

Week 5 - B

Roy

Week5 - B

- Uva 1213 - Sum of Different Primes
- DP 題

題目敘述

- 給兩個正整數 $N \leq 1120$ 跟 $K \leq 14$ ，問用 K 個質數，有幾種質數和 $=N$
- e.g. $5 = 2 + 3$

想法

- 背包問題改
- $dp[i][j]$
 - i 是「目前總和」
 - j 是「幾個質數組成」

轉移式

- $dp[i][j] = dp[i][j] + dp[i-p[k]][j-1]$
- $p[k]$ 第 k 個質數
- 當前的種數 (i, j) 加上 $(i-p[k], j-1)$
 - 扣掉當前質數 $(p[k])$ 、數量減一 $(j-1)$ 的情況
- 為什麼是用加的
 - 有多個質數 $(2, 3, 5, \dots)$ 可產生的種數

說明

- 為了說明方便，以下圖例以 $n=5$ $k=2$ 作為範例

k	0	1	2
prime[k]	2	3	5

dp[][]	0	1	2
0	1		
1			
2			
3			
4			
5			

```

dp[0][0] = 1;
for(int k = 0; k < pv.size(); k++)
    for(int i = 5; i >= pv[k]; i--)
        for(int j = 2; j >= 1; j--)
            dp[i][j] = dp[i][j] + dp[i-pv[k]][j-1];

```

dp[][]	0	1	2
0	1		
1			
2			
3		0	
4			
5			0

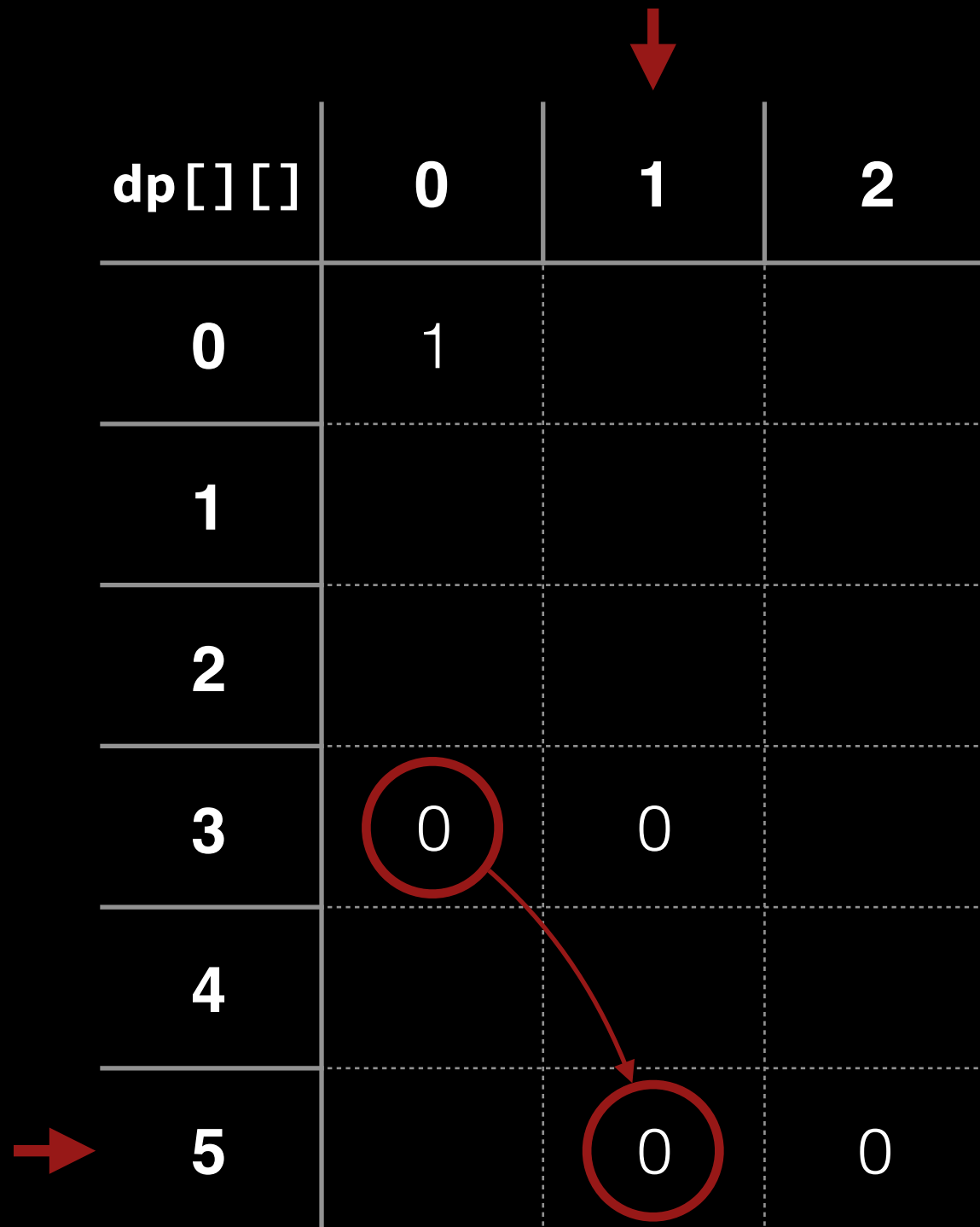
k	0	1	2
prime[k]	2	3	5

i=5 j=2

```

dp[0][0] = 1;
for(int k = 0; k < pv.size(); k++)
    for(int i = 5; i >= pv[k]; i--)
        for(int j = 2; j >= 1; j--)
            dp[i][j] = dp[i][j] + dp[i-pv[k]][j-1];

```

dp[][]	0	1	2
0	1		
1			
2			
3	0	0	
4			
5		0	0

k	0	1	2
prime[k]	2	3	5

i=5 j=1

```

dp[0][0] = 1;
for(int k = 0; k < pv.size(); k++)
    for(int i = 5; i >= pv[k]; i--)
        for(int j = 2; j >= 1; j--)
            dp[i][j] = dp[i][j] + dp[i-pv[k]][j-1];

```

dp[][]	0	1	2
0	1		
1			
2		0	
3	0	0	
4			0
5		0	0

k	0	1	2
prime[k]	2	3	5

i=4 j=2

```

dp[0][0] = 1;
for(int k = 0; k < pv.size(); k++)
    for(int i = 5; i >= pv[k]; i--)
        for(int j = 2; j >= 1; j--)
            dp[i][j] = dp[i][j] + dp[i-pv[k]][j-1];

```

dp[i][j]	0	1	2
0	1	0	0
1	0	0	0
2	0	0	0
3	0	0	0
4	0	0	0
5	0	0	0


k	0	1	2
prime[k]	2	3	5

i=4 j=1



```

dp[0][0] = 1;
for(int k = 0; k < pv.size(); k++)
    for(int i = 5; i >= pv[k]; i--)
        for(int j = 2; j >= 1; j--)
            dp[i][j] = dp[i][j] + dp[i-pv[k]][j-1];


```



dp[][]	0	1	2
0	1		
1		0	
2	0	0	
3	0	0	0
4		0	0
5		0	0

k	0	1	2
prime[k]	2	3	5



i=3 j=2

```

dp[0][0] = 1;
for(int k = 0; k < pv.size(); k++)
    for(int i = 5; i >= pv[k]; i--)
        for(int j = 2; j >= 1; j--)
            dp[i][j] = dp[i][j] + dp[i-pv[k]][j-1];

```

dp[][]	0	1	2
0	1		
1	0	0	
2	0	0	
3	0	0	0
4		0	0
5		0	0

k	0	1	2
prime[k]	2	3	5

i=3 j=1

```

dp[0][0] = 1;
for(int k = 0; k < pv.size(); k++)
    for(int i = 5; i >= pv[k]; i--)
        for(int j = 2; j >= 1; j--)
            dp[i][j] = dp[i][j] + dp[i-pv[k]][j-1];

```

dp[][]	0	1	2
0	1	0	
1	0	0	
2	0	0	0
3	0	0	0
4		0	0
5		0	0

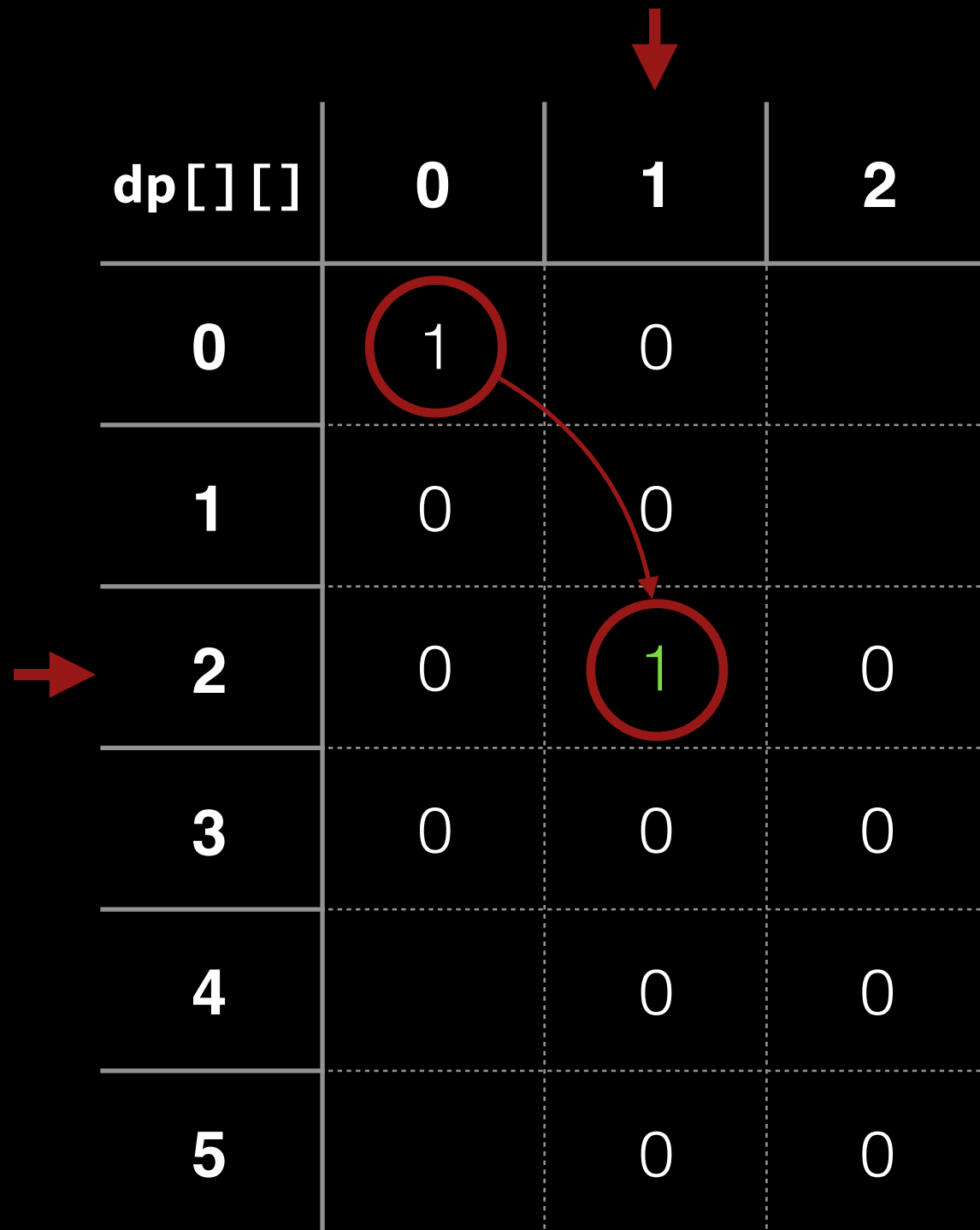
k	0	1	2
prime[k]	2	3	5

i=2 j=2

```

dp[0][0] = 1;
for(int k = 0; k < pv.size(); k++)
    for(int i = 5; i >= pv[k]; i--)
        for(int j = 2; j >= 1; j--)
            dp[i][j] = dp[i][j] + dp[i-pv[k]][j-1];

```



dp[][]	0	1	2
0	1	0	
1	0	0	
2	0	1	0
3	0	0	0
4		0	0
5		0	0

k	0	1	2
prime[k]	2	3	5

i=2 j=1

`dp[i][j] = dp[i][j] + dp[i-pv[k]][j-1];`

```

dp[0][0] = 1;
for(int k = 0; k < pv.size(); k++)
    for(int i = 5; i >= pv[k]; i--)
        for(int j = 2; j >= 1; j--)
            dp[i][j] = dp[i][j] + dp[i-pv[k]][j-1];

```

dp[][]	0	1	2
0	1	0	
1	0	0	
2	0	1	0
3	0	0	0
4		0	0
5		0	0


k	0	1	2
prime[k]	2	3	5

$i=2 \quad j=1$



$i \geq \text{pv}[k] = 2$
 $\Rightarrow k++$

```


dp[0][0] = 1;
for(int k = 0; k < pv.size(); k++)
    for(int i = 5; i >= pv[k]; i--)
        for(int j = 2; j >= 1; j--)
            dp[i][j] = dp[i][j] + dp[i-pv[k]][j-1];
  
```

dp[][]	0	1	2
0	1	0	
1	0	0	
2	0	1	0
3	0	0	0
4		0	0
5		0	1

k	0	1	2
prime[k]	2	3	5




i=5 j=2



```

dp[0][0] = 1;
for(int k = 0; k < pv.size(); k++)
    for(int i = 5; i >= pv[k]; i--)
        for(int j = 2; j >= 1; j--)
            dp[i][j] = dp[i][j] + dp[i-pv[k]][j-1];


```



dp[][]	0	1	2
0	1	0	
1	0	0	
2	0	1	0
3	0	0	0
4		0	0
5		0	1

k	0	1	2
prime[k]	2	3	5

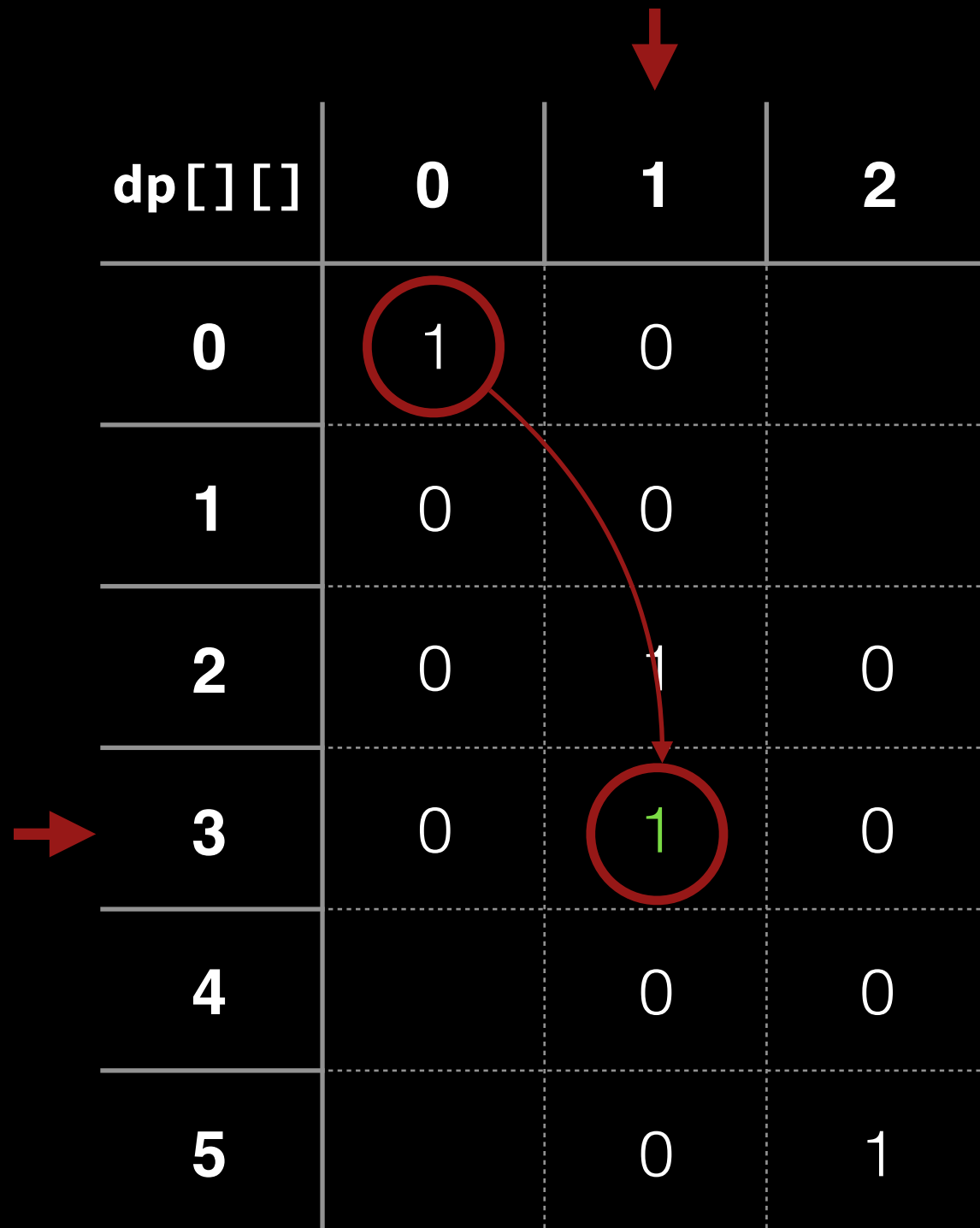


i=5 j=1

省略步驟

```

dp[0][0] = 1;
for(int k = 0; k < pv.size(); k++)
    for(int i = 5; i >= pv[k]; i--)
        for(int j = 2; j >= 1; j--)
            dp[i][j] = dp[i][j] + dp[i-pv[k]][j-1];
  
```



dp[i][j]	0	1	2
0	1	0	
1	0	0	
2	0	1	0
3	0	1	0
4		0	0
5		0	1

k	0	1	2
prime[k]	2	3	5



i=3 j=1

`dp[i][j] = dp[i][j] + dp[i-pv[k]][j-1];`

```


dp[0][0] = 1;
for(int k = 0; k < pv.size(); k++)
    for(int i = 5; i >= pv[k]; i--)
        for(int j = 2; j >= 1; j--)
            dp[i][j] = dp[i][j] + dp[i-pv[k]][j-1];

```


dp[][]	0	1	2
0	1	0	
1	0	0	
2	0	1	0
3	0	1	0
4		0	0
5		0	1

k	0	1	2
prime[k]	2	3	5



$i=3 \quad j=1$

$i \geq \text{pv}[k] = 3$
 $\Rightarrow k++$



```

dp[0][0] = 1;
for(int k = 0; k < pv.size(); k++)
    for(int i = 5; i >= pv[k]; i--)
        for(int j = 2; j >= 1; j--)
            dp[i][j] = dp[i][j] + dp[i-pv[k]][j-1];

```




dp[][]	0	1	2
0	1	0	
1	0	0	
2	0	1	0
3	0	1	0
4		0	0
5		0	1






k	0	1	2
prime[k]	2	3	5




i=5 j=2



```

dp[0][0] = 1;
for(int k = 0; k < pv.size(); k++)
    for(int i = 5; i >= pv[k]; i--)
        for(int j = 2; j >= 1; j--)
            dp[i][j] = dp[i][j] + dp[i-pv[k]][j-1];


```



dp[][]	0	1	2
0	1	0	
1	0	0	
2	0	1	0
3	0	1	0
4		0	0
5		1	1

k	0	1	2
prime[k]	2	3	5



i=5 j=1

```

dp[0][0] = 1;
for(int k = 0; k < pv.size(); k++)
    for(int i = 5; i >= pv[k]; i--)
        for(int j = 2; j >= 1; j--)
            dp[i][j] = dp[i][j] + dp[i-pv[k]][j-1];

```



dp[][]	0	1	2
0	1	0	
1	0	0	
2	0	1	0
3	0	1	0
4		0	0
5		1	1



k	0	1	2
prime[k]	2	3	5



i=5 j=1

程式結束

```
dp[0][0] = 1;
for(int k = 0; k < pv.size(); k++)
    for(int i = 5; i >= pv[k]; i--)
        for(int j = 2; j >= 1; j--)
            dp[i][j] = dp[i][j] + dp[i-pv[k]][j-1];
```

方向？

- 為什麼 i 的方向是反的？
- 如果正著做，會有出現重複質數的情況
 - e.g. $4 = 2 + 2$

```
dp[0][0] = 1;
for(int k = 0; k < pv.size(); k++)
    for(int i = 5; i >= pv[k]; i--)
        for(int j = 2; j >= 1; j--)
            dp[i][j] = dp[i][j] + dp[i-pv[k]][j-1];
```

j 正/反不影響結果



DP 正著做



dp[][]	0	1	2
0	1		
1			
2			
3			
4			
5			



k	0	1	2
prime[k]	2	3	5



i=2 j=1

```
dp[0][0] = 1;
for(int k = 0; k < pv.size(); k++)
    for(int i = pv[k]; i <= 5; i++)
        for(int j = 1; j <= 2; j++)
            dp[i][j] = dp[i][j] + dp[i-pv[k]][j-1];
```

DP 正著做



dp[][]	0	1	2
0	1		
1			
2		1	
3			
4			
5			

k	0	1	2
prime[k]	2	3	5



i=2 j=1

i-prime[k]=0

```
dp[0][0] = 1;
for(int k = 0; k < pv.size(); k++)
    for(int i = pv[k]; i <= 5; i++)
        for(int j = 1; j <= 2; j++)
            dp[i][j] = dp[i][j] + dp[i-pv[k]][j-1];
```

DP 正著做

dp[][]	0	1	2
0	1	0	
1			
2		1	0
3			
4			
5			


k	0	1	2
prime[k]	2	3	5

i=2 j=2



i-prime[k]=0

```
dp[0][0] = 1;
for(int k = 0; k < pv.size(); k++)
    for(int i = pv[k]; i <= 5; i++)
        for(int j = 1; j <= 2; j++)
            dp[i][j] = dp[i][j] + dp[i-pv[k]][j-1];
```


DP 正著做



dp[][]	0	1	2
0	1	0	
1	0	0	
2		1	0
3		0	0
4			
5			



k	0	1	2
prime[k]	2	3	5





i=3 j=2

i-prime[k]=1

省略步驟


```
dp[0][0] = 1;
for(int k = 0; k < pv.size(); k++)
    for(int i = pv[k]; i <= 5; i++)
        for(int j = 1; j <= 2; j++)
            dp[i][j] = dp[i][j] + dp[i-pv[k]][j-1];
```

DP 正著做



dp[][]	0	1	2
0	1	0	
1	0	0	
2	0	1	0
3		0	0
4		0	1
5			

k	0	1	2
prime[k]	2	3	5





$i=4 \quad j=2$

$i\text{-prime}[k]=1$

省略步驟

```
dp[0][0] = 1;
for(int k = 0; k < pv.size(); k++)
    for(int i = pv[k]; i <= 5; i++)
        for(int j = 1; j <= 2; j++)
            dp[i][j] = dp[i][j] + dp[i-pv[k]][j-1];
```

DP 正著做



dp[][]	0	1	2
0	1	0	
1	0	0	
2	0	1	0
3		0	0
4		0	1
5			

$$dp[4][2] = dp[4][2] + dp[2][1]$$

如果正著做

總和4，2個質數的情形

會是「總和2，1個質數」的情形 + 1

等於是 $4 = 2 + 2$

但本題不允許重複的質數和

```
dp[0][0] = 1;
for(int k = 0; k < pv.size(); k++)
    for(int i = pv[k]; i <= 5; i++)
        for(int j = 1; j <= 2; j++)
            dp[i][j] = dp[i][j] + dp[i-pv[k]][j-1];
```