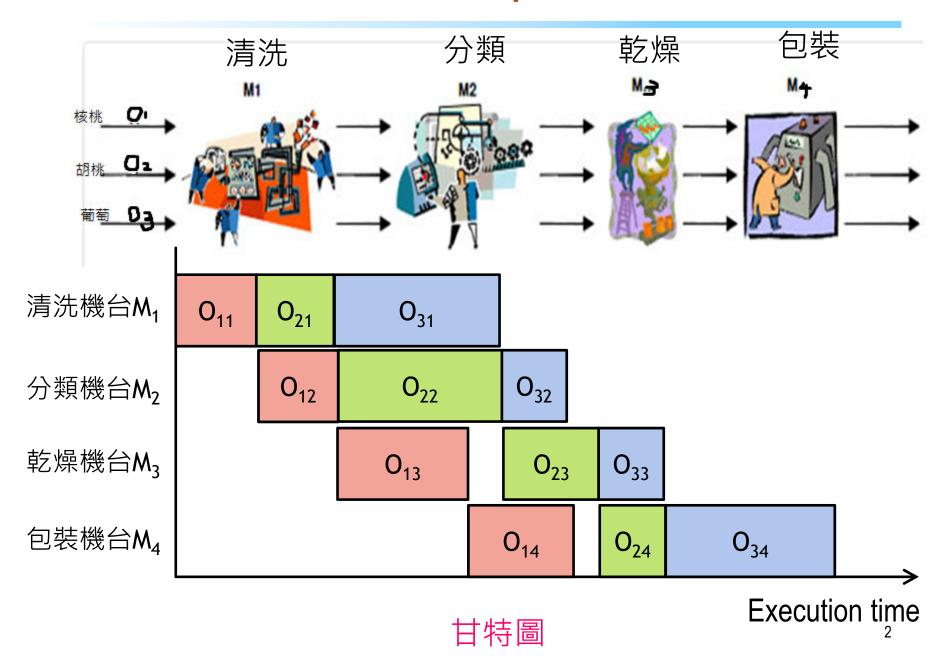
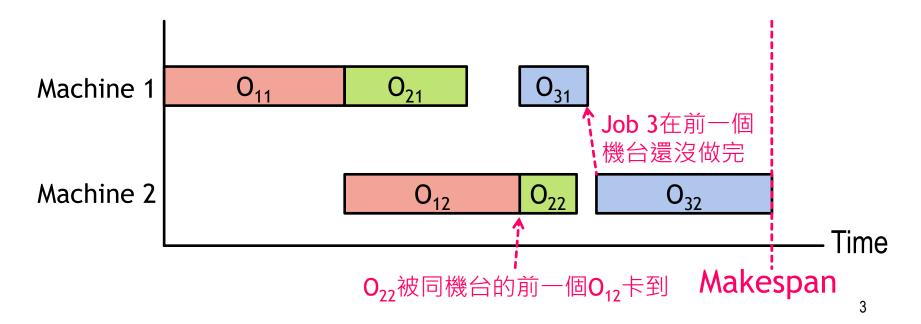
# 流程型生產排程問題 (Flowshop scheduling Problem)

## Example

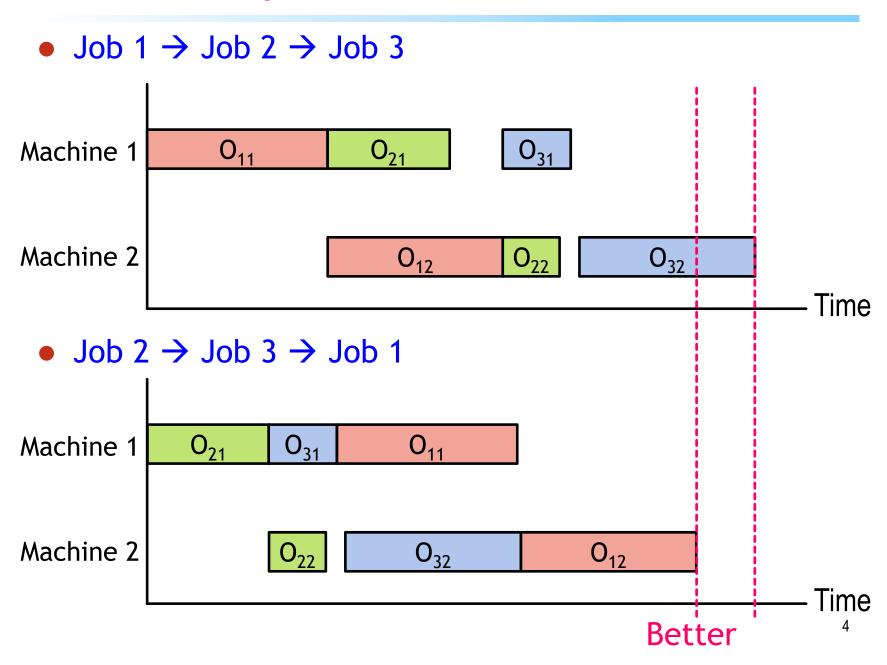


### Flow Shop Scheduling Problem

- The processing order of the jobs on the resources is the same for each subsequent step of processing
- Proved to be NP-hard problem
- ➤ Objective is to minimize the MAKESPAN (總完工時間)
  - $\checkmark$  O<sub>ii</sub> = Operation of job i at machine j
  - $\checkmark$  P<sub>ij</sub> = Processing time of operation O<sub>ij</sub>

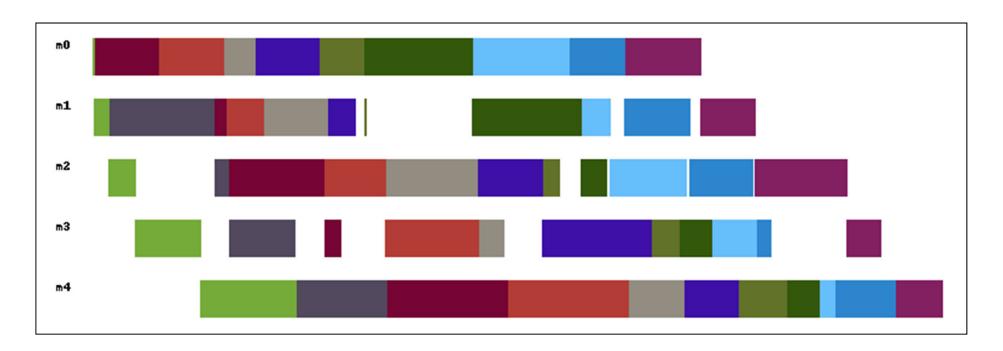


# Comparison of 2 solutions



#### 解的編碼

- 解的編碼
  - > 工件的所有編號的排列
- 問題實例 (5個機台,11個job)
  - ▶ 解為11個 job 的排列: [7, 2, 4, 10, 8, 6, 0, 9, 5, 3, 1]



#### Python code for solution representation

- 解的編碼
  - > 工件的所有編號的排列
- 問題實例 (5個機台・11個job)
  - ▶ 解為11個 job 的排列: [7, 2, 4, 10, 8, 6, 0, 9, 5, 3, 1]

```
44 def initPop(): # 初始化群體

45    p = []

46

47    for i in range(NUM_CHROME) :

48    # 產生 0, 1, ..., NUM_BIT-1 的排列

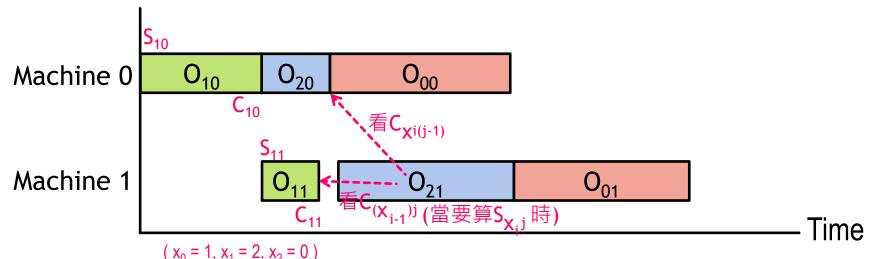
    p.append(np.random.permutation(NUM_BIT))

50

51    return p
```

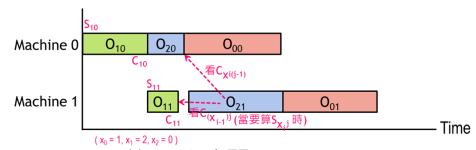
#### 解的解碼

- 給定一個編碼 x<sub>0</sub>, x<sub>1</sub>, ..., x<sub>n-1</sub>
   解的解碼演算法:
   S<sub>ij</sub> 表示 job i 在 machine j 的開始時間表示 job i 在 machine j 的加工時間 表示 job i 在 machine j 的完成時間
  - 1. 初始化  $job x_0$  的所有開始時間 $S_{x_0i}$ 與結束時間 $C_{x_0i}$
  - 2. 考慮 jobs x<sub>1</sub>, x<sub>2</sub>, ..., x<sub>n-1</sub>
    - 1.  $S_{x_{ij}} = max\{ C_{(x_{i-1})j}, C_{x_{i(j-1)}} \}$
    - 2.  $C_{x_{ij}} = S_{x_{ij}} + P_{x_{ij}}$
  - 3. 考慮 job x<sub>n-1</sub>的完工時間即為 makespan



#### Exercise

- 在"GA10-flowshop-ex.py"寫上fitFunc函數的內容
  - ▶ S[i][j] 表示 job i 在 machine j 的**開始**時間
  - ▶ C[i][j] 表示 job i 在 machine j 的完成時間
  - ▶ pTime[i][j] 表示 job i 在 machine j 的加工時間



#### > 演算法

- ✓ (初始化) 計算第X[0]個 job 在各 machine 的開始時間 S[ x[0] ][j]
- ✓ (初始化) 計算上述的完成時間 C[x[0]][j]
- ✓ 依序考慮 x[1], x[2], ..., x[i], ...
  - ▶ 計算第X[i]個 job 在各 machine 的開始時間S[x[i]][j](公式在前一頁)
  - ▶ 計算上述的完成時間 C[ x[i] ][j] (公式在前一頁)
- ✓ C[ X[NUM\_JOB 1] ][NUM\_MACHINE 1]即為最大完工時間