

호텔 산업을 위한 로봇 체계 설계 및 운영에 대한 연구

세종대학교 호텔경영학전공

이우진 (발표자), 곽성일

세종대학교 호텔관광경영학전공

고영대 교수 (교신저자)



목차

1. 연구 배경
2. 문제 상황
3. 수리 모형
4. 수치 예제
5. 결론



연구 배경



Automated Guided Vehicle (AGV)



=> 유연하고 효율적인 제품 운반

연구 배경

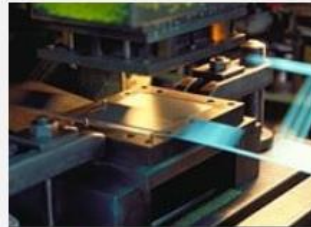
▪ 도입사례 (DAIFUKU)



의약품



식품·음료



전기·기계



소매·전자상거래



저온 유통체계



금속가공



자동차



물류 서비스



제지 및 인쇄



의류와 신발



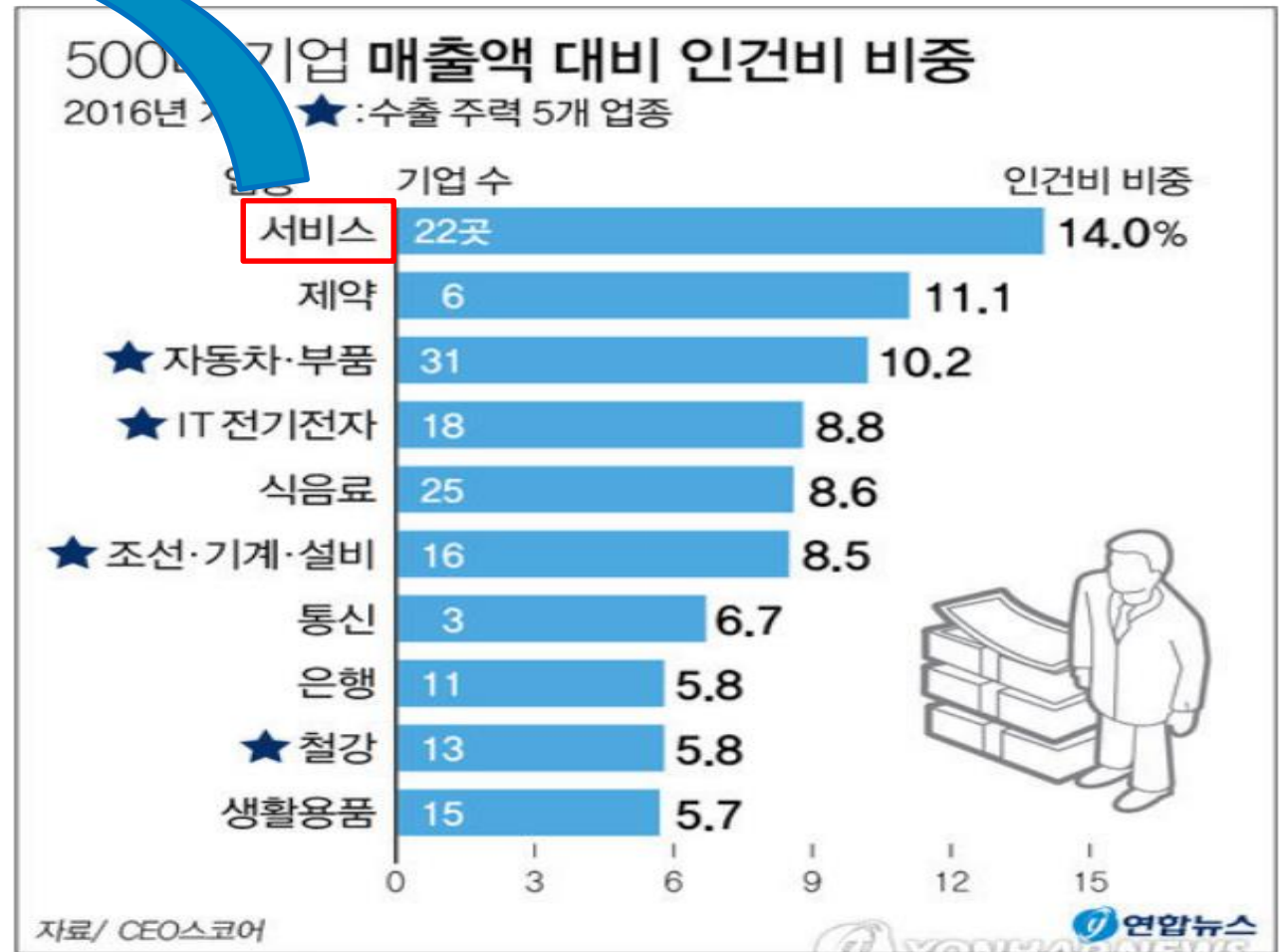
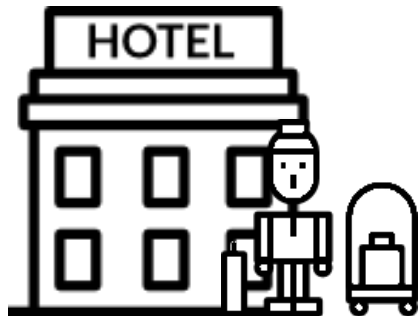
기타 산업



+



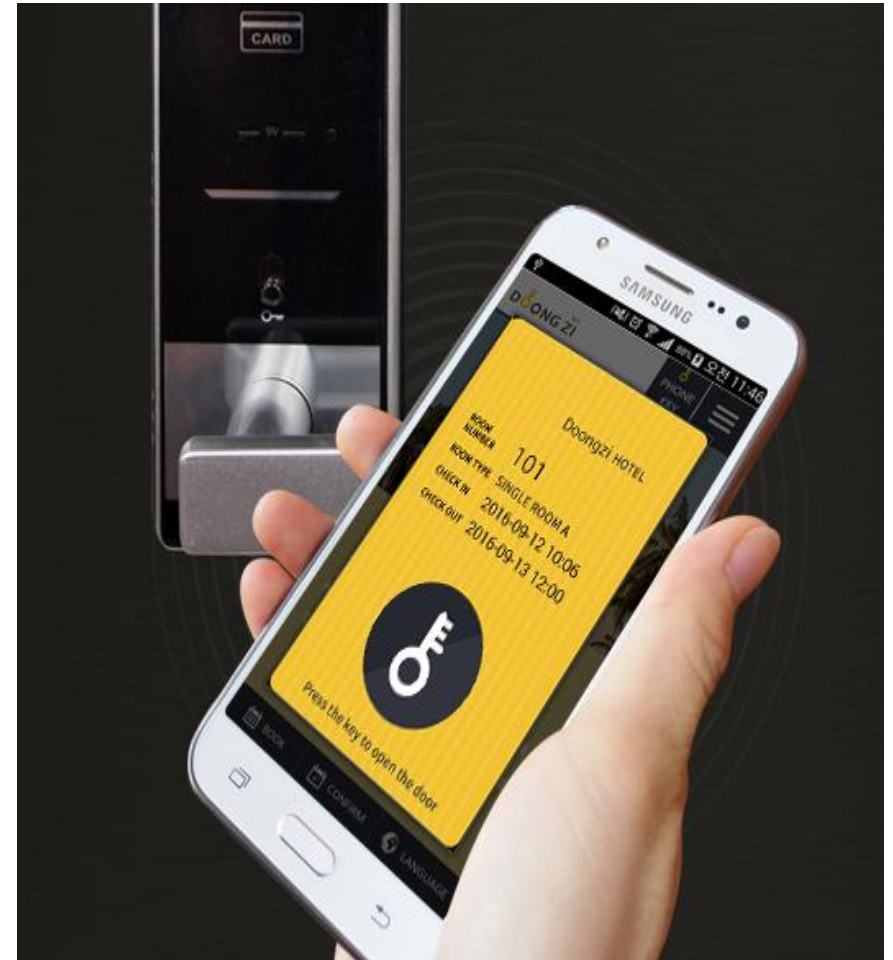
연구 배경



장예진 기자 / 20170816 트위터 @yonhap_graphics, 페이스북 tune.kr/LeYN1

연구 배경

- 키오스크, 키리스 시스템



연구 배경

YOTEL



연구 배경



연구 배경

- 로봇을 활용한 룸 서비스

savioke (Crowne Plaza) :

<https://youtu.be/F70He3mVrUQ>



연구 배경

- 로봇을 활용한 룸 서비스에 대한 심층적 연구 미비
 - ✓ 최적 동선 파악
 - ✓ 필요 대수 파악
 - ✓ 요청 작업에 대한 합리적 할당



연구 배경

- 기대 효과
 - ✓ 높은 고정비용 절감
 - ✓ 서비스 일관성 증대
 - ✓ 고질적 인력난에 대한 부담 감소



목차

1. 연구 배경
2. 문제 상황
3. 수리 모형
4. 수치 예제
5. 결론



문제 상황

- 단위 시간 동안 전체 객실에서 발생하는 주문 요청 해결
- 목적함수:
 - ✓ 단위 시간 동안의 미해결 주문 요청 최소화
- 제약식
 - ✓ 하나의 요청이 들어온 객실에 중복작업이 수행되지 않아야 함
 - ✓ 이중 작업의 경우 단일 작업보다 수행 시간이 짧음
 - ✓ 이중 작업은 발송 주문과 발송 주문, 배송 주문과 배송주문의 경우 수행이 불가능

문제 상황

- 요구되는 작업량 : 배송 요청 주문 + 발송 요청 주문
 - ✓ j_{nm} : 단위시간동안 n층 m번째 객실에서 발생하는 배송 요청 주문
 - ✓ Case 1: 주문이 발생하지 않는 경우 : 0
 - ✓ Case 2: 주문이 발생하는 경우 : 1
 - ✓ j'_{nm} = 단위시간동안 n층 m번째 객실에서 발생하는 발송 요청 주문
 - ✓ Case 1: 주문이 발생하지 않는 경우 : 0
 - ✓ Case 2: 주문이 발생하는 경우 : 1

목차

1. 연구 배경
2. 문제 상황
3. 수리 모형
4. 수치 예제
5. 결론



수리 모형

▪ Assumptions

- 작업 할당은 요청이 들어온 모든 객실에 대해 단일 작업과 이중 작업으로만 이루어진다.
- 작업은 한 단위의 주기(T) 동안 요청된 전체 주문을 다음 주기에 수행한다.
- 로봇의 capacity는 1이다.
- 모든 로봇의 작업 수행은 1층에서 시작되며, 작업 수행 후엔 다시 1층으로 복귀한다.
- 1층에는 객실이 존재하지 않는다.



수리 모형

■ Notations

d_{ed} = 1층 depot에서 엘리베이터 사이의 거리

v_h = 로봇의 수평 이동 속도

v_v = 로봇의 수직 이동 속도

tw = 엘리베이터 대기 시간

tr = 엘리베이터 입장 시간

ts = 서비스 소요 시간

h = 층간 거리

d_{enm} = 엘리베이터에서 n층 m번째 객실까지의 수평 거리

$d_{nmm'}$ = 동일 층에서 m번째 객실과 m' 객실 사이의 거리



수리 모형

■ Notations

j_{nm} = 단위시간동안 n층 m번째 객실에서 발생하는 배송 요청 주문 (주문 미발생 = 0 , 주문 발생 = 1)

j'_{nm} = 단위시간동안 n층 m번째 객실에서 발생하는 발송 요청 주문 (주문 미발생 = 0 , 주문 발생 = 1)

$j_{nmn'm'}$ = 단위시간동안 n층 m번째, n'층 m'번째 객실에서 발생하는 이중 주문 (주문 미발생 = 0 , 주문 발생 = 1)

T = 오퍼레이션을 생성하는 주기

t_{nm} = n층 m번째 객실의 단일 작업을 처리하는데 걸리는 시간

$t_{nmn'm'}$ = n층 m번째 객실과 n'층 m'번째 객실의 이중 주문을 처리하는데 걸리는 시간

a = 전체 주문량 중 단일 주문의 비율

a' = 전체 주문량 중 이중 주문의 비율

K = 작업을 수행하는 로봇 k

x_{nm}^k = n층 m번째 객실에서의 주문을 단일 주문으로 할당 받은 로봇 k

y_{nm}^k = n층 m번째 객실에서의 배송 요청을 이중 주문으로 할당 받은 로봇 k

y'_{nm}^k = n층 m번째 객실에서의 발송 요청을 이중 주문으로 할당 받은 로봇 k

$y_{nmn'm'}^k$ = n층 m번째 객실과 n'층 m'번째 객실의 주문을 이중 주문으로 할당 받은 로봇 k



문제 상황

- 결정 변수

- ✓ x_{nm}^k : n층 m번째 객실에서의 주문을 단일 주문으로 할당 받은 로봇 k

- ✓ Case 1: 작업을 수행하지 않은 경우 : 0

- ✓ Case 2: 작업을 수행한 경우 : 1

- ✓ y_{nm}^k : n층 m번째 객실에서의 배송 요청을 이중 주문으로 할당 받은 로봇 k

- ✓ Case 1: 작업을 수행하지 않은 경우 : 0

- ✓ Case 2: 작업을 수행한 경우 : 1

문제 상황

- 결정 변수

- ✓ y_{nm}^k : n층 m번째 객실에서의 발송 요청을 이중 주문으로 할당 받은 로봇 k

- ✓ Case 1: 작업을 수행하지 않은 경우 : 0

- ✓ Case 2: 작업을 수행한 경우 : 1

- ✓ $y_{nmn'm'}^k$: n층 m번째 객실과 n'층 m'번째 객실의 주문을 이중 주문으로

할당 받은 로봇 k

- ✓ Case 1: 작업을 수행하지 않은 경우 : 0

- ✓ Case 2: 작업을 수행한 경우 : 1

수리 모형

❖ 단일 주문 요청 평균 시간 계산

$$\frac{d_{ed}}{v_h} + tw + tr + \frac{(n-1)h}{v_v} + tr + \frac{d_{enm}}{v_h} + ts + \frac{d_{enm}}{v_h} + tw + tr + \frac{(n-1)h}{v_v} + tr + \frac{d_{ed}}{v_h}$$

$$\sum_{n=1}^N \sum_{m=1}^{M_n} \left\{ \left(\frac{d_{ed}}{v_h} + tw + tr + \frac{(n-1)h}{v_v} + tr + \frac{d_{enm}}{v_h} + ts + \frac{d_{enm}}{v_h} + tw + tr + \frac{(n-1)h}{v_v} + tr + \frac{d_{ed}}{v_h} \right) \right\}$$

$$\frac{\sum_{n=1}^N \sum_{m=1}^{M_n} 2 \left(\frac{d_{enm}}{v_h} + \frac{(n-1)h}{v_v} \right) + 2tw + 4tr + ts + 2 \frac{d_{ed}}{v_h}}{\sum_{n=1}^N M_n}$$

수리 모형

❖ 이중 주문 요청 평균 시간 계산

case 1) $n \neq n'$

$$\frac{d_{ed}}{v_h} + tw + tr + \frac{(n-1)h}{v_v} + tr + \frac{d_{enm}}{v_h} + ts + \frac{d_{enm}}{v_h} + tw + tr + \frac{(|n - n'|)h}{v_v} + tr + \frac{d_{en'm'}}{v_h} + ts + \frac{d_{en'm'}}{v_h} + tw + tr + \frac{(n'-1)h}{v_v} + tr + \frac{d_{ed}}{v_h}$$

$$\sum_{n=1}^{M_n} \sum_{m=1}^{M_n} \sum_{n \neq n'} \sum_{m'=1}^{M_{n'}} \frac{d_{ed}}{v_h} + tw + tr + \frac{(n-1)h}{v_v} + tr + \frac{d_{enm}}{v_h} + ts + \frac{d_{enm}}{v_h} + tw + tr + \frac{(|n - n'|)h}{v_v} + tr + \frac{d_{en'm'}}{v_h} + ts + \frac{d_{en'm'}}{V_H} + tw + tr + \frac{(n'-1)h}{v_v} + tr + \frac{d_{ed}}{v_h}$$

$$\sum_n \sum_{m=1}^{M_n} \sum_{n \neq n'} \sum_{m'=1}^{M_n} \frac{(n + n' - 2) + (|n - n'|)h}{v_v} + 2\left(\frac{d_{enm} + d_{en'm'} + d_{ed}}{v_h}\right) + 3tw + 6tr + 2ts$$

수리 모형

❖ 이중 주문 요청 평균 시간 계산

case 2) $n = n'$

$$\frac{d_{ed}}{v_h} + tw + tr + \frac{(n-1)h}{v_v} + tr + \frac{d_{enm}}{v_h} + ts + \frac{d_{nmm'}}{v_h} + ts + \frac{d_{en'm'}}{v_h} + tw + tr + \frac{(n'-1)h}{v_v} + tr + \frac{d_{ed}}{v_h}$$

$$\sum_n \sum_{m=1}^{M_n} \sum_{m \neq m'}^{M_n} \frac{d_{ed}}{v_h} + tw + tr + \frac{(n-1)h}{v_v} + tr + \frac{d_{enm}}{v_h} + ts + \frac{d_{nmm'}}{v_h} + ts + \frac{d_{en'm'}}{v_h} + tw + tr + \frac{(n'-1)h}{v_v} + tr + \frac{d_{ed}}{v_h}$$

$$\sum_n \sum_{m=1}^{M_n} \sum_{m \neq m'}^{M_n} \frac{(n+n'-2)h}{v_v} + \frac{d_{enm} + d_{en'm'} + d_{nmm'} + 2d_{ed}}{v_h} + 2tw + 4tr + 2ts$$

수리 모형

❖ 이중 주문 요청 평균 시간 계산

$$\sum_n \sum_{m=1}^{M_n} \sum_{n \neq n'} \sum_{m'=1}^{M_n} \frac{(n + n' - 2) + (|n - n'|)}{v_v} h + 2 \left(\frac{d_{enm} + d_{en'm'} + d_{ed}}{v_h} \right) + 3tw + 6tr + 2ts$$

$$\sum_n \sum_{m=1}^{M_n} \sum_{m' \neq m}^{M_n} \frac{(n + n' - 2)h}{v_v} + \frac{d_{enm} + d_{en'm'} + d_{nmm'} + 2d_{ed}}{v_h} + 2tw + 4tr + 2ts$$

$$\frac{\sum_n \sum_{m=1}^{M_n} \sum_{n \neq n'} \sum_{m'=1}^{M_n} \frac{\{(n + n' - 2) + (|n - n'|)\}}{v_v} h + \frac{2(d_{enm} + d_{en'm'} + d_{ed})}{v_h} + 3tw + 6tr + 2ts}{\sum_{m=1}^N M_n \{(\sum_{m=1}^N M_n) - 1\}} + \sum_n \sum_{m=1}^{M_n} \sum_{m'=1}^{M_n} \frac{(n + n' - 2)h}{v_v} + \frac{d_{enm} + d_{en'm'} + d_{nmm'} + 2d_{ed}}{v_h} + 2tw + 4tr + 2ts$$

수리 모형

❖ 필요 로봇 대수 산출

$$k = \frac{j * a * \text{single job 평균 수행 시간} + j * a' * \frac{\text{dual job 평균 수행 시간}}{2}}{2}$$

수리 모형

- 목적함수

❖ 단위 시간 동안의 미해결 주문 요청 최소화

$$\sum_{k=1} \sum_{n=1} \sum_{m=1}^{M_n} j_{nm} + j'_{nm} - x_{nm}^k - y_{nm}^k - y'^k_{nm}$$

수리 모형

■ 제약식

- ✓ 단위 시간 동안의 전체 작업 요청에 대한 로봇의 작업 수행 시간 계산

$$\sum_{n=1} \sum_{m=1}^{M_n} t_{nm} * x_{nm}^k + \sum_n \sum_{m=1}^{M_n} \sum_{n'=1} \sum_{m'=1}^{M_{n'}} t_{nmn'm'} * y_{nmn'm'}^k \leq T(\forall k)$$

- ✓ 특정 객실의 전체 작업 요청과 할당된 전체 작업 간 관계 정의

$$\sum_{k=1} x_{nm}^k + y_{nm}^k + y'_{nm}^k \leq j_{nm} + j'_{nm} (\forall n, \forall m)$$

수리 모형

■ 제약식

- ✓ 단일 작업이 할당된 로봇과 이중 작업이 할당된 로봇의 중복작업 제약

$$x_{nm}^k + y_{nm}^k + y'_{nm}^k \leq 1 \quad (\forall k, \forall n, \forall m)$$

- ✓ 이중작업이 할당된 로봇 간 연결

$$\sum_{n=1}^{M_n} \sum_{m=1}^{M_n} y_{nm}^k = 2 * \sum_n \sum_{m=1}^{M_n} \sum_{n'=1}^{M_n} \sum_{m'=1}^{M_n} y_{nmm'n'}^k \quad (\forall k)$$

$$\sum_{n=1}^{M_n} \sum_{m=1}^{M_n} y'_{nm}^k = 2 * \sum_n \sum_{m=1}^{M_n} \sum_{n'=1}^{M_n} \sum_{m'=1}^{M_n} y_{nmm'n'}^k \quad (\forall k)$$

$$2 * y_{nmm'n'}^k \leq y_{nm}^k + y'_{n'm'}^k \quad (\forall n, \forall m, \forall k)$$

수리 모형

- 제약식

- ✓ 이중 작업에 대한 범위 제한

$$y_{nm}^k \leq j_{nm} \quad (\forall k, \forall n, \forall m)$$

$$y'_{nm}^k \leq j'_{nm} \quad (\forall k, \forall n, \forall m)$$

- ✓ 이중 작업은 동일 객실에 중복으로 이루어지지 않아야 함

$$y_{nmnm}^k = 0 \quad (\forall n, \forall m, \forall k)$$

수리 모형

- 제약식

- ✓ 비음제약식

$$x(k, n, m) \in \{0, 1\}, \quad \forall k, \forall n, \forall m$$

$$y(k, n, m) \in \{0, 1\}, \quad \forall k, \forall n, \forall m$$

$$y(k, n, m, n', m') \in \{0, 1\}, \quad \forall k, \forall n, \forall m$$

목차

1. 연구 배경
2. 문제 상황
3. 수리 모형
4. 수치 예제
5. 결론



수치 예제

- TBD



목차

1. 연구 배경
2. 문제 상황
3. 수리 모형
4. 수치 예제
5. 결론



결론

- 본 연구에서는 노동집약적인 호텔산업에 고객 서비스를 위한 로봇 체계를 도입하는 경우를 상정하여 로봇 체계에 대한 설계 및 이들의 운영을 위한 정책을 도출할 수 있는 정량적인 연구를 수행하였음
- 평균 주문 처리 시간을 산정하여 로봇의 필요 대수를 산정하고, 단위 시간 동안 전체 객실에서 발생하는 서비스 요청을 최소의 시간으로 수행할 수 있는 작업할당 정책에 대한 연구를 수행함
- 향후 연구 방향
 - ✓ 용량 제약의 완화: 2개 이상 다중 업무에 대한 최적 할당 및 업무 수행 방법론 개발
 - ✓ 휴리스틱 방법 개발

END

