

AGV의 최적 경로 탐색 알고리즘

김종선, 김세진, 주영훈
국립 군산대학교 전자정보공학부

Optimal Path Searching Algorithm for AGV

Jong Seon Kim, Se Jin Kim, Young Hoon Joo
School of Electronic & Information Engineering, Kunsan National University

Abstract - 본 논문은 AGV를 사용하는 물류자동화 공장에서 운송 시간을 단축하기 위해 최단 다 경로 알고리즘을 제안한다. 최단 다 경로 알고리즘은 A* 알고리즘을 보완한 것으로써 경로 분기점에서 최단 거리 선택을 위한 휴리스틱 함수($\hat{h}(n)$)보다 작은 모든 값을 선택하여 저장하고 이를 재탐색함으로써 다수의 경로를 생성한다. 생성된 경로를 본 논문에서 제안하는 소요시간 산출 방법을 이용하여 예상 소요 시간을 산출함으로써 최단 시간에 목적지에 도달 가능한 최적 경로를 선택할 수 있음을 증명한다.

1. 서 론

기술의 발전에 힘입은 FA(Factory Automation)의 가속화는 FMS(Flexible Manufacturing System) 및 FAS(Flexible Assembly System)를 추구하게 되었으며 이에 따른 다수의 AGV를 작업 공간 내에서 효율적으로 운영하기 위한 연구가 진행되기 시작했다[1]. AGV의 최단경로(Shortest Path)를 선정하기 위한 많은 연구가 이루어졌으며 특히, 최단 경로 선정 후 AGV의 주행 시 발생하는 충돌 및 교차 상태를 위해 통제구역(Traffic Zone)에서의 해결 방안을 다룬 연구들이 주류를 이루고 있다[2-4]. 최근에는 양방향경로(Bidirectional Path)를 갖는 운송 시스템에서 운송 물류의 복잡성을 고려하고 다수의 AGV에 대한 교차 상태를 예측 및 회피하는 연구가 진행되고 있다[5]. Samia 등[6]은 대규모 운송 시스템에서 예측 선정 방법을 제안하고 각 AGV의 경로 주행 중 발생하는 충돌 및 교차 회피에 대한 해결 방안을 연구하였다. 본 논문은 Samia 등의 연구에서 예측 선정 기법을 도입하여 AGV의 강제 경로 배정을 단일 최단 경로가 아닌 다수의 최단 경로를 생성하여 각 경로들이 갖는 경로 절유 시간 및 경로 진입 방향을 비교한다. 비교된 AGV의 예측 경로는 충돌 및 교차를 예측 할 수 있으며 이를 회피하기 위한 시간 가중치를 부가하게 된다. 가중치 시간을 부가한 다 경로의 총 소요 시간은 목적이자 도달하기 위한 최단 소요 시간 선택을 가능케 하며 이를 AGV의 최적 경로라 할 수 있다. 본 논문은 이러한 최적 경로 알고리즘을 구현하기에 앞서 작업 환경을 본 논문의 목적에 부합하는 작업 요소로 분류하고 이를 간단하게 모델링한다. 또한 모델링된 작업 환경을 기반으로 기존의 연구에서 보여주는 최단 경로 알고리즘[7-9]에서 최단 다 경로 알고리즘으로 확장 및 모델로서 표현한다. AGV의 경로에 따른 소요시간 산출 방법은 최이 등[10]이 제안한 방법에서여 경로 별 시간으로 확장함으로써 경로 별 절유시간 및 진입 방향, 입출 시간을 계산한다. 마지막으로 계산된 다 경로의 특성에 따라 가중치 적용 후 총 소요 시간을 비교함으로써 최적 경로를 선택 가능케 한다.

2. 본 론

2.1 AGVS의 작업 환경 모델

먼저 작업 환경의 요소를 AGVS(Automatic Guide Vehicle)가 지녀야 할 기능 및 데이터 모델로서 살펴본다. Pooya 등[11]은 AGVS를 제어하기 위해 Multi-Agent System (MAS)를 제안하였으며 본 논문에서 요구하는 데이터 모델과 상충한다. 따라서 제안하고자 하는 작업 환경 모델은 Pooya 등이 분류한 작업 환경 모델로 분류하되 AGVS가 지녀야 하는 기능을 고려한 모델이다. AGVS가 지녀야 할 기능은 다음과 같이 3가지로 요약할 수 있다.

1. AGVS가 적용된 작업 환경 내에서 작업장의 요청에 따라 AGV의 최단 경로를 생성한다.
2. 각 AGV를 이동경로 상에서의 충돌이 발생하기 이전에 이를 예측하고 충돌을 회피하도록 유도한다.
3. 모든 AGV와 통신하여 정보를 송수신하여 AGV의 상태를 관리 및 감독 한다.

이와 같은 AGVS의 기능적 측면과 작업환경의 요소를 살펴보면 경로, 작업장, 통제구역, AGV, 운송물류 이렇게 5개의 요소로 분류할 수 있다. 여기에서 AGV는 별도의 수리 및 충전 관련 관리 시스템이 필요하지만 작업 환경 내에서 명령 수신을 받아 수행하는 통제 대상이며 운송 물류는 본 논문에서 고정된 작업장 위치, 무작위 작업 요청 시간을 사용하므로 모델링에서 제외한다. 분류된 3가지 환경 요소는 그림 1에 나타내었으며 각 요소의 모델은 표 1과 같이 고유 ID, 작업 환경에서의 위치, 명령 전환점, 거리 등의 정보를 내포한다.

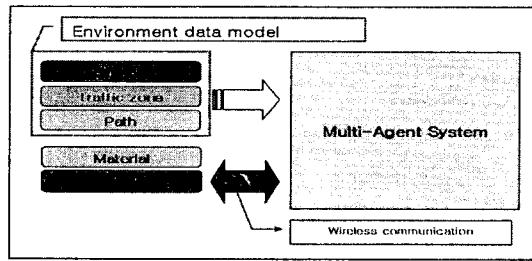


그림 1. AGVS의 작업환경 요소

표 1. 작업 환경 요소의 모델

Classification	ID	Position(pos)	Check Point (CP)	Length
Path P_i	P_{ii}	$P_{i2} = \{type, pos1, pos2\}$	$P_{i3} = \{CP_1, CP_2\}$	P_{i4}
Working station W_i	W_{ii}	$W_{i2} = \{type, pos\}$	$W_{i3} = \{CP_1\}$	W_{i4}
Traffic zone TZ_i	TZ_{ii}	$TZ_{i2} = \{pos\}$		TZ_{i3}

입력된 모든 작업환경요소에 대한 표현은 아래와 같이 각 요소가 지닌 특성들의 집합들로서 표시된다.

따라서 경로입력에 대한 정보 P_i 는 표 1의 내부 정보를 다음과 같이

$$P_i = \sum_{\alpha=1}^4 P_{i\alpha} \text{로서 표현한다.} \quad (1)$$

(단, α 는 모델의 내부요소, i 는 입력된 모델의 수)

작업장(Working Station) 및 통제구역(Traffic zone) 역시 식(1)과 같은 표현으로 나타내면 식 (2),(3)과 같다.

$$W_i = \sum_{\alpha=1}^4 W_{i\alpha} \quad (2)$$

$$TZ_i = \sum_{\alpha=1}^3 TZ_{i\alpha} \quad (3)$$

2.2 최단 경로 탐색 알고리즘 (Shortest Path Algorithm)

김종선 등[12]은 A* 알고리즘에서의 평가함수 적용 방법을 제안하였으며 본 논문에서는 이를 수정 및 보완한다.

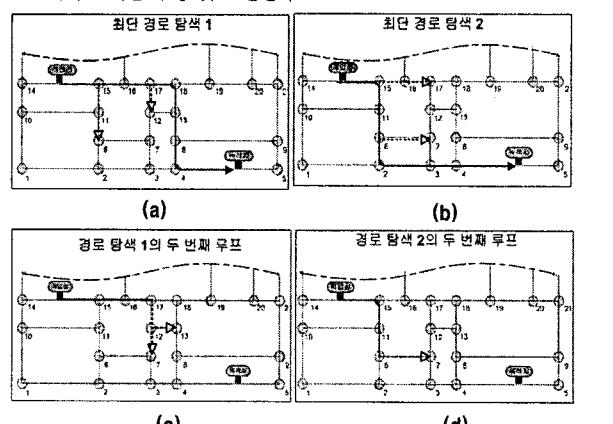


그림 2. 다 경로를 생성하는 최단 알고리즘의 탐색 예

그림 2의 (a),(b)는 최단 경로 탐색이 노드 15에서 분기하여 각각 16번 노드, 11번 노드로 탐색하는 과정 중 저장하는 노드(점선 화살표)를 보여주는 것이다. 저장된 각 탐색 과정중의 노드는 그림 2의 (c)에 보이는 것처럼 16번 노드의 탐색 루프는 $15 \rightarrow 16 \rightarrow 17 \rightarrow 12, 13$ 으로 탐색을 진행하며, 그림 3의 (d)는 11번 노드의 탐색 루프로써 $15 \rightarrow 11 \rightarrow 6 \rightarrow 7$ 을 탐색하게 된다. 이와 같이 수정 및 보완된 최단 경로 탐색 알고리즘은 노드 선택 시 평가 함수를 만족하는 모든 노드를 저장하고 그렇지 않은 값(목적지로부터 멀어지는 값)은 저장하지 않는다.

2.3 경로별 소요 시간 산출 방법

주어진 최단 경로의 집합에서 시간에 대한 AGV의 위치를 나타내기 위해서는 먼저 AGV의 속도와 가속도 및 통제구역의 거리(AGV의 방향 전환을 위한 감속구간)를 정의할 필요가 있다. 최이 등은 가감속을 고려한 AGV의 주행경로를 연구함에 있어 AGV의 속도를 설정한바 있다. 이를 바탕으로 AGV의 속도 및 가속도의 정의를 표 2에 나타내었다.

표 2. AGV의 속도 및 가속도의 정의

	AGV가 직선 구간을 이동할 때의 평균 속도
	정지 후 출발 시 평균 가속도
	운행 중 정지시의 평균 가속도
	방향 전환 시 감속 운전 평균 속도
	통제 구역의 거리

경로별 소요시간을 산출하기 이전 AGV의 경로 접합 구간에서 방향 전환이 있을 경우 이에 대한 방향 및 방향 전환 유무를 나타내는 데이터를 나타낼 필요가 있다. 본 논문에서는 이를 경로 방향 및 방향 전환 데이터라고 하고 아래와 같이 정의한다.

$$\text{경로 방향 } SP_{C_i} : SP_{C_i} \in \{0^\circ, 90^\circ, 180^\circ, 270^\circ\}$$

여기서, θ 는 경로 방향 (Degree), i 는 최단 경로의 경로집합 수를 나타낸다.

$$\text{방향 전환 } n_j : n_j \in \{1, 0\}$$

여기서, 0은 이웃하는 경로 방향이 같을 때, 1은 이웃하는 경로 방향이 다를 때, $j=i-1$ 를 나타낸다.

그림 3은 방향 및 방향 전환 데이터를 나타낸 것으로써 임의로 정한 최단 경로 k 를 간략히 나타낸 것이다. 최단 경로 k 의 경로 개수(m)는 6개이고 그림 3과 같은 방향을 갖는 최단 경로 k 의 SP_{C_i} 및 n_j 는 다음과 같다.
 $SP_{C_i} = \{0, 90, 0, 0, 90, 180\}$, $n_j = \{1, 1, 0, 1, 1\}$

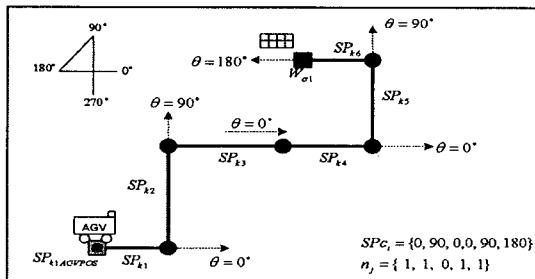


그림 3. 단일 최단 경로의 방향(SP_{C_i}) 및 방향 전환(n_j)데이터

최이가 제안한 방법을 본 논문에서는 다음과 같이 각각 최초 경로 소요시간(t_1), 경로 간 주행시간(t_2), 최종 경로 주행시간(t_3)으로 식 (4)~(6)에 나타내었다.

$$t_1 = \frac{v}{\alpha} + \frac{P_{14AGVPOS} - dn_1 - \frac{v^2}{2a}}{v} + \frac{dn_1}{r} \quad (4)$$

$$t_2 = \sum_{a=2}^m \sum_{\beta=2}^{n-1} \left(\frac{SP_{a\beta} - 2dn_\beta}{v} + \frac{2dn_\beta}{r} \right) \quad (5)$$

$$t_3 = \frac{W_{64} - dn_{m-1} - \frac{v^2}{2\beta}}{v} + \frac{dn_{m-1}}{r} + \frac{v}{\beta} \quad (6)$$

따라서 위와 같은 방법으로 AGV의 1개 최단 경로에 대한 소요시간을 산출할 수 있으며 앞서 구현한 최단 다 경로를 이용하여 최단 경로의 소요시간 및 경로의 입출 시간, 경로 진입 방향의 특성을 알 수 있다.

3. 시뮬레이션 및 결과 고찰

시뮬레이션은 환경은 Pentium4 3.2Ghz, 1Gbyte RAM, Window XP Pro 하에 MATLAB 6.5를 이용하여 실행하였고 시뮬레이션을 위해 김종선 등이 제안한 작업환경과 최이 등이 제안한 속도 및 가속도를 정의하였다. 그림 4는 작업장에서 목적으로 이동하는 최단 경로(그림 2에 제시한 예)들을 생성한 것이며 이에 따른 경로별 소요시간은 그림 5와 같고 최단 경로의 방향 데이터(SP_C)는 그림 6과 같다.

Array Editor: Expanded ShortestPath							
File	Edit	View	Web	Window	Help		
Numeric format:		shortG		Size:	6	by	7
1	15	16	17	18	13	8	4
2	15	16	17	12	13	8	4
3	15	16	17	12	7	3	4

그림 4. 노드 14에서 4로 이동 가능한 최단 경로들

Array Editor							
File	Edit	View	Web	Window	Help		
Numeric format:		shortG		Size:	3	by	8
1	3.125	37.5	37.5	42.5	42.5	37.5	42.5
2	3.125	37.5	42.5	47.5	47.5	42.5	42.5
3	3.125	37.5	42.5	42.5	37.5	42.5	42.5

그림 5. 경로별 소요시간

Array Editor: V_Coordinate							
File	Edit	View	Web	Window	Help		
Numeric format:		shortG		Size:	3	by	8
1	0	0	0	0	270	270	270
2	0	0	0	270	0	270	270
3	0	0	0	270	270	270	0

그림 6. 최단 경로 방향 데이터

4. 결 론

본 논문에서는 AGV를 사용하는 물류자동화 공장에서 운송 시간을 단축하기 위해 최단 다 경로 알고리즘을 제안하였다. 제안한 최단 다 경로 알고리즘은 A* 알고리즘을 보완한 것으로써 경로 분기점에서 최단 거리 선택을 위한 휴리스틱 함수보다 작은 모든 값을 선택하여 저장하고 이를 재탐색함으로써 다수의 경로를 생성하는 방법이다. 마지막으로, 제안된 방법은 시뮬레이션을 통하여 그 우수성을 증명하였다.

[참 고 문 헌]

- Vis, I.F.A., "Survey of Research in the Design and Control of Automated Guided Vehicle Systems". European Journal of Operational Research Vol. 170, No. 3, pp. 677~709, 2006
- Le-Anh T, Koster MBMD. "A review of design and control of automated guided vehicle system". Eur J Oper Res, Vol. 171, pp. 1~23, 2006.
- Qui L, Hsu W.J, Huang S.Y, and Wang H. "Scheduling and routing algorithms of AGVs: a survey". Int J Prod Res, Vol. 40, No. 3, pp. 745~760, 2002.
- Ho TC. "A dynamic-zone strategy for vehicle- collision prevention and load balancing in an AGV system with a single-loop guide path". Comput Ind, Vol. 42, pp. 159~176, 2000.
- Moorthy RL, Guan WH, Cheong NW, Piaw TC. "Cyclic deadlock prediction and avoidance for zone-controlled AGV system". Int J Prod Econ, Vol. 83, pp. 309~324, 2003.
- Samia Maza, Pierre Castagna. "A performance-based structural policy for conflict-free routing of bi-directional automated guided vehicles", Computers in Industry, Vol. 56, pp. 719~733, 2005.
- George F Luger. "Artificial intelligence structures and strategies for complex problem solving", Addison Wesley Publishers, Fifth edition, 2005.
- YVES CASEAU, "Heuristics for Large Constrained Vehicle Routing Problems", Journal of Heuristics, Vol. 5, 281~303, 1999
- [\[9\] http://en.wikipedia.org/wiki/A*_search_algorithm](http://en.wikipedia.org/wiki/A*_search_algorithm).
- 최이, 박진, 류광렬. "가감속을 고려한 교차없는 AGV 주행경로 설정". 한국해양항만학회지, 제30권 제10호, pp.855~860, 2006.
- Pooya Farahvash, Thomas O. Boucher. "A multi-agent architecture for control of AGV systems" Robotics and Computer-Integrated Manufacturing, Vol. 20, pp. 473~478, 2004.