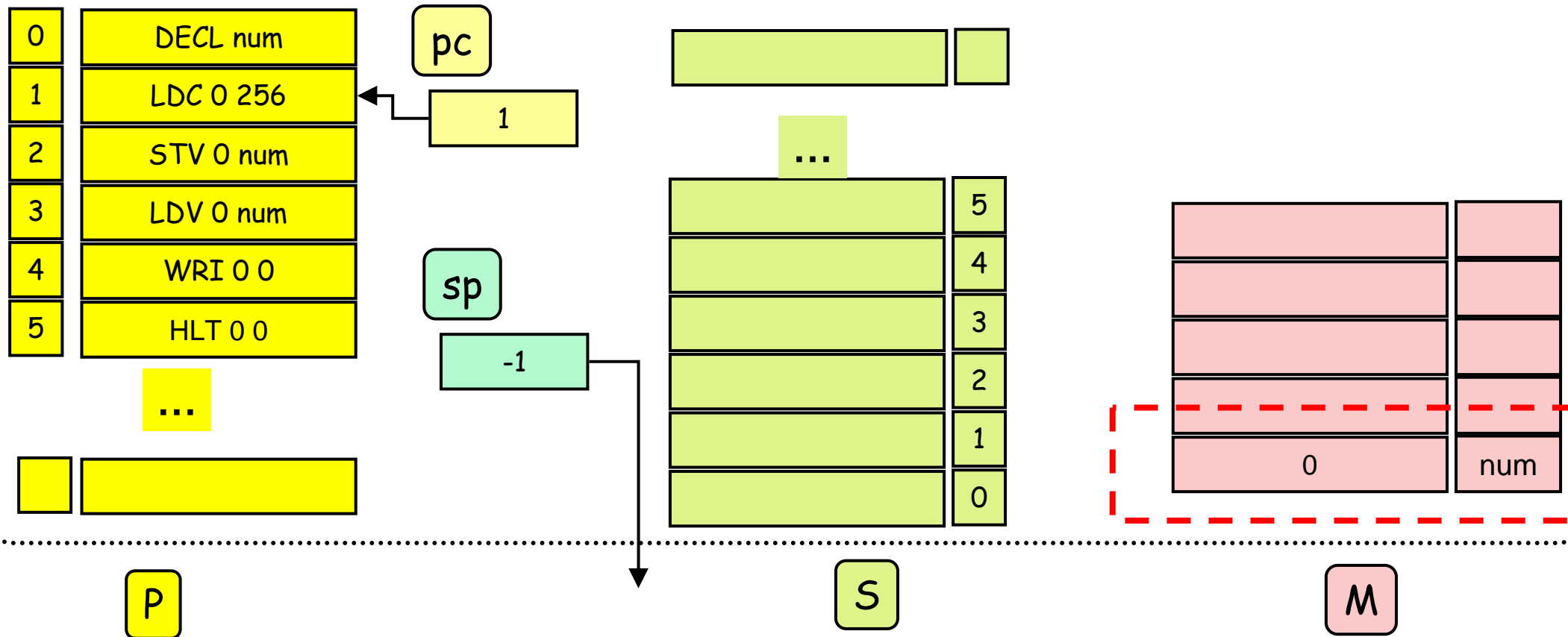
ロード命令、ストア命令(疑似命令)

STV 0 <i>name</i>	ストア命令(代入) $M(name) \leftarrow S[sp]; sp-- ; pc++;$
LDV 0 <i>name</i>	ロード命令(参照=コピー) $sp++; S[sp] \leftarrow M(name); pc++;$

STV 0 <i>str</i>	($M(str)$ にスタックトップの値を代入)
LDV 0 <i>str</i>	($M(str)$ の内容をスタックに積む)

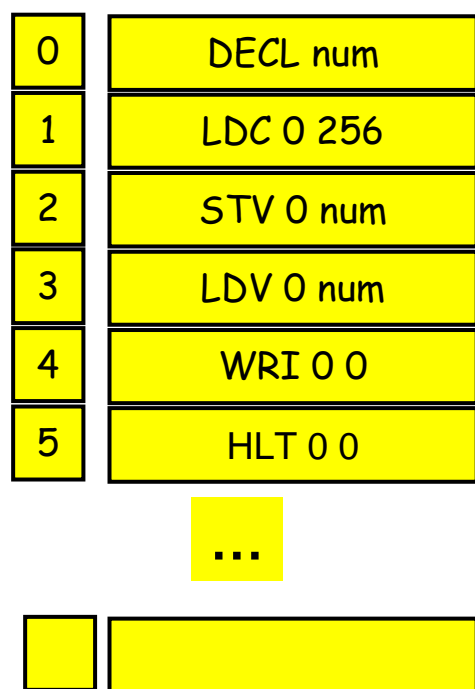
変数機能(疑似命令による)

```
int num;  
num = 256;  
putint(num);
```



変数機能(疑似命令による)

```
int num;  
num = 256;  
putint(num);
```

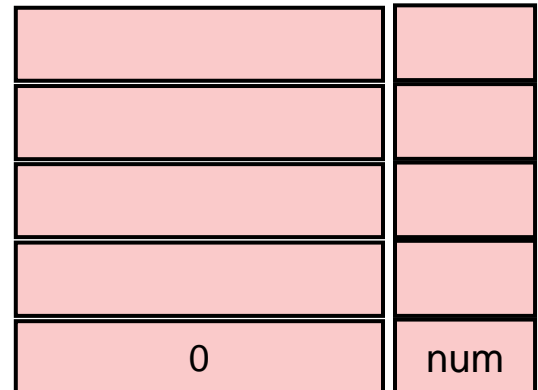
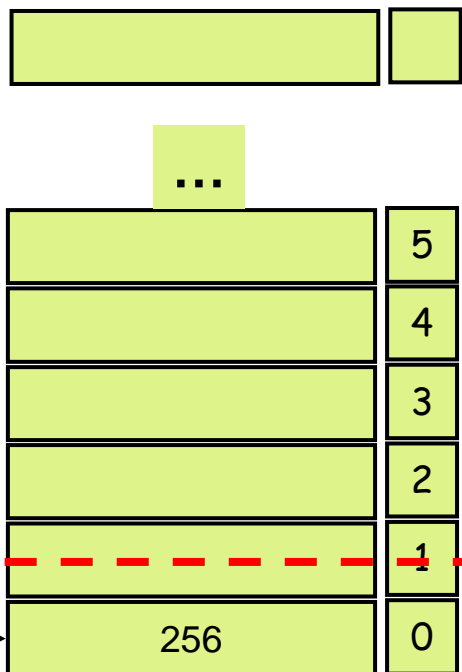


pc

2

sp

0



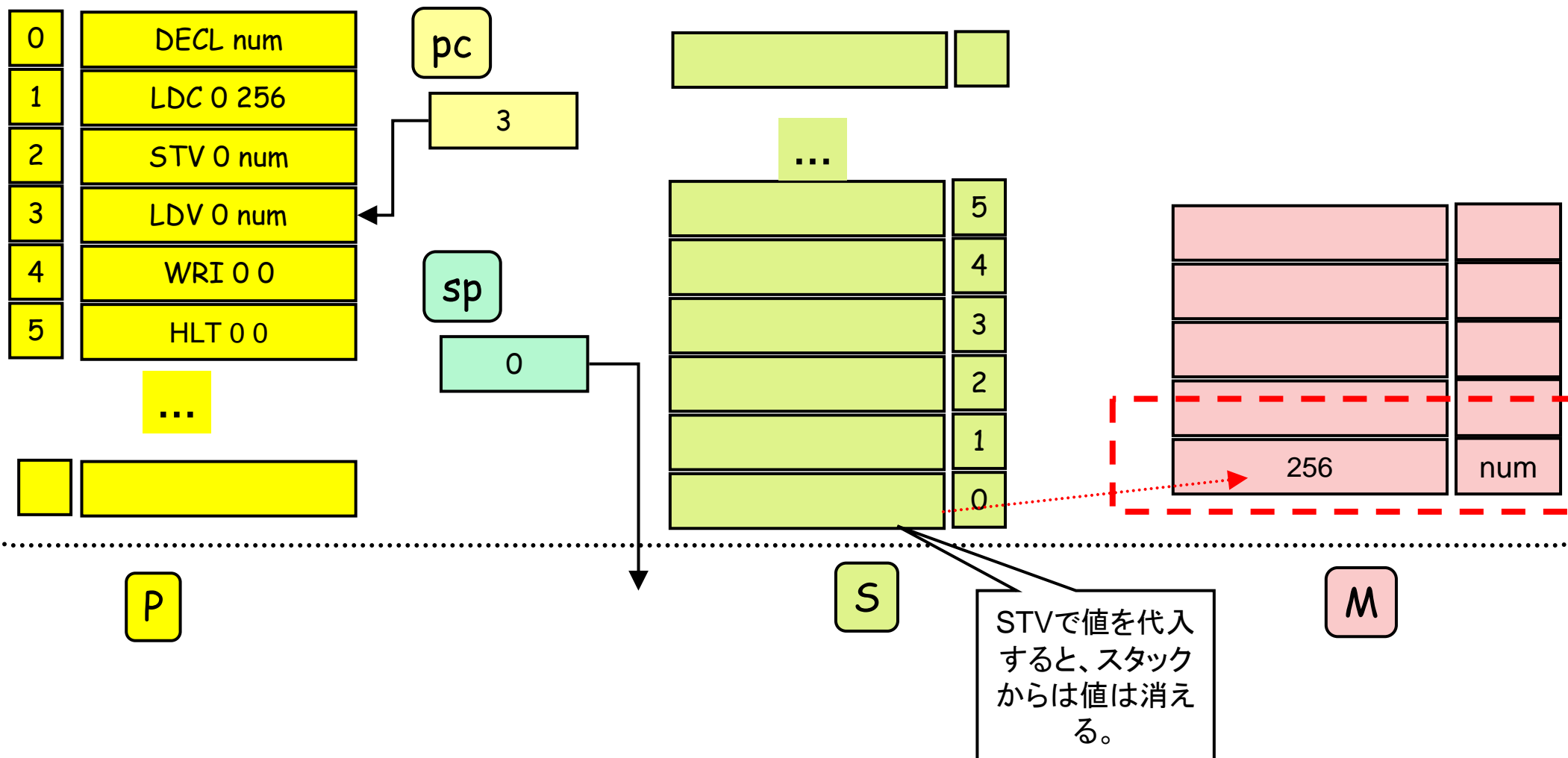
P

S

M

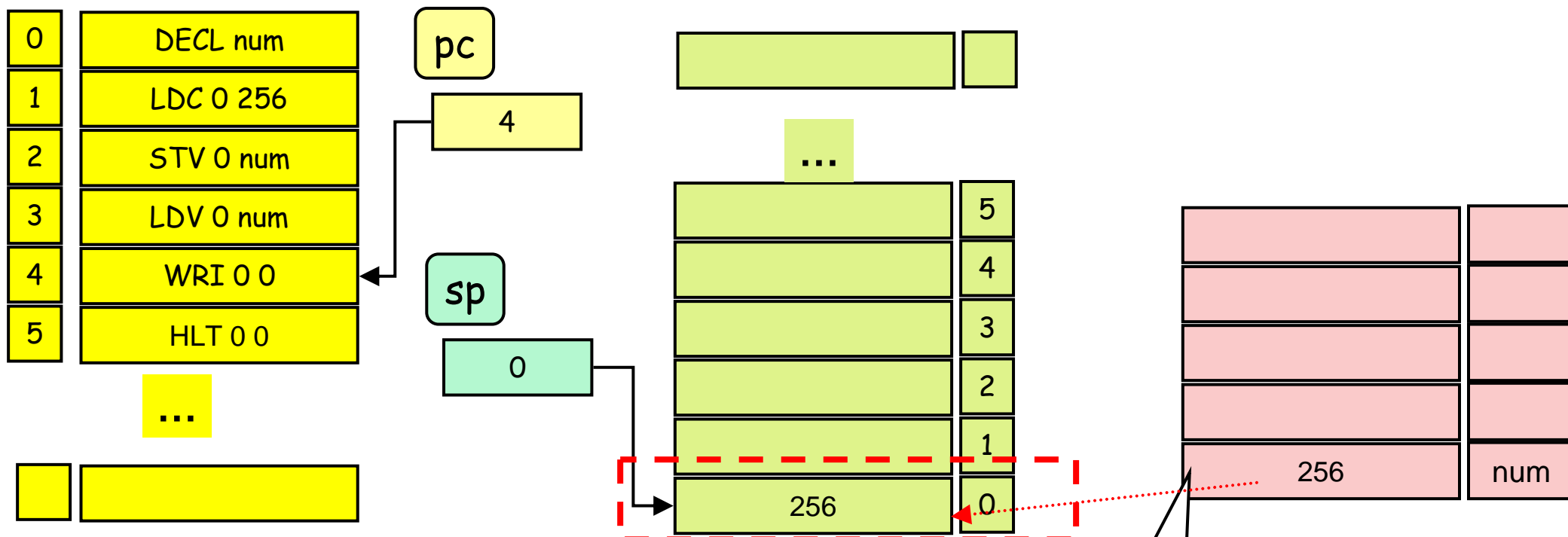
変数機能(疑似命令による)

```
int num;  
num = 256;  
putint(num);
```



変数機能(疑似命令による)

```
int num;  
num = 256;  
putint(num);
```



LDVで値をスタックにロードしても、メモリの中身は無くなるらない。

例(仮装機械の状態変化を各自でトレースしてみるとよい)

```
int main() {  
    int num, result;  
    num = 256;  
    result = 2 * num;  
    putint(result);  
}
```

```
DECL num  
DECL result  
LDC 0 256  
STV 0 num  
LDC 0 2  
LDV 0 num  
ML 0 0  
STV 0 result  
LDV 0 result  
WRI 0 0  
HLT 0 0
```

ロード命令、ストア命令(暫定版)

STV	0	N	ストア命令
			$S[N] \leftarrow S[sp]; sp--; pc++$
LDV	0	N	ロード命令
			$sp++; S[sp] \leftarrow S[N]; pc++$
LDC	0	N	即値ロード命令
			$sp++; S[sp] \leftarrow N; pc++$

Hsmのwebページの説明では、

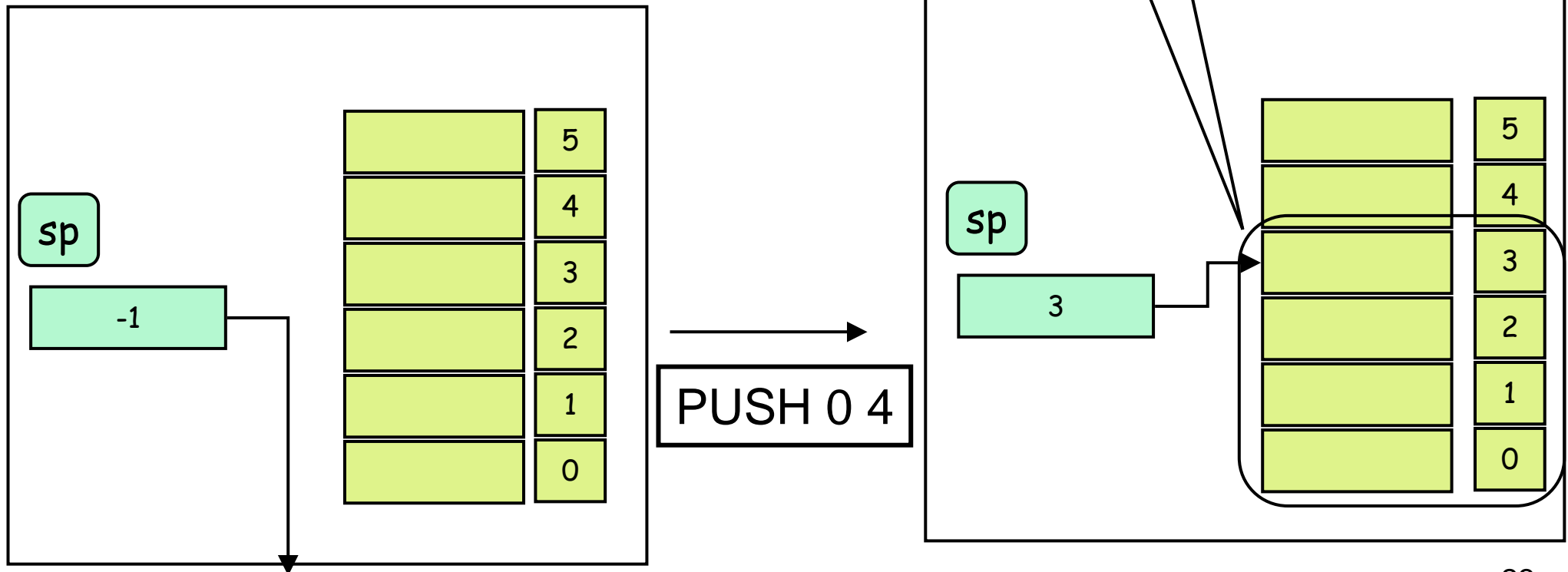
STV p q

$s[\text{base}(p)+q]=s[t]; t=t-1; pc=pc+1;$

となっている。p=0のときは、 $\text{base}(p)=0$ である。Pが0以外の場合については後の講義で説明する。

メモリの確保と開放

PUSH 0 N メモリを確保
 $sp \leftarrow sp + N; pc++$
POP 0 N メモリを開放
 $sp \leftarrow sp - N; pc++$



練習問題(2)

- 次のプログラムの動作を説明せよ。

(1)

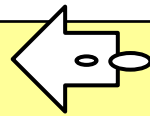
PUSH	0	5
LDC	0	16
STV	0	3
LDV	0	3
LDV	0	3
ML	0	0
STV	0	2
POP	0	5
HLT	0	0

(2)

PUSH	0	3
LDC	0	10
STV	0	2
LDC	0	5
STV	0	1
LDV	0	2
LDV	0	2
ML	0	0
LDV	0	1
LDV	0	2
ML	0	0
AD	0	0
STV	0	0
POP	0	3
HLT	0	0

実行例(ロードとストア)

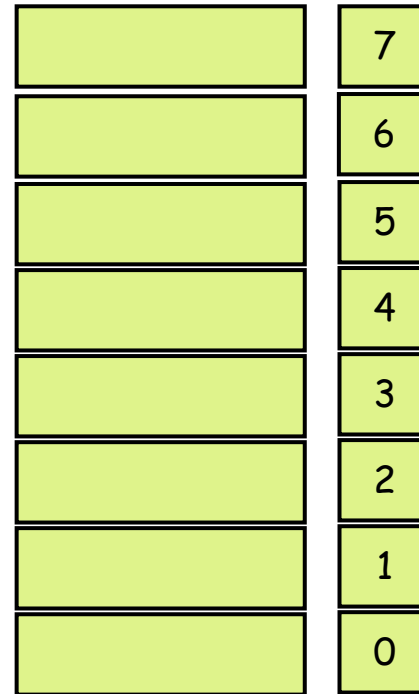
PUSH	0	5
LDC	0	16
STV	0	3
LDV	0	3
LDV	0	3
ML	0	0
STV	0	2
POP	0	5
HLT	0	0



次に行う命令

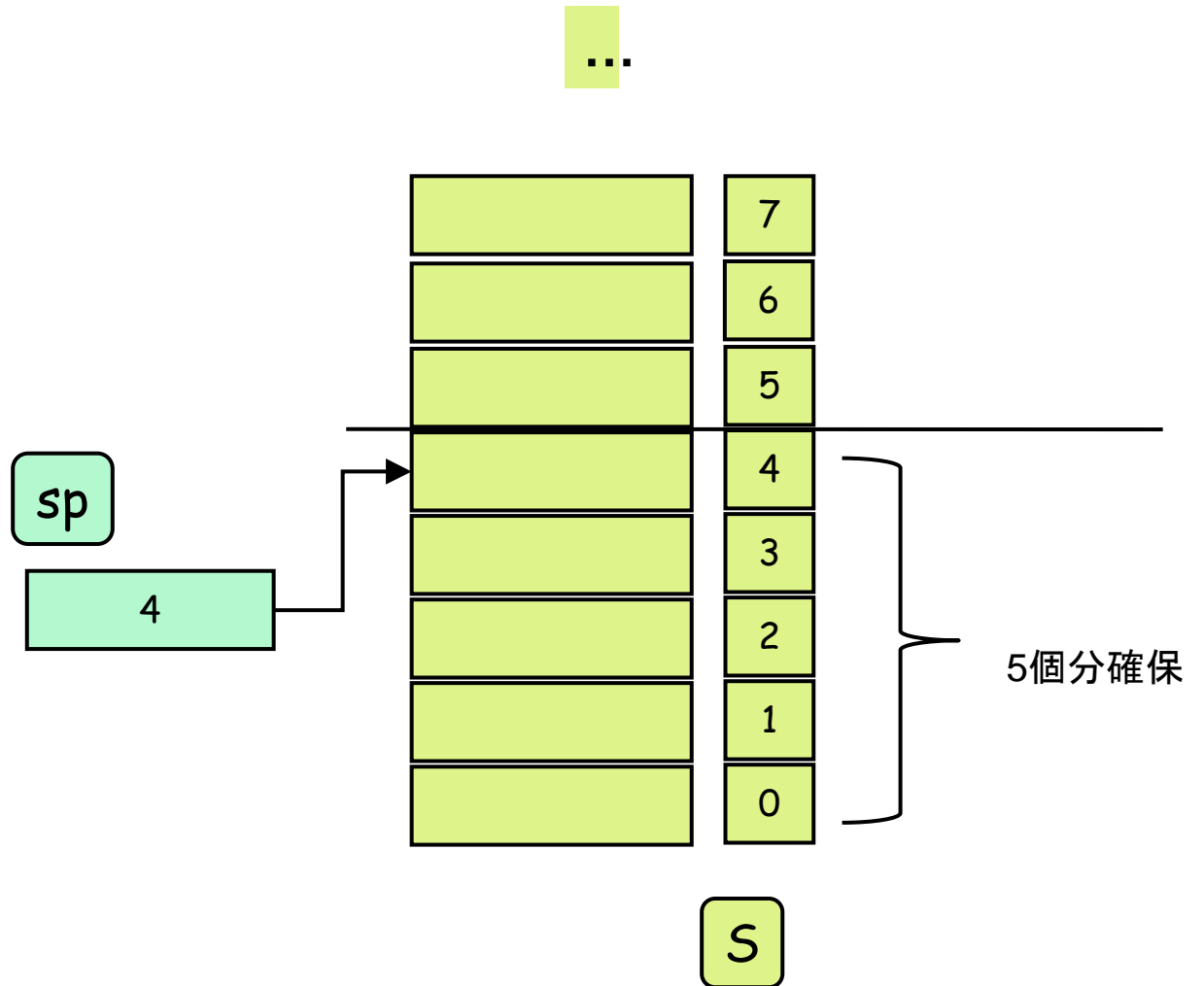
sp

-1



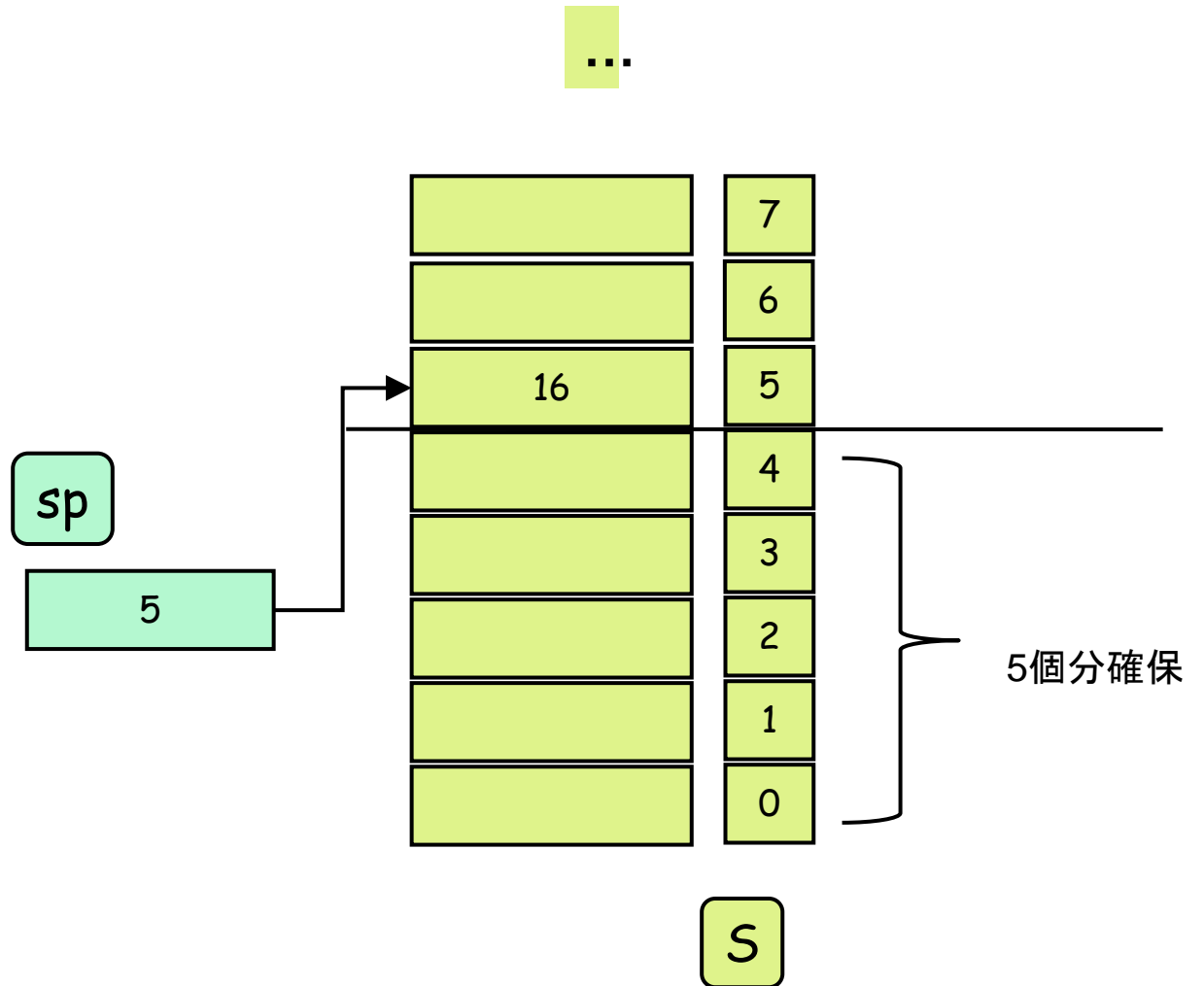
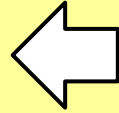
実行例(ロードとストア)

PUSH	0	5
LDC	0	16
STV	0	3
LDV	0	3
LDV	0	3
ML	0	0
STV	0	2
POP	0	5
HLT	0	0



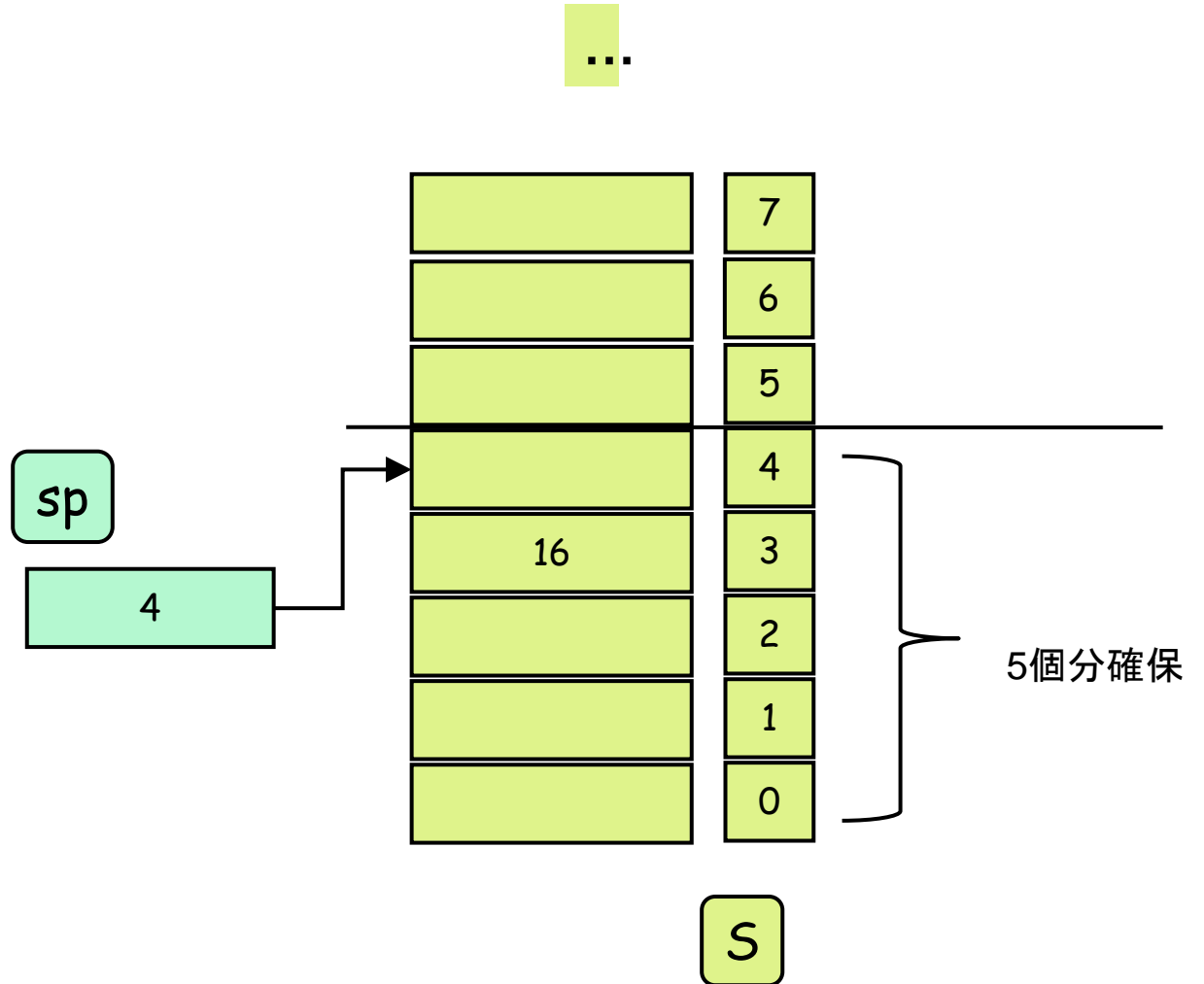
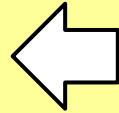
実行例(ロードとストア)

PUSH	0	5
LDC	0	16
STV	0	3
LDV	0	3
LDV	0	3
ML	0	0
STV	0	2
POP	0	5
HLT	0	0



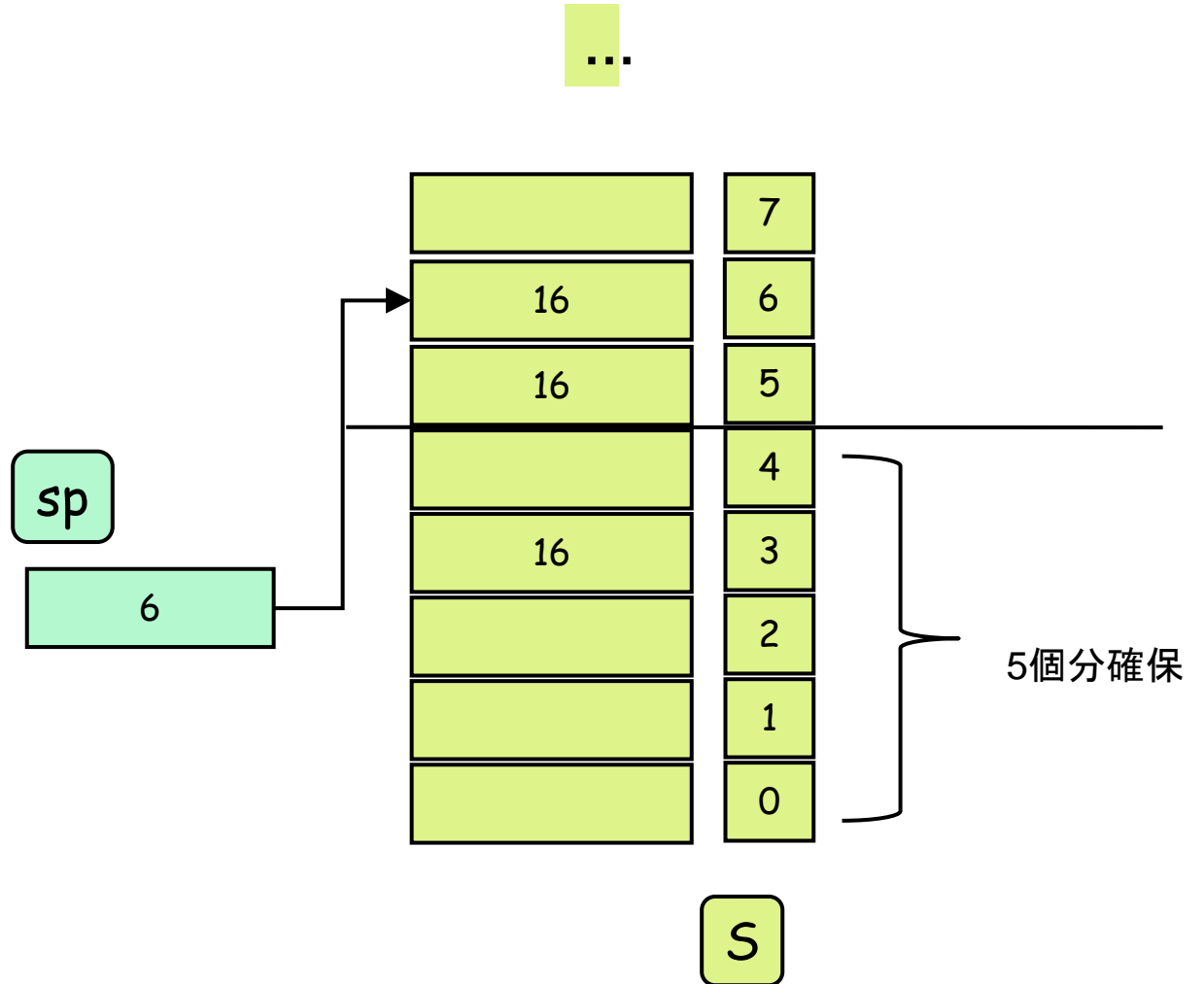
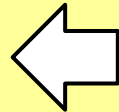
実行例(ロードとストア)

PUSH	0	5
LDC	0	16
STV	0	3
LDV	0	3
LDV	0	3
ML	0	0
STV	0	2
POP	0	5
HLT	0	0



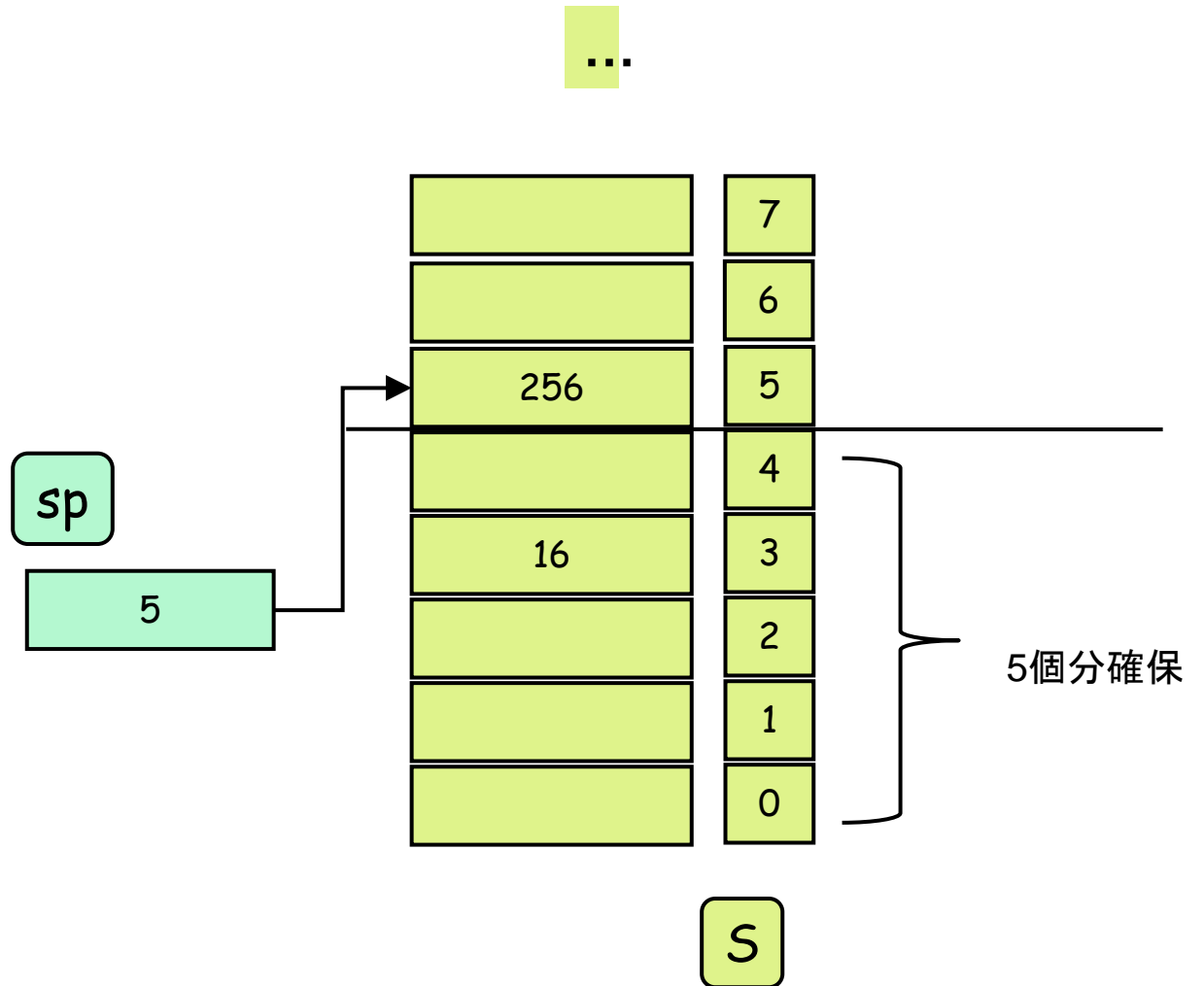
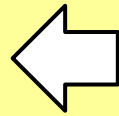
実行例(ロードとストア)

PUSH	0	5
LDC	0	16
STV	0	3
LDV	0	3
LDV	0	3
ML	0	0
STV	0	2
POP	0	5
HLT	0	0



実行例(ロードとストア)

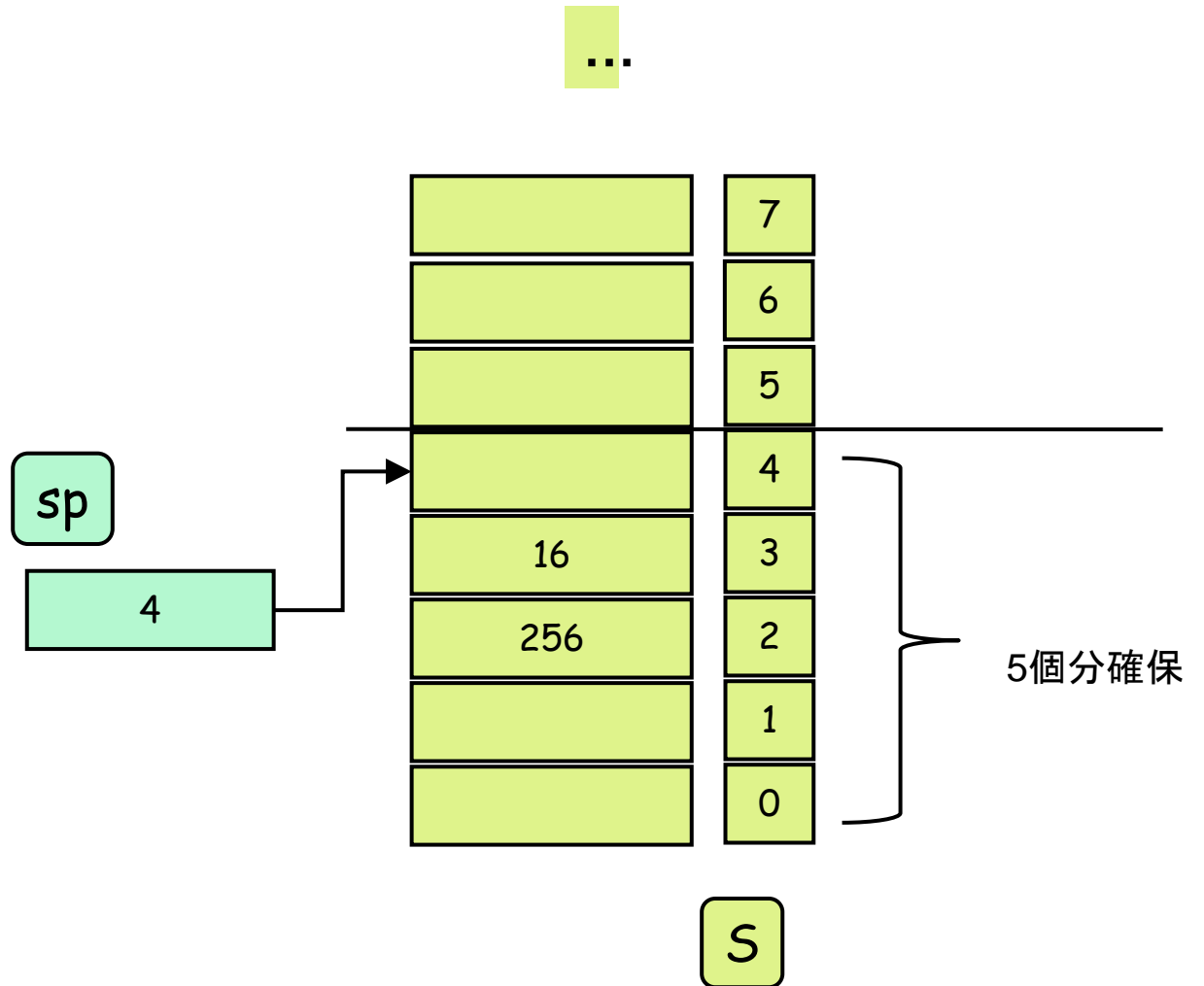
PUSH	0	5
LDC	0	16
STV	0	3
LDV	0	3
LDV	0	3
ML	0	0
STV	0	2
POP	0	5
HLT	0	0



実行例(ロードとストア)

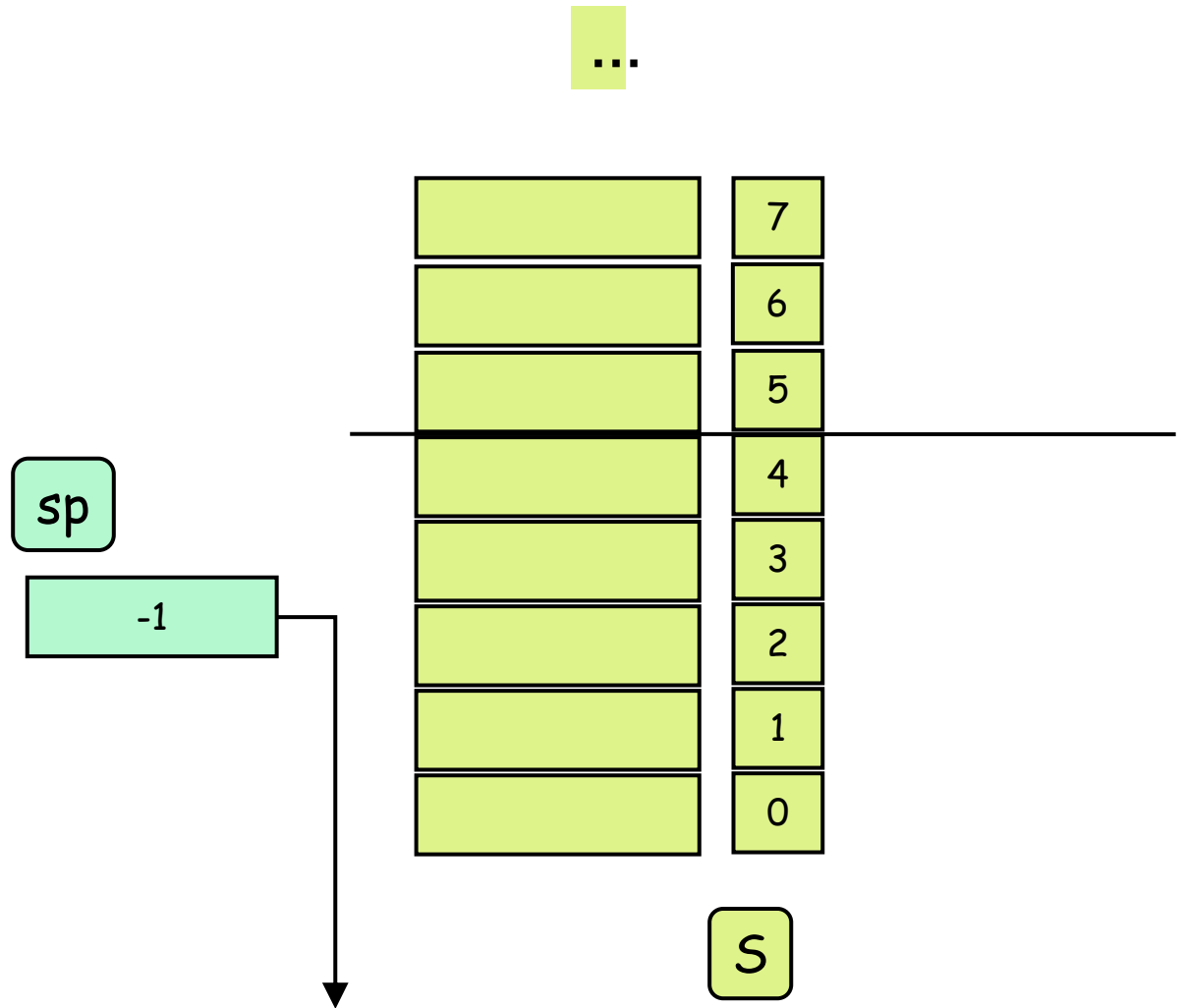
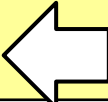
PUSH	0	5
LDC	0	16
STV	0	3
LDV	0	3
LDV	0	3
ML	0	0
STV	0	2
POP	0	5
HLT	0	0

←



実行例(ロードとストア)

PUSH	0	5
LDC	0	16
STV	0	3
LDV	0	3
LDV	0	3
ML	0	0
STV	0	2
POP	0	5
HLT	0	0



制御命令

J 0 N ジャンプ命令:
pc ← N;
FJ 0 N 条件ジャンプ命令:
if (S[sp] == 0)
pc ← N;
else
pc++;
sp--;

J 0 20

20番地に飛ぶ。
(次の命令は
P[20])

LDC 0 1
LDC 0 2
EQ 0 0
FJ 0 20

1==2が偽(0)であれば20番地に
飛ぶ。そうでなければ次の命令へ。
(Fall through
(この場合1==2はa偽であるから、
必ず20番地に飛ぶ)

出力命令

WRI 0 0 整数表示:
S[sp]を表示; sp--; pc++;

WRC 0 0 文字表示:
文字コードS[sp]に対する文字の表示;
sp--; pc++;

WNL 0 0 改行表示:
改行; pc++;

LDC 0 1
WRI 0 0

整数1を表示

LDC 0 70
WRC 0 0

文字コード70番の文字(F)を表示

練習問題

- FJ命令の動きに注意して、VMの動作をシミュレートしてみよ。
(紙と鉛筆を使って手で確認せよ。その後hsmで確かめると良い。)
- 最初の命令が0: LDC 0 2の場合どうなるかも考えよ。

```
0: LDC 0 1  
1: LDC 0 2  
2: EQ 0 0  
3: FJ 0 6  
4: LDC 0 84  
5: WRC 0 0  
6: HLT 0 0
```

```
0: LDC 0 1  
1: LDC 0 2  
2: EQ 0 0  
3: FJ 0 7  
4: LDC 0 84  
5: WRC 0 0  
6: J 0 9  
7: LDC 0 70  
8: WRC 0 0  
9: HLT 0 0
```