

# Planowanie drogi robota, algorytm A\*

Karol Sydor

13 maja 2008

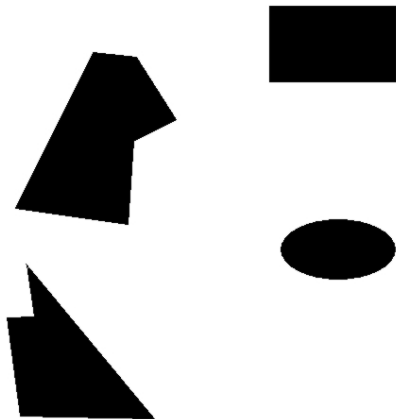
# Założenia

Problem planowania trasy jest bardzo złożony i trudny. W celu uproszczenia problemu przyjmujemy założenia:

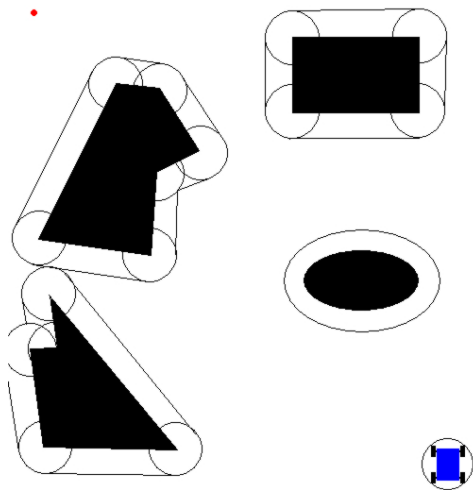
- Robot jest jedynym poruszającym się punktem
- Ograniczamy ruch do bezkontaktowego
- Robot porusza się w dwuwymiarowej płaskiej przestrzeni

# Uproszczenie przestrzeni

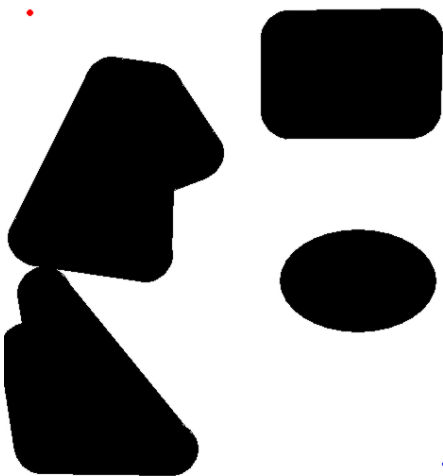
Przykład przestrzeni



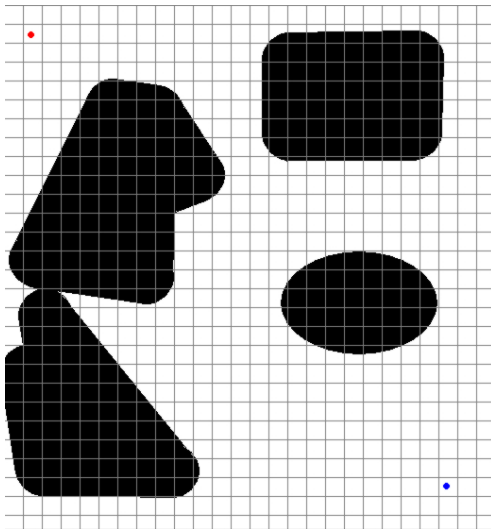
## Sztuczne powiększenie przeszkód



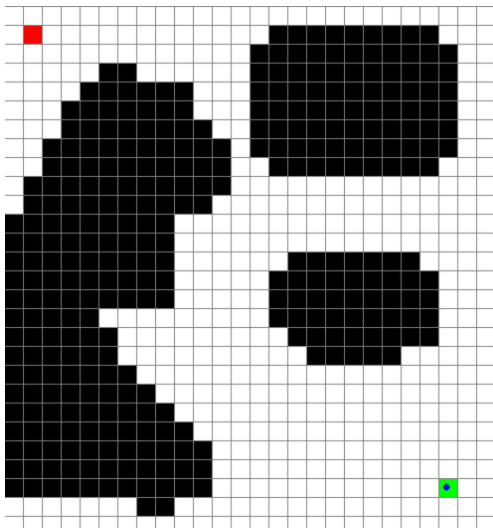
Sprowadzenie wymiarów  
robota do punktu



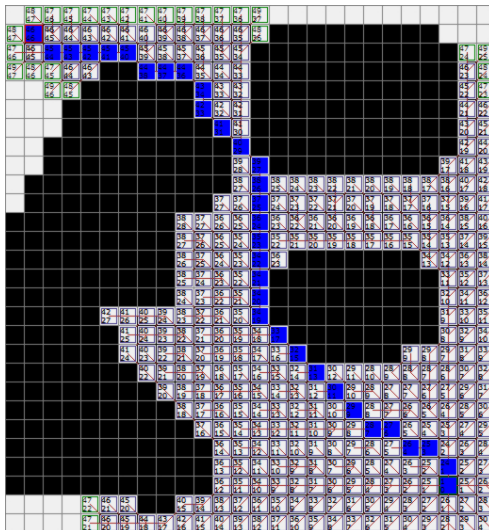
## Nałożenie siatki



## Klasyfikacja pól



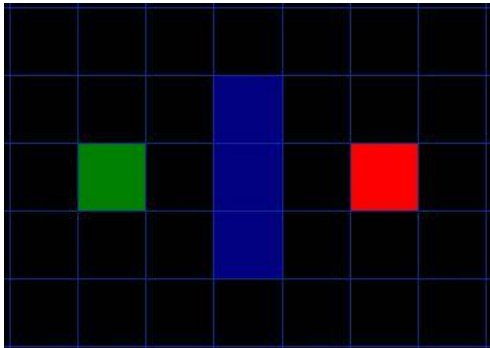
# Wyznaczona ścieżka





# Opis algorytmu

- Wyznaczamy punkt startowy i końcowy
- Wyznaczamy pola osiągalne i nieosiągalne



## Wybór Pól

Wybór pól determinuje równanie:

$$F = G + H$$

Gdzie:

- G - koszt ruchu z punktu startu do aktualnej pozycji
- H - szacunkowy koszt ruchu przejścia z aktualnej pozycji do celu - funkcja heurystyczna

## Lista otwartych

Lista otwartych to lista węzłów oczekujących na sprawdzenie

## Lista zamkniętych

Lista zamkniętych to lista węzłów które zostały już sprawdzone

## węzeł - rodzic

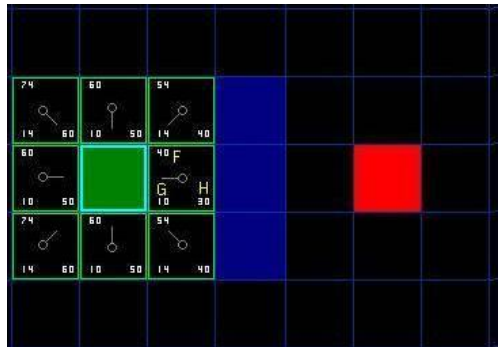
Węzeł rodzic to taki węzeł z którego przeszliśmy do aktualnego węzła. Informacja kto jest rodzicem danego węzła jest ważna do określenia ścieżki po zakończeniu sprawdzania

Oto kilka przykładowych funkcji heurystycznych:

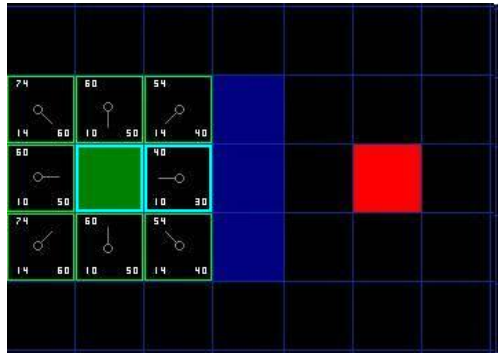
- Manhattan:  $H = D * |n.x - goal.x| + |n.y - goal.y|$
- Diagonal:  $H = D * \max(|n.x - goal.x|, |n.y - goal.y|)$
- Euklides:  $H = D * \sqrt{(n.x - goal.x)^2 + (n.y - goal.y)^2}$
- Euklides bez pierwiastka:  
 $H = D * ((n.x - goal.x)^2 + (n.y - goal.y)^2)$

W opisywanym przykładzie stosujemy funkcję heurystyczną Manhattan, oraz przyjmujemy współczynnik  $D = 10$ , natomiast krok w pionie lub poziomie (do wyliczania G) kosztuje 10, po skosie 14.

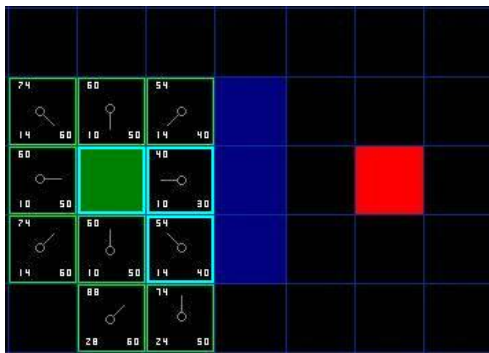
- Zaczynamy w punkcie startowym, dodajemy go do Listy otwartych
- Szukamy dostępnych przyległych pól
- Pole startowe usuwamy do Listy zamkniętych



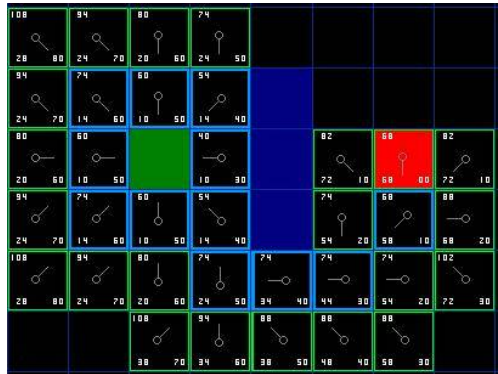
- Wybieramy spośród wszystkich dostępnych punktów ten o najmniejszym współczynniku F. Rodzica dodajemy do Listy zamkniętych.



- Kontynuujemy poszukiwania, postępując wg. algorytmu.
- Jeżeli węzeł w otoczeniu rodzica jest już na Liście otwartych, to sprawdzamy czy z aktualnego węzła nie wygenerujemy lepszej (niższy koszt) ścieżki dla niego.

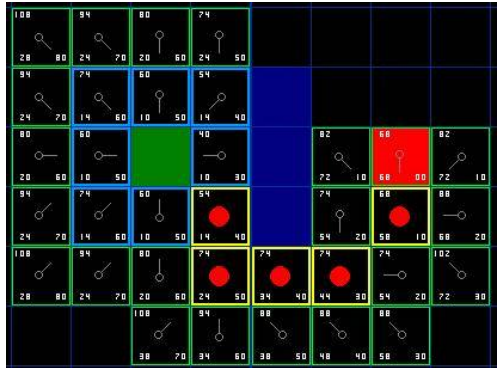


- Algorytm kończy działanie w momencie kiedy punkt końcowy zostanie dodany do Listy zamkniętych, lub kiedy punkt końcowy zostanie osiągnięty.





- Ścieżka zostaje wyznaczona poprzez ruch od punktu końcowego, po kolejnych rodzicach, aż do punktu początkowego.



## IDA\*

IDA\* - Iterative deepening A\* - iteracyjne pogłębianie. Jest modyfikacją polegającą na tym że dołożony jest dodatkowy próg na funkcję  $f(n)$ :

- Jeśli  $f(n) > T$  cofaj się;  $T$  jest tu zmiennym progiem
- Jeśli nie znaleziono rozwiązania zwiększ  $T$  i powtarzaj.
- Poprzednie limity  $T$  nie są zapamiętywane

Taka modyfikacja powtarza niektóre ścieżki, ale pochłania mniej pamięci.

## SMA\*

SMA\* - Simplified Memory A\* - jest modyfikacją która wykorzystuje całą dostępną dla niej pamięć.

- SMA\* nie powtarza ścieżek, pamięta wszystkie rozwinięte węzły, do póki jest dla nich miejsce w pamięci
- Jeżeli nie ma miejsca dla nowego węzła, usuwany jest pierwszy węzeł z listy.
- Dla usuniętych węzłów zapamiętywana jest najlepsza ścieżka.

Taka modyfikacja dzięki ograniczeniu pamięci doskonale nadaje się do systemów o niewielkiej jej ilości.

## Real-Time A\*

Real Time A\* - jest modyfikacją której priorytetem jest czas wyliczenia ścieżki

- Algorytm cofa się tylko w przypadku, kiedy koszt cofnięcia i wyliczenia problemu z innego wężła jest niższy niż wyliczenie ścieżki z miejsca aktualnego
- Modyfikacja która umożliwia takie działanie polega na tym że funkcja G jest liczona nie od miejsca startu, ale jako wszystkie przejścia wykonane przez algorytm
- Dodatkowo wprowadzona jest zmienna  $\alpha$  która zawiera minimum z wyliczanych  $f(n)$  - dzięki temu nie ma konieczności przeszukiwania drzewa, a węzeł o wyższym  $f(n)$  nie będzie nigdy rozwijany.

Taka modyfikacja nie zawsze daje optymalną ścieżkę, ale daje ją w optymalnym czasie.

## Źródła informacji:

- Odnajdywanie ścieżki typu A\* dla początkujących  
[http://www.policyalmanac.org/games/aStarTutorial\\_pl.htm](http://www.policyalmanac.org/games/aStarTutorial_pl.htm)
- kurs: Artificial Intelligence - Joelle Pineau  
<http://www.cs.mcgill.ca/~jpineau/comp424/>
- Sztuczna inteligencja - Włodzisław Duch
- Wikipedia

Dziękuję za uwagę.