

# Project Index

대한산업공학회/한국경영과학회 2006 국제응용과학대회 논문집

## 목 차

|                                   |      |
|-----------------------------------|------|
| 1. 프로젝트 개요                        | 1    |
| 2. 프로젝트 현황 분석                     | 2~3  |
| 3. 프로젝트 필요성                       | 4    |
| 4. 프로젝트 목적 및 기대효과                 | 5    |
| 5. 프로젝트 범위 및 내용 / 산출물             | 6    |
| 6. 프로젝트 산출물                       |      |
| - Optimization S/W를 이용한 스케줄 엔진 구현 | 7~10 |
| - Visual Basic을 이용한 사용자 인터페이스     | 11   |
| - 스케줄링 엔진과 사용자 인터페이스 연동           | 12   |



## Project 대상 기업 및 업체 선정 배경

### Project 대상 기업

- 본 프로젝트는 원사를 가공하여 원단을 제작하는 섬유 공장을 대상으로 함
- 인원 : 정직원 10명(영업:2, 경리:1, 기사:7명)  
임시 고용직 12명
- 매출 : 연 30억원
- 거래처 수 : 총 10여 곳
- 창고 현황 : 약 2000평
- 원자재 : 자체 구매 및 거래처에서 원사제공
- 재고 : 완제품 재고, 원자재
- 송장관리 : Excel
- 기계 : 7대 (빔제작), 16대 (원단제작)
- 공장 가동시간 : 24시간 (3교대)
- 주 생산품 : 벨벳

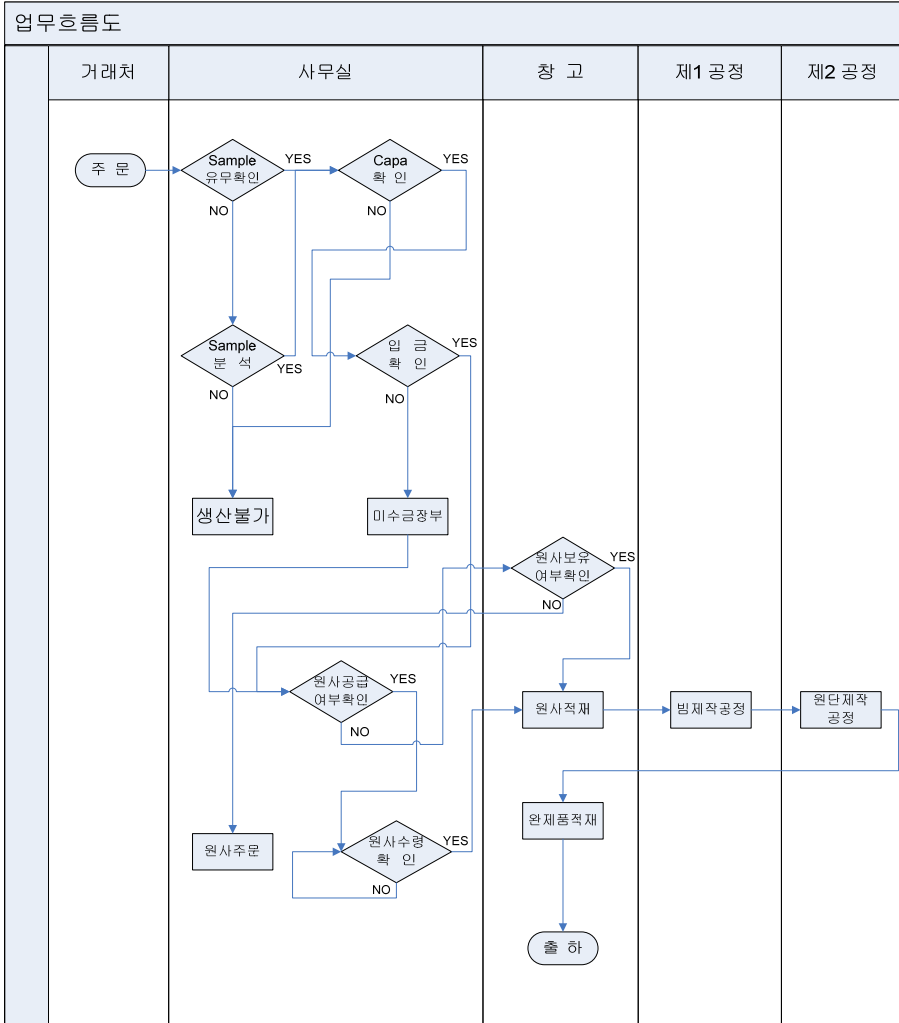
### 업체 선정 배경

- 국내 현황
  - ▶ 경제적 불황
  - ▶ 섬유제품에 대한 수요 둔화
  - ▶ 수출품목 대외 경쟁력 약화
  - ▶ 인건비, 생산비의 증가

### 기업의 현 현황

- ▶ 공장 규모 축소
- ▶ ERP시스템 소멸
- ▶ 공장중심의 근시안적인 생산

## 현 업무흐름도 및 현황 분석



- ▶ 주문 : 영업사원이 거래처와 전화 및 대면을 통해 주문 접수
- ▶ 사무실 : 영업사원으로부터 샘플 받아 생산 가능여부 판단 및 Capacity 확인, 총 생산량 예측하여 스케줄링  
거래처로부터 입금 확인 선수금, 미수금을 통한 장부작성  
원단 제작에 필요한 원사를 창고재고로부터 확인하여 부족량을 주문
- ▶ 창고 : 원사와 원단(완제품)을 보관하고 실사 확인  
완성된 원단을 출하 (Forklift 사용, 주문을 발주한 업체에서 직접 수령)

## 현 업무흐름도 및 현황 분석

### ● 생산공정

#### ▶ 제 1공정

- 원사를 선반에 수작업으로 설치 (1200개)  
셋업타임 : 약 3~4시간
- 원사를 가지고 원단을 만들기 위한 빔 제작공정  
공정 시간 : 큰 빔(3시간), 작은 빔(1시간30분)  
**(작은빔은 특정 원사에 사용)**
- 원사 보유량이 1200개 이하일 때, 작은 빔을 사용하고 그 이상일 경우는 큰 빔을 사용
- 큰 빔은 5EA, 작은 빔은 10EA의 단위로 일괄 생산 (길이/무게 통일)
- 완성된 빔을 생산 완료 시기에 맞추어 제 2공정으로 운반
- 이동수단 : 이동식 레일카(1대)
- 소요시간 : 약 15분, 최대운반개수 : 큰빔 4EA, 작은빔 6EA

#### ▶ 제 2공정

- 원단의 특성에 맞게 빔을 조합하여 거치시킴
- 셋업타임 : 2시간 (기중기 활용)
- 공정기간 : 4일~2주
- 원단에 들어가는 실의 종류에 따라 최대 3가지 종류의 다른 실을 걸 수 있음
- 원사의 혼합율(원사의 소모량)에 따라 각 Bar에 걸려있는 빔의 회전속도에 차이
- 빔에 감겨있는 원사 전부 소모되면 기계는 멈추고 빔 교체작업을 실시
- 완성된 원단을 포장(수작업) 후 창고로 이동

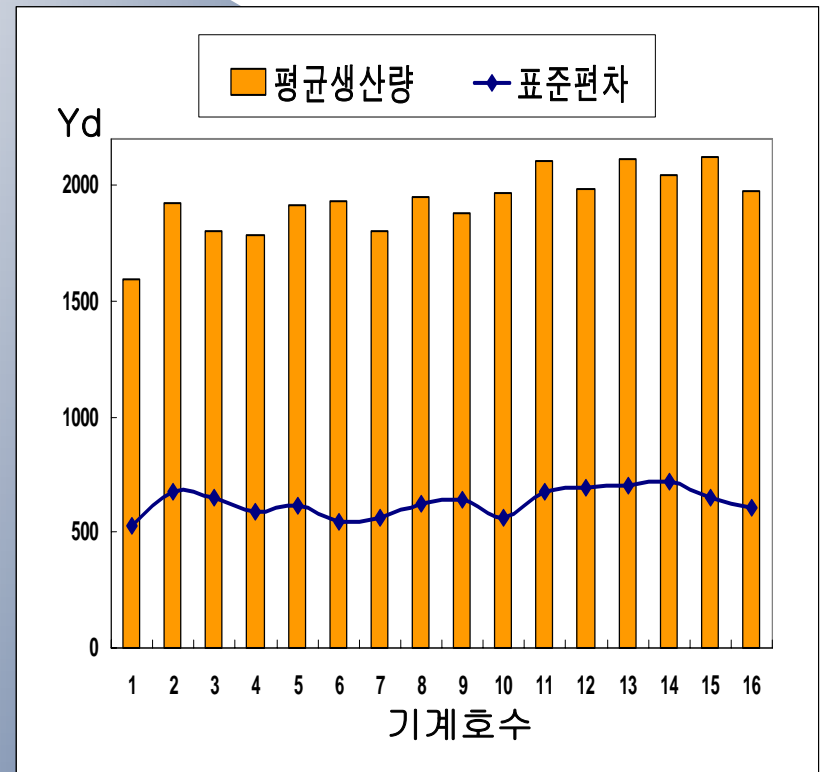


## 문제점

- 한 달 총생산량을 대략적으로 계산하여 주문 접수로 인한 초과 주문 및 부족 주문 발생
  - 현재 총생산량 구하는 식= 2000yd × 기계 대수
  - 만드는 원단에 따라 기계속도인 rpm과 기계 밀도가 다르나 현재는 대당 2000yd로 일괄적으로 계산하여 부정확한 총생산량을 계산

$$\text{대당 생산량} = \text{기계 rpm} \div \text{기계 밀도} \times 60(\text{분}) \times 24(\text{시간}) \div 91.44(\text{cm}) \times (\text{가동률}) \times 2(\text{폭})$$

- 부정확한 총생산량 계산으로 인해 초과주문을 받거나 총생산량에 미치지 못하는 주문량 수주
- 여러 가지 종류의 원단을 주문 받았을 때 기계에 대한 할당을 직관으로 판단하여 불필요한 할당 발생
- 누적된 장부의 정보과악의 어려움으로 인해 과거 data 검색 어려움
- 제2공정과 제1공정 간의 스케줄링 오차 발생과 원사의 부적절한 공급으로 기계별 생산량 편차 발생



기계당 일일평균 생산량 및 표준편차(70일)

# Project 목적 및 기대효과

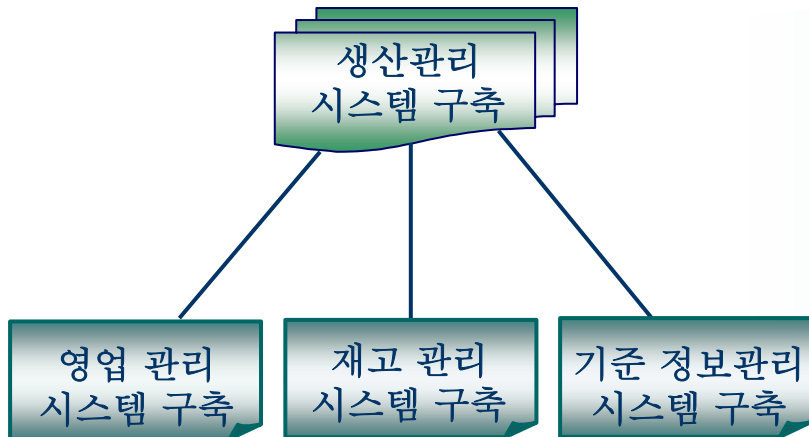
대한산업공학회/한국경영과학회 2016 춘계공동학술대회 논문집

## 목적 및 기대효과

### 목적

- 생산 스케줄링 개선
  - 총생산량 계산방법 개선
  - 납기일, 가동률 고려
  - 빔공정과 원단제작 공정의 동기화
  - 원사 보유시기 파악
- 생산 스케줄링에 필요한 기본적인 재고관리, 영업 관리 시스템 구축으로 인한 손쉬운 업무 파악
- 수작업으로 이루어지는 문서 작업의 전산화

### 기대효과



- RPM, 기계밀도 고려한 총생산량 계산으로 인해 정확도 향상
- 납기일, Overtime의 최적화를 고려한 스케줄링
- 기준정보 체계확립
- 시스템구축으로 인한 정보의 DB화

# Project 범위 및 내용 / 산출물

대한산업공학회/한국경영과학회 2006 춘계공동학술대회 논문집

## 범위 및 내용 / 산출물

### 범위 및 내용

영업 관리 시스템

생산관리 시스템 구축

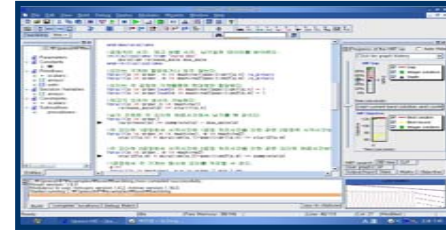
- 스케줄링을 통한 두 공정 원활한 연계
- 납기지연 최소화
- Over Time 최소화
- 특이사항 발생시 고려할 수 있는 스케줄링 구축
- 생산 지시서 출력

재고 관리 시스템

기준 정보 관리

### 산출물

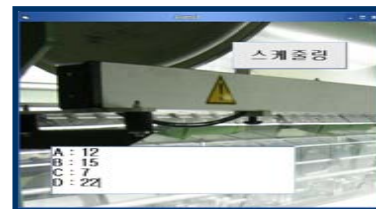
- 1 Optimization S/W를 이용한 스케줄링 엔진 구현



- 2 Visual Basic을 이용한 사용자 인터페이스



- 3 스케줄링 엔진과 인터페이스 프로그램 연동





## 1 Optimization S/W를 이용한 스케줄링 엔진 구현

### ● 상황 분석

- 원사가 2개의 공정을 거쳐 원단을 생산하는 과정
- 1공정은 원사를 빔으로 만드는 공정이고, 2공정은 빔을 원단으로 만드는 공정이다.
- 각 공정에는 기계가 각각  $n, r, m$ 이 있다.
  - $n$ 과  $r$  기계는 같은 공정에서 작은 빔과 큰 빔으로 분류된다.
- order는 각각의 공정 시간이 있다.
- 각 order는 원사가 도착해야 생산을 시작할 수 있다.
- 목적 1.
  - 기계에 order들을 잘 분배해서 최소시간에 주문 모두를 생산할 수 있도록 스케줄링

### ● 모델링 Formulation

**DATA**  $due\_date_o =$  각 order의 납기일  
 $duration_{o,p} =$  각 order의 공정별 처리시간  
 $stock\_date_o =$  각 order의 원사 확보 시점  
 $M =$  매우 큰 수

$o \in order \quad p \in process$

### Variable

$position_{1\_1_{o,n}} =$  1\_1공정에서 어떤 order가 어떤 기계에 할당여부(이진변수)

$position_{1\_2_{o,r}} =$  1\_2공정에서 어떤 order가 어떤 기계에 할당여부(이진변수)

$position_{2_{o,m}} =$  2공정에서 어떤 order가 어떤 기계에 할당여부(이진변수)

$start_{1\_1_{o,n}} =$  order가 1\_1공정 기계에서 작업을 시작하는 시간

$start_{1\_2_{o,r}} =$  order가 1\_2공정 기계에서 작업을 시작하는 시간



## 모텔링 Formulation (계속)

$start_{2,o,m}$  = order가 2공정에서 작업을 시작하는 시간

$complete_o$  = 각 order의 완료 시간

$y1_{1,d}$  = 1\_1공정 작업 순서를 정하기 위한 이진변수

$y1_{2,f}$  = 1\_2공정 작업 순서를 정하기 위한 이진변수

$y2_c$  = 2 공정 작업 순서를 정하기 위한 이진변수

$tardiness_o$  = Order가 납기일을 넘긴 시간

$$\begin{aligned} o \in order \quad n \in machine_{1\_1} \quad r \in machine_{1\_2} \\ m \in machine_2 \end{aligned}$$

### Object Function

minimize  $\sum_{o \in order} complete_o$  : 완료시간의 최소화

minimize  $\sum_{o \in order} tardiness_o$  : 납기지연의 최소화

### Subject To

$$\begin{aligned} \forall o \in order : position1_{1,o,n} \in \{0,1\} \\ \forall n \in machine_{1\_1} : position1_{2,o,r} \in \{0,1\} \\ \forall r \in machine_{1\_2} : position2_{o,m} \in \{0,1\} \\ \forall m \in machine_2 \end{aligned}$$

$$\forall o \in order : \sum_{n \in machine_{1\_1}} position1_{1,o,n} = 1$$

$$\forall o \in order : \sum_{r \in machine_{1\_2}} position1_{2,o,r} = 1$$

$$\forall o \in order : \sum_{m \in machine_2} position2_{o,m} = 1$$

모든 order는 각 공정의 기계들 중에 한대에만 할당됨

$$\begin{aligned} \forall o \in order : stock\_date_o \leq start1_{1,o,n} \\ \forall n \in machine_{1\_1} : \\ \forall r \in machine_{1\_2} : stock\_date_o \leq start1_{2,o,r} \end{aligned}$$

1공정에서의 각 order는 시작시간에 1공정 처리시간을 더한 값은 2공정의 시작시간보다 작거나 같음

$$\begin{aligned} \forall o \in order : \\ \forall m \in machine_2 : \\ start2_{o,m} + duration_{b,2} * position2_{o,m} \leq complete_o \end{aligned}$$

2공정에서의 각 order는 시작시간에 2공정 처리시간을 더한 값은 order의 완료시간보다 작거나 같음

## ● 모델링 Formulation (계속)

$$\forall o \in order \quad : \\ tardiness_o \geq complete_o - due\_date_o$$

각 order의 완성시간이 Overtime보다 작거나 같아야 함

$$\forall o, q \in order (o \neq q) : \\ \forall n \in machine\ 1\_1 : \\ start1\_1_{o,n} + duration_{o,1} * position\_1\_1_{o,n} \leq start\_1\_1_{q,n} + M * (1 - y1\_1_d) \\ start1\_1_{q,n} + duration_{q,1} * position\_1\_1_{q,n} \leq start\_1\_1_{o,n} + M * y1\_1_d$$

$$\forall o, q \in order (o \neq q) : \\ \forall r \in machine\ 1\_2 : \\ start1\_2_{o,r} + duration_{o,1} * position\_1\_2_{o,r} \leq start\_1\_2_{q,r} + M * (1 - y1\_2_f) \\ start1\_2_{q,r} + duration_{q,1} * position\_1\_2_{q,r} \leq start\_1\_2_{o,r} + M * y1\_2_f$$

$$\forall o, q \in order (o \neq q) : \\ \forall m \in machine\ 2 \quad : \\ start2_{o,m} + duration_{o,2} * position\_2_{o,m} \leq start\_2_{q,m} + M * (1 - y2_c) \\ start2_{q,m} + duration_{q,2} * position\_2_{q,m} \leq start\_2_{o,m} + M * y2_c$$

각 공정에서 각 기계는 동시에 오더를 처리 할 수 없음

## 1 Optimization S/W를 이용한 스케줄링 엔진 구현 (계속)

### 스케줄링 엔진 구현

```

model "BoA"
uses "nmxprs"

forward procedure print_sol(obj):integer

declarations
number_of_order : integer
end-declarations

!총 오더의 갯수를 받아들다.
initializations from "kuro.dat"
number_of_order
end-initializations

!데이터 값 및 변수들을 생성한다.
declarations
process = 1..2
machine1 = 1..2
machine2 = 1..4
machine3 = 1..3
order = 1..number_of_order
M = 5000

due_date : array(order) of integer
duration : array(order, process) of integer
release_date : array(order) of integer
sequence : array(order) of integer

tardiness : array(order) of mpvar
position1 : array(order, machine1) of mpvar
position2 : array(order, machine2) of mpvar
position3 : array(order, machine3) of mpvar
start3 : array(order, machine3) of mpvar
complete : array(order) of mpvar
p1ord : array(range) of mpvar

p1ord : array(range) of mpvar
p3ord : array(range) of mpvar
y1 : array(range) of mpvar
y2 : array(range) of mpvar
y3 : array(range) of mpvar

end-declarations

!공정처리 시간, 재고 부족 시간, 납기일의 데이터를 받아들다.
initializations from "kuro.dat"
duration, release_date, due_date
end-initializations

forallo(o in order)sum(m in machine2)position2(o,m) = 1

!재고가 있어야 생산이 가능하다.
forallo(o in order, n in machine1, l in machine3)do
    release_date(o) <= start1(o,n)
    release_date(o) <= start3(o,l)
end-do

!납기 지연은 각 오더의 완료시간에서 납기를 뺀 값이다.
forallo(o in order)
    tardiness(o) >= complete(o) - due_date(o)

!각 오더의 1공정에서 시작시간에 1공정 처리시간을 더한 값은 2공정의 시작시간보다 작거나 같다.
forallo(o in order, n in machine1, m in machine3)do
    start1(o,n) + duration(o,1)*position1(o,n) <= start2(o,m)
    start3(o,l) + duration(o,1)*position3(o,l) <= start2(o,m)
end-do

!각 오더의 2공정에서 시작시간에 2공정 처리시간을 더한 값은 오더의 완료시간보다 작거나 같다.
forallo(o in order, m in machine2)
    start2(o,m) + duration(o,2)*position2(o,m) <= complete(o)

!1공정에서 각 기계는 동시에 오더를 처리할 수 없다.
d:=1
forallo(n in machine1, h,i in p1ord | h>i) do
    create(y1(d))
    y1(d) is_binary
    start1(h,n)+duration(h,1)*position1(h,n) <= start1(i,n)+M*(1-y1(d))
    start1(i,n)+duration(i,1)*position1(i,n) <= start1(h,n)+M*y1(d)
d+=1
end-do

b:=1
forallo(l in machine3, i,k in p3ord | i>k) do
        start3(i,l)+duration(i,1)*position3(i,l) <= start3(k,l)+M*(1-y3(b))
        start3(k,l)+duration(k,1)*position3(k,l) <= start3(j,l)+M*y3(b)
    b+=1
end-do

!2공정에서 각 기계는 동시에 오더를 처리할 수 없다.
q:=1
forallo(m in machine2, o,q in order | o>q ) do
    create(y2(q))
    y2(q) is_binary
    start2(o,m)+duration(o,2)*position2(o,m) <= start2(q,m)+M*(1-y2(q))
    start2(q,m)+duration(q,2)*position2(q,m) <= start2(o,m)+M*y2(q)
q+=1
end-do

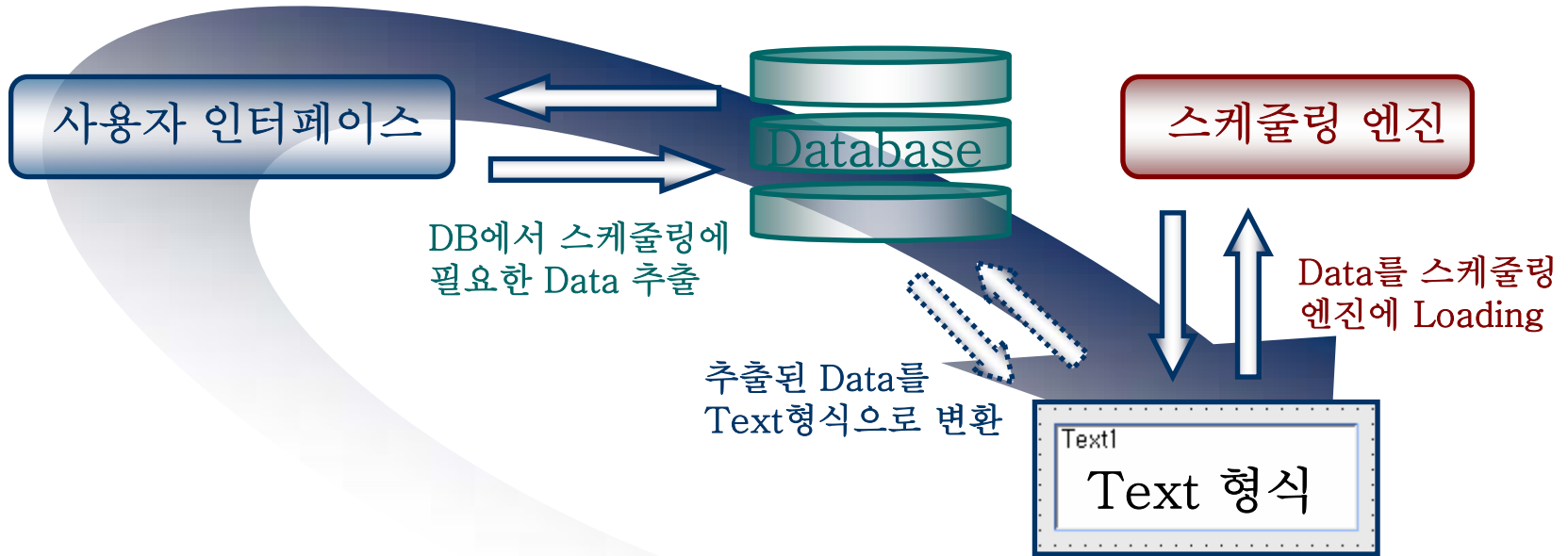
!모든 노트에서 오더들의 완료 시간의 합
finish := sum(o in order) complete(o)
finish <= M
minimize(finish)
print_sol(1)

!납기 지연 최소화
due := sum(o in order) tardiness(o)
minimize(due)
print_sol(2)

!출력 값
procedure print_sol(obj):integer
    writeLn("Objective ", obj, " : ", getobjval,
        if(obj>1, " completion time: " + getobj(finish), "" ),
        if(obj>2, " tardiness: " + getobj(due), "" ))
end-procedure
    
```



## 3 스케줄링 엔진과 사용자 인터페이스 연동



사용자가 스케줄링 엔진을 컨트롤하기 쉽게 하기 위하여 Database의 정보를 Text화한 후 스케줄링 엔진에서 읽어 결과값을 다시 Text형식으로 출력  
Text형식의 결과값을 다시 Database로 저장한 후 사용자 인터페이스로 출력