### Programmazione operativa

#### GESTIONE DELLA PRODUZIONE

Uglietti Luigi 14 maggio 2009

l.uglietti@wisefrogs.com

### La programmazione operativa

La programmazione operativa (o di breve periodo, o scheduling), ha lo scopo di tradurre gli ordini di produzione (intesi come richieste) in ordini di produzione operativi (intesi come decisioni)

### Le fasi dello scheduling

- Allocazione delle operazioni:
  - Operazioni → Macchine
- Allocazione della produzione nel tempo
  - Operazioni → Istante temporale
- Sequenziamento lavori sulle macchine
  - Tempo → Macchine

### Le tecniche di scheduling (1/3)

Sono stati sviluppate numerose tecniche applicabili a diverse situazioni produttive, ma che hanno solo in minima parte trovato applicazione nella realtà. Questo a causa di fattori quali:

- Dati estremamente numerosi
- Dati soggetti a continui variazione
- Notevole aleatorietà dei tempi
- Multiobiettivo

### Le tecniche di scheduling (2/3)

Esistono fattori che hanno invece aumentato l'interesse verso queste problematiche

- Crescente grado di automazione e flessibilità dei sistemi produttivi
- Sviluppo di sistemi informativi di produzione sempre più integrati verso il basso
- Evoluzione degli Strumenti hardware e software

## Le tecniche di scheduling (3/3)

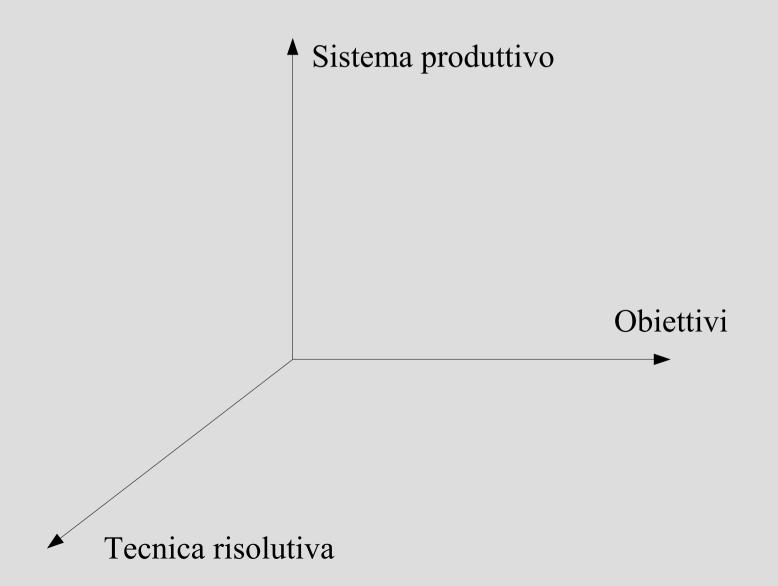
#### Alcune definizioni:

- JOB: lotto di pezzi (al limite unitario) lavorato nel sistema. L'unità elementare di programmazione è infatti il singolo item.
- ROUTING: è il ciclo di lavorazione (o tecnologico) del job; insieme ordinato di operazioni da eseguire per la lavorazione del job.

# Ipotesi nella programmazione operativa

- Risorse note e fisse
- Una sola risorsa critica
- Job completamente definiti
- Tempi di trasporto trascurabili
- Non si considera l'influenza di buffer
- Tutti i job assegnati devono essere compiuti
- Una macchina può lavorare un solo job alla volta
- Un job non può essere lavorato contemporaneamente su più macchine → un'operazione inizia solo al termine della precedente (no lap-phasing)
- Trascurati i costi di mantenimento a scorta

### Classificazione dei modelli



## Tecniche risolutive (1/6)

- Metodi di ottimizzazione analitici
  - Esiste una 'formula risolutiva'
  - E' possibile una ulteriore distinzione tra metodi continui e discreti (in relazione al dominio in cui si cercano le soluzioni)
  - Trovano impiego in situazioni in cui si voglia tenere in considerazione fattori non deterministici (Teoria del controllo)

## Tecniche risolutive (2/6)

- Metodi di ottimizzazione algoritmici
  - Sequenza di passi per costruire della soluzione
  - E' possibile distinguere tra algoritmi general purpose e specifici
  - Tra i metodi general purpose è possibile distinguere tra metodi enumerativi e metodi di calcolo

## Tecniche risolutive (3/6)

- Metodi euristici per sostituzione di obiettivo Rimpiazzano l'obiettivo del problema con un altro scelto in modo che:
  - Abbia una dipendenza meno complessa con le variabili decisionali
  - La soluzione così ottenuta sia 'buona' (anche se non ottima)

## Tecniche risolutive (4/6)

- Metodi euristici miopi
  - Trascurano alcune variabili decisionali del problema (senza implicare una peggioramento significativo della soluzione)
  - Si distinguono tra metodi miopi rispetto allo spazio (neighborhod search) e al tempo (hill-climbing)
  - Sono in genere altamente specifici rispetto al problema che risolvono

### Tecniche risolutive (5/6)

- Sistemi esperti
  - Basati sulle tecniche di intelligenza artificiale
  - Cercano di formalizzare il patrimonio di conoscenza tipico dei decisori dei sistemi produttivi
  - Fuzzy theory, Neural Networks, Algoritmi genetici
- Metodi interattivi
  - Soluzione ottenuta attraverso una serie di intuizioni, tentativi e correzioni da parte di un decisore umano

### Tecniche risolutive (6/6)

#### Simulazione

- A rigore non dovrebbero essere considerati metodi di risoluzione in quanto sono strumenti di verifica
- Non generano soluzioni, ma permettono di valutare la bontà delle soluzioni proposte da altri metodi risolutivi
- E' fondamentale il Design Of Experiment (DOE)

## Sistemi di produzione (1/6)

#### Macchina singola

- Unica risorsa produttiva (impianto schematizzabile come una singola macchina) es. produzioni di processo, produzioni in cui uno stadio è più critico
- Job indipendenti o dipendenti (in relazione all'esistenza di relazioni di precedenza)
- Preemption ammessa o non ammessa (interruzione e ripresa di un job dopo la lavorazione di altri job)

# Sistemi di produzione (2/6)

- Macchine parallele identiche
  - Unico stadio (come macchina singola), ma esistono un numero di macchine su cui i job possono essere lavorati indifferentemente)
  - Rispetto al caso di macchina singola, oltre al problema del sequenziamento, si aggiunge anche quello di allocazione dei job alle macchine

## Sistemi di produzione (3/6)

- Macchine parallele generiche
  - Come nel caso di macchine parallele identiche, esite un certo numero di macchine in grado di lavorare i job
  - La caratterizzazione di ogni operazione dipende però dalla coppia job-macchina

# Sistemi di produzione (4/6)

#### Open shop

- Ciclo tecnologico che richiede l'intervento di più macchine successive, ma in cui l'ordine di esecuzione (routing) può essere qualsiasi
- Ogni operazione è perciò identificata da una coppia di indici che identificano il job e la macchina

# Sistemi di produzione (5/6)

#### Flow shop

- Ciclo tecnologico che richiede l'intervento di più macchine diverse, ma in cui l'ordine di esecuzione delle operazioni è lo stesso per tutti i job
- E' possibile distingure tra flow shop puro o generico
- Passing consentito o no passing

# Sistemi di produzione (6/6)

#### Job shop

- Cliclo tecnologico che richiede più macchine diverse e in cui l'ordine di esecuzione varia da job a job
- La caratterizzazione dell'operazione è data da una terna di indici (j,i,k) in cui j è il job, i è la macchina e k l'operazione

- Qualunque sia la tecnica utilizzata, si tratta di massimizzare o minimizzare uno o più parametri di prestazione, funzione di variabili decisionali e esogene (vincoli)
- Le variabili decisionali sono costituite dall'assegnazione delle operazioni alle macchine e al timing
- I vincoli sono invece dettati dalle caratteristiche fisiche e tecnologiche dell'impianto

- Parametri di prestazione (1/3)
  - Tempi di lavorazione dei job (t<sub>j</sub>, t<sub>ji</sub>, t<sub>jik</sub>)
  - Data di possibile inizio della produzione r
  - Data di consegna d<sub>i</sub>
  - Data di ingresso del job nel sistema I<sub>j</sub>
  - Data di completamento C<sub>j</sub>
  - II lateness L<sub>j</sub>=C<sub>j</sub>-d<sub>j</sub>
  - II tardiness T<sub>j</sub>=max{0,L<sub>j</sub>} (no anticipo)

- Parametri di prestazione (2/3)
  - Il tempo di attraversamento (flowtime)

$$F_j = C_j - I_j$$

- Medio lateness 
$$LM = \frac{\sum L_j}{N}$$
- Medio tardiness  $TM = \frac{\sum T_j}{N}$ 
- Medio flowtime  $FM = \frac{\sum F_j}{N}$ 

- Medio tardiness 
$$TM = \frac{\sum T_j}{N}$$

- Medio flowtime 
$$FM = \frac{\sum F_j}{N}$$

- Job in ritardo 
$$NT = \sum \delta(T_j)$$
 dove

 $\delta(T_i) = 1 \operatorname{se} T_i > 0$ 

 $\delta(T_i) = 0$  se  $T_i = 0$ 

- Parametri di prestazione (3/3)
  - Coefficiente di saturazione della macchina i

$$TS_i = \frac{\sum t_{ji}}{MAK}$$
 dove  $t_{ji} = tempo di lavorazione$ 

Coefficiente di saturazione medio del sistema

$$TSM = \frac{\sum \sum t_{ji}}{M \ MAK}$$
 dove  $M = numero \ di \ macchine$ 

- Work-in-process

$$WIP = \frac{1}{b-a} \int_{a}^{b} WIP(t) dt \text{ dove } \begin{cases} a = min_{j} \{I_{j}\} \\ b = max_{j} \{C_{j}\} \end{cases}$$

Tempo di setup complessivo

$$SUC = \sum_{i=1}^{M} SU_{i}$$
 dove  $SU_{i} = setup complessivo sulla machina i$ 

- Obiettivi della programmazione operativa
  - Minimizzazione del medio latenessi
  - Minimizzazione del medio tardiness
  - Minimizzazione del medio flowtime
  - Minimizzazione del numero job in ritardo
  - Minimizzazione del makespan
  - Massimizzazione del coefficiente di saturazione medio del sistema
  - Minimizzazione del WIP
  - Minimizzazione del tempo di setup totale

## Modello di Karg-Thompson (1/3)

#### Ipotesi

- N job indipendenti tra loro, disponibili al tempo 0
- Date di consegna non rilevanti
- Non è ammessa la preemption dei job
- Tempi di setup dipendenti dalla sequenza
- Funzione obiettivo
  - Minimizzazione del tempo complessivo di setup

## Modello di Karg-Thompson (2/3)

- Metodo Euristico
- Monomacchina
- Passi
  - Selezionare casualmente due job
  - Selezionare un nuovo job e provare a disporto in una posizione della sequenza corrente calcolando il SU
  - Allocare il job al passo con in minimo SU e tornare al passo 2

# Modello di Karg-Thompson (3/3)

- Il risulato dipende da
  - La scelta della coppia iniziale
  - Dall'ordine con cui gli altri job vengono considerati per l'inserimento nella sequenza
- Per migliorare il risultato si può ripetere l'algoritmo più volte, iniziando sempre con coppie diverse

## Modello di Hodgson (1/3)

#### Ipotesi

- N job indipendenti tra loro, disponibili al tempo 0
- Date di consegna note
- Preemption non ammessa
- Tempi di setup nulli o indipendenti dalla sequenza
- Funzione obiettivo
  - Minimizzazione del numero di job in ritardo

## Modello di Hodgson (2/3)

- Metodo di ottimizzazione algoritmico
- Monomacchina
- Passi
  - Creare l'insieme E\* con i job in ordine crescente di date di consegna e L\*={}
  - Se in E\* non ci sono job in ritardo E=E\* e L=L\*, altrimenti identificare il primo job k in ritardo
  - Spostare il job con tempo di lavorazione più lungo tra i primi k in E\* in L\* e tornare al passo 2

## Modello di Hodgson (3/3)

Job <sub>j</sub>	t <sub>j</sub>	d <sub>j</sub>
1	1	2
2	5	7
3	3	8
4	9	13
5	7	11

## Modello di Johnson (1/3)

#### Ipotesi

- Flowshop con M=2 sempre disponibili
- N job indipendenti tra loro, disponibili al tempo 0
- Date di consegna non rilevanti
- Preemption non ammessa
- Tempi di setup nulli o indipendenti dalla sequenza
- Funzione obiettivo
  - Minimizzazione del makespan

## Modello di Johnson (2/3)

- Metodo di ottimizzazione algoritmico
- Flowshop
- Passi
  - Per tutti i job calcolare min<sub>i</sub>{t<sub>i1</sub>,t<sub>i2</sub>}
  - Se il minimo è sulla macchina 1, mettere il job nella prima posizione disponibile della sequenza e andare allo step 3
  - Se il minimo è sulla macchina 2, mettere il job nell'ultima posizione disponibile della sequenza
  - Rimuovere il job assegnato e tornare al passo 1

## Modello di Johnson (3/3)

Job <sub>j</sub>	t <sub>j1</sub>	t <sub>j2</sub>
1	3	6
2	5	2
3	1	2
4	6	6
5	7	5