

アルゴリズムとデータ構造III
8回目: 11月20日

グラフ
(動的計画法, DPマッチング, A*アルゴリズム)

授業資料 <http://ir.cs.yamanashi.ac.jp/~ysuzuki/algorithm3/index.html>

1

中間試験

- 中間試験日
 - 11月27日(木)
- 範囲
 - スタック
 - 文脈自由文法
 - 構文解析
 - CYK法
 - (トップダウンチャート法)
 - 動的計画法
 - ダイクストラ法
 - DPマッチング
 - A*アルゴリズム

2

アンケート結果1/3 (良いところ)

- スライドを用いた分かりやすい説明
- パワポが見やすく分かりやすい
- 資料が分かりやすい。
- 説明が丁寧で良い
- 説明が丁寧
- 先生の説明がとても丁寧
- 分かりやすいスライドと説明
- スライドが見やすい
- スライドを使っているところ
- スライド(3件)
- スライドが見やすくてとても分かりやすい。後半もこの調子でお願いいたします。
- スライドを用いて丁寧に説明してくれる
- 説明がゆっくりでわかりやすい
- 練習問題がある
- 練習問題と解答例があり、勉強がしやすい。理解が深まる
- 授業の途中に練習問題をやり、その解説をしてくれたところ
- 練習問題の答を解説してくれるところ
- 説明だけでなく例題を出すので分かりやすい

アンケート結果2/3 改善して欲しいところ

- 練習問題がない場面が多かったので、1つでも良いので載せて欲しい
- 授業前にサイトに載せて欲しい
- よく分かりません

4

アンケート結果3/3 アンケートに対する対応

- 練習問題がない場面が多かったので、1つでも良いので載せて欲しい
 - 一毎回練習問題を出すようにします。
- 授業前にサイトに載せて欲しい
 - 一昨年の授業資料をWeb上に残してあるので、授業前は昨年度の資料を見てください。
 - なるべく早くアップロードするようにします。
- よく分かりません
 - 一分かりやすいように工夫します。

5

授業の予定(中間試験まで)

1	10/02	スタック (後置記法で書かれた式の計算)
2	10/09	チューリング機械, 文脈自由文法
3	10/16	構文解析 CYK法
4	10/23	構文解析 CYK法
5	10/30	構文解析(チャート法), グラフ(ダイクストラ法)
6	11/06	構文解析(チャート法), グラフ(ダイクストラ法, DPマッチング)
7	11/13	グラフ(DPマッチング, A*アルゴリズム)
8	11/20	グラフ(A*アルゴリズム), 前半のまとめ
9	11/27	中間試験

6

授業の予定(中間試験以降)			
10	12/04	全文検索アルゴリズム(simple search, KMP)	
11	12/11	全文検索アルゴリズム(BM, Aho-Corasick)	
12	12/18	全文検索アルゴリズム(Aho-Corasick), データ圧縮	
13	01/08	暗号(黄金虫, 踊る人形) 符号化(モールス信号, Zipfの法則, ハフマン符号)テキスト圧縮	
14	01/15	テキスト圧縮(zip), 音声圧縮(ADPCM, MP3, CELP), 画像圧縮(JPEG)	
15	01/29	期末試験	

7

本日のメニュー

- 動的計画法
- DPマッチング
 - アルゴリズム
 - 動作
- A*アルゴリズム
- 中間試験の範囲の説明

8

動的計画法 (Dynamic Programming)

- 解くのに時間のかかる問題を、複数の部分問題に分割することで効率的に解くアルゴリズム

9

ダイクストラ法

- 動的計画法を最短経路問題に適用
- 最適経路中の部分経路もまた最適経路になっている

10

ダイクストラ法 アルゴリズム

1. 初期化: スタートノードの値(最小コスト候補)を0, 他のノードの値を無限大に設定
2. 未確定ノードが無くなるまで以下のループを繰り返す.
 1. 確定中ノードのうち、最小の値を持つノードを見つけ、確定ノードとする。
 2. 確定ノードからのエッジに対して「確定ノードまでのコスト + エッジのコスト」を計算し、そのノードの現在値よりも小さければ更新。

11

ダイクストラ法のアルゴリズム

```

begin
  for each x ∈ V do begin
    cost[x]:=w[s,x];
    parent[x]:=s;
  end
  U:=V-{s}; ..... cost[s]とparent[s]の初期化
  while U ≠ φ do
    begin
      U中mで、cost[m]が最小となる頂点mを選ぶ: ..... U(未確定ノード)の初期化
      U:=U-{m};
      mから隣接する頂点の集合をD_mとする:
      for each x ∈ D_m ∩ U do
        if cost[m]+w[m,x]<cost[x]
        then begin
          Cost[x]:=cost[m]+w[m,x];
          Parent[x]:=m
        end
      end
    end
end

```

costとparentの初期化

集積コストが最も小さいノードmを選んで、cost[m]とparent[m]を確定

頂点mから隣接するノードすべての集合Dmを求める。Dmの要素で且つ未確定ノードである各xについてmを経由してxに至る最短経路のコストを計算し、現在のcost[x]と比較し、小さければ更新する

12

ダイクストラ法の特徴

- 最短経路の見つけ方
 - ゴールノードから「どこから来たのか」調べ、さかのぼる。
- マイナスのコストを持つエッジは扱えない。
- 特定のノードからの最短距離およびその経路が全てのノードに対して求まる。

13

DPマッチング

(例: 文字列の照合)

- 2つの文字列がどのくらい似ているかを調べる。
 - takeda は nakadai とのくらい似ているか
 - 置換、脱落、挿入に対応
- 音声認識にも使える
 - 音声を文字列に変換した後、登録単語と比較
 - (現在主流の)HMM(Hidden Markov Model)に拡張可能
- DNAの比較にも使える
 - A(アデニン), G(グアニン), C(シトシン), T(チミン)の並び方の比較
 - ACTGAGCATTとCTGGACTACGの比較

DPマッチング (例: 文字列の照合)

- 簡単に比較できる例
 - abc~~d~~e
 - abzdef
- Aにに対して脱落、挿入、置換
 - A: abcdef
 - B: abdef
 - C: abccdef
 - D: abzdef

DPマッチング: 脱落、挿入、置換誤りを考慮して文字列照合可能

15

DPマッチング(例: 文字列の照合) 1/8

takeda と nakadai の照合

不一致コスト表							
	n	a	k	a	d	a	i
t	3	3	3	3	3	3	3
a	3	0	3	0	3	0	3
k	3	3	0	3	3	3	3
e	3	3	3	3	3	3	3
d	3	3	3	3	0	3	3
a	3	0	3	0	3	0	3

16

DPマッチング(例: 文字列の照合) 2/8

takeda と nakadai の値を求める

不一致コスト表							
	n	a	k	a	d	a	i
t	3	7	11	15	19	23	27
a	7						
k	11						
e	15						
d	19						
a	23						

1文字ずらしたけれど文字が不一致: 1+3=4を加算

移動のペナルティ 横だけ1字ずらす 縦だけ1字ずらす 同時に1文字移動

DPマッチング(例: 文字列の照合) 3/8

takeda と nakadai の値を求める

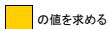
不一致コスト表							
	n	a	k	a	d	a	i
t	3	7	11	15	19	23	27
a	7	3	7	8	12	13	17
k	11						
e	15						
d	19						
a	23						

移動のペナルティ 横だけ1字ずらす 縦だけ1字ずらす 同時に1文字移動

不一致のペナルティ 文字が一致→0 文字が不一致→3

DPマッチング(例: 文字列の照合) 4/8

- takeda と nakadai

 の値を求める

不一致コスト表

t	3	2	k	a	d	a	i
t	3	3	3	3	3	3	3
a	3	0	3	0	3	0	3
k	3	3	0	3	3	3	3
e	3	3	3	3	3	3	3
d	3	3	3	3	0	3	3
a	3	0	3	0	3	0	3
i	3	0	3	0	3	0	3

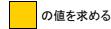
移動のペナルティ
横だけ1字ずらす → 1
縦だけ1字ずらす → 0
同時に1文字移動

	n	a	k	a	d	a	i
t	3	7	11	15	19	23	27
a	7	3	7	8	12	13	17
k	11	7	3	7	11	15	16
e	15						
d	19						
a	23						

不一致のペナルティ
文字が一致 → 0
文字が不一致 → 3

DPマッチング(例: 文字列の照合) 5/8

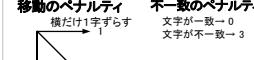
- takeda と nakadai

 の値を求める

不一致コスト表

r	a	k	a	d	a	i
t	3	3	3	3	3	3
a	3	0	3	0	3	3
k	3	3	0	3	3	3
e	3	3	3	3	3	3
d	3	3	3	0	3	3
a	3	0	3	0	3	3

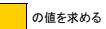
移動のペナルティ
横だけ1字ずらす → 1
縦だけ1字ずらす → 0
同時に1文字移動

	n	a	k	a	d	a	i
t	3	7	11	15	19	23	27
a	7	3	7	8	12	13	17
k	11	7	3	7	11	15	16
e	15	11	7	6	10	14	18
d	19	15	11	10	6	10	14
a	23						

不一致のペナルティ
文字が一致 → 0
文字が不一致 → 3

DPマッチング(例: 文字列の照合) 6/8

- takeda と nakadai

 の値を求める

不一致コスト表

t	3	3	3	3	3	3
a	3	0	3	3	3	3
k	3	3	0	3	3	3
e	3	3	3	3	3	3
d	3	3	3	3	0	3
a	3	0	3	3	0	3

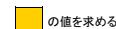
移動のペナルティ
横だけ1字ずらす → 1
縦だけ1字ずらす → 0
同時に1文字移動

	n	a	k	a	d	a	i
t	3	7	11	15	19	23	27
a	7	3	7	8	12	13	17
k	11	7	3	7	11	15	16
e	15	11	7	6	10	14	18
d	19	15	11	10	6	10	14
a	23						

不一致のペナルティ
文字が一致 → 0
文字が不一致 → 3

DPマッチング(例: 文字列の照合) 7/8

- takeda と nakadai

 の値を求める

不一致コスト表

r	a	k	a	c	a	i
t	3	3	3	3	3	3
a	3	0	3	0	3	3
k	3	3	0	3	3	3
e	3	3	3	3	3	3
d	3	3	3	3	0	3
a	3	0	3	0	3	3

移動のペナルティ
横だけ1字ずらす → 1
縦だけ1字ずらす → 0
同時に1文字移動

	n	a	k	a	d	a	i
t	3	7	11	15	19	23	27
a	7	3	7	8	12	13	17
k	11	7	3	7	11	15	16
e	15	11	7	6	10	14	18
d	19	15	11	10	6	10	14
a	23	16	15	11	10	6	

不一致のペナルティ
文字が一致 → 0
文字が不一致 → 3

DPマッチング(例: 文字列の照合) 8/8

- takeda と nakadai

 の値を求める

不一致コスト表

t	3	3	3	3	3	3
a	3	0	3	3	3	3
k	3	3	0	3	3	3
e	3	3	3	3	3	3
d	3	3	3	3	0	3
a	3	0	3	3	0	3

移動のペナルティ
横だけ1字ずらす → 1
縦だけ1字ずらす → 0
同時に1文字移動

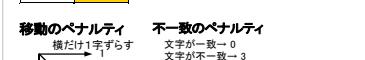
	n	a	k	a	d	a	i
t	3	7	11	15	19	23	27
a	7	3	7	8	12	13	17
k	11	7	3	7	11	15	16
e	15	11	7	6	10	14	18
d	19	15	11	10	6	10	14
a	23	16	15	11	10	6	

不一致のペナルティ
文字が一致 → 0
文字が不一致 → 3

アルゴリズム

 dへのルートは3種類
aまでの距離 + 削め移動のペナルティ + 不一致ペナルティ
bまでの距離 + 下移動のペナルティ + 不一致ペナルティ
cまでの距離 + 右移動のペナルティ + 不一致ペナルティ
内の最短距離をdに書き込む

移動のペナルティ
横だけ1字ずらす → 1
縦だけ1字ずらす → 0
同時に1文字移動

	n	a	k	a	d	a	i
t	3	7	11	15	19	23	27
a	7	3	7	8	12	13	17
k	11	7	3	7	11	15	16
e	15	11	7	6	10	14	18
d	19	15	11	10	6	10	14
a	23	16	15	11	10	6	

DPマッチングの応用

- DPマッチングの探索空間を制限し、探索時間を削減する方法
 - ビームサーチ(最適解は保証されない)
 - A*アルゴリズム(最適解は保証される)
- HMM(隠れマルコフモデル)とビタビアルゴリズム
 - 音声認識手法の主流

25

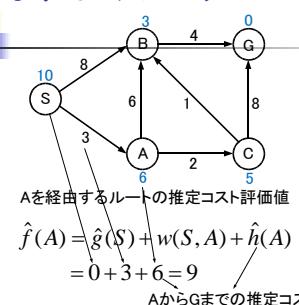
A*アルゴリズム

最短経路探索問題

- ダイクストラ法にすこし工夫を加えた方法
- 各ノードからゴールまでの推定距離を利用
 - $0 \leq$ 推定距離 \leq 最短距離でなければならない
 - 推定距離 = 0なら推定していないと同じ → ダイクストラ法

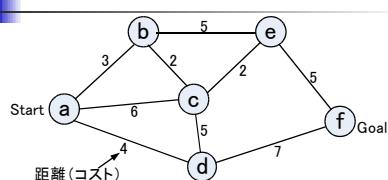
26

まずはAアルゴリズム



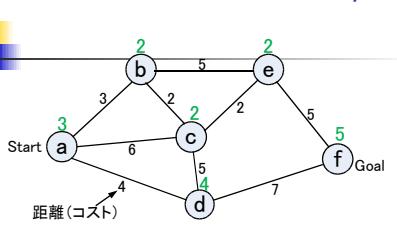
27

A*アルゴリズム



28

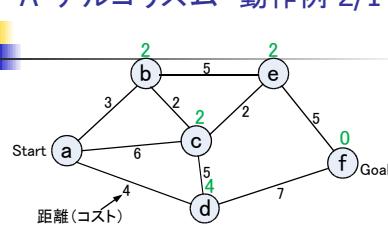
A*アルゴリズム 動作例 1/14



- Startからの最短経路が確定していないノード
- Startからの最短経路を確定中のノード
- Startからの最短経路が確定したノード
- Startからの最短距離候補(未確定)
- Startからの最短距離(確定済)
- 確定済ノードからのアーケ
- 次期確定ノード決定に使用
- StartからGoalまでの最短経路

29

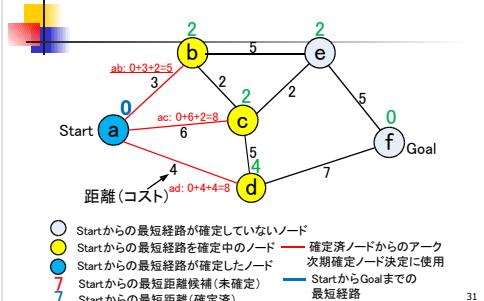
A*アルゴリズム 動作例 2/14



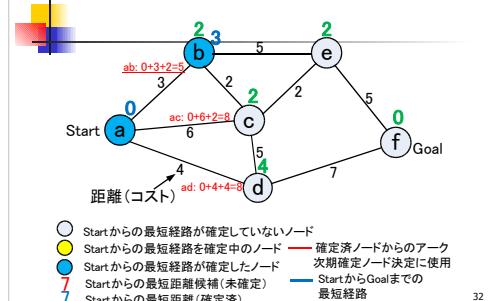
- Startからの最短経路が確定していないノード
- Startからの最短経路を確定中のノード
- Startからの最短経路が確定したノード
- Startからの最短距離候補(未確定)
- Startからの最短距離(確定済)
- 確定済ノードからのアーケ
- 次期確定ノード決定に使用
- StartからGoalまでの最短経路

30

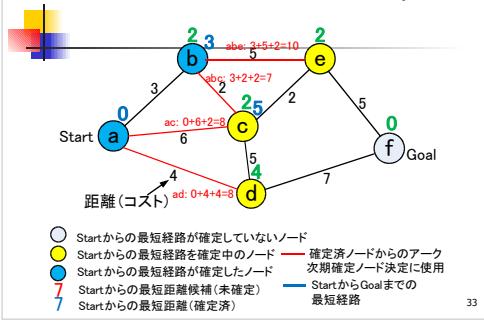
A*アルゴリズム 動作例 3/14



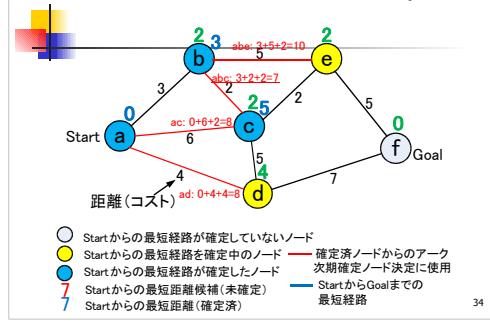
A*アルゴリズム 動作例 4/14



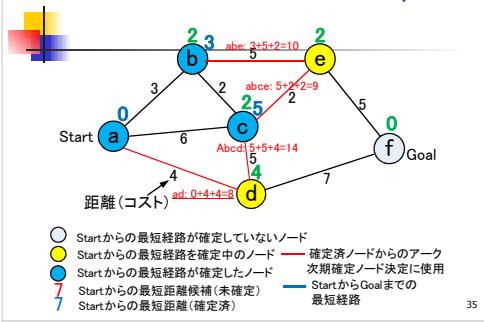
A*アルゴリズム 動作例 5/14



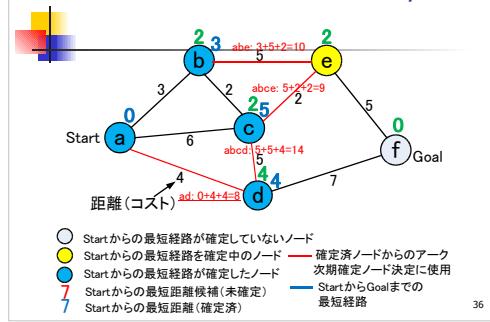
A*アルゴリズム 動作例 6/14

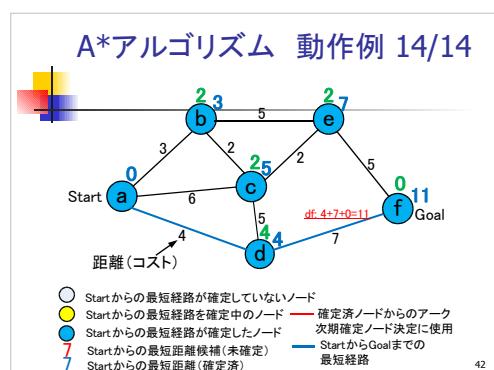
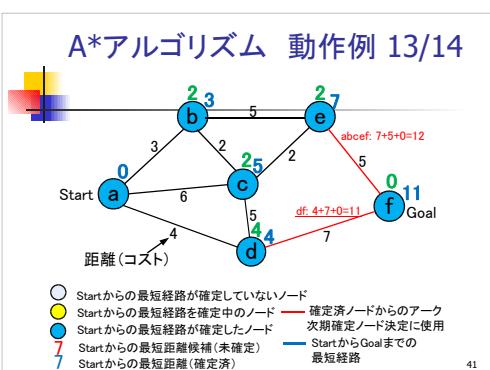
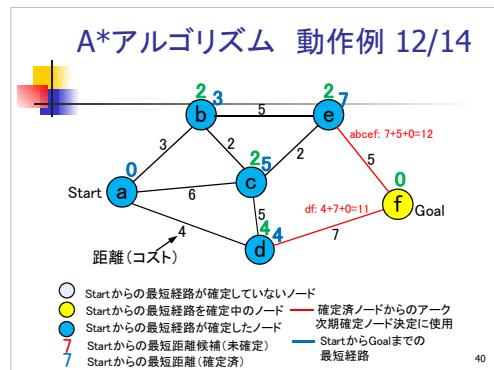
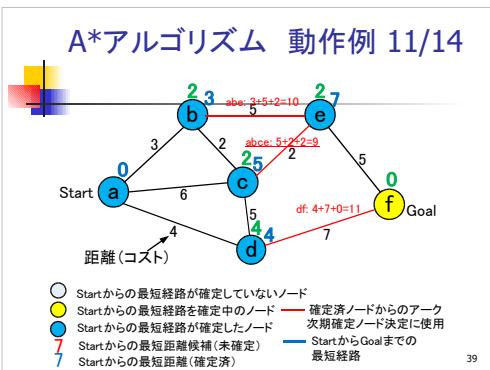
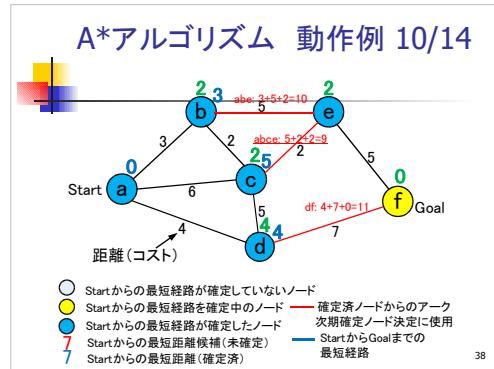
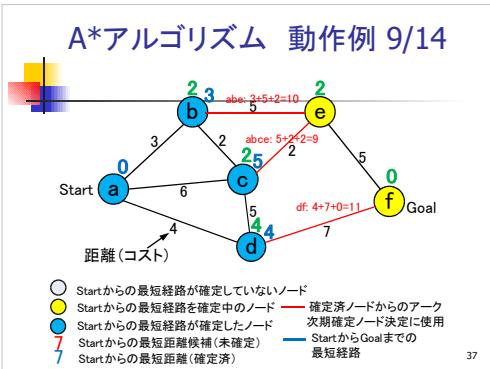


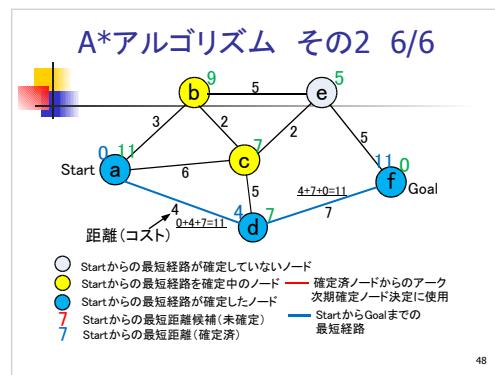
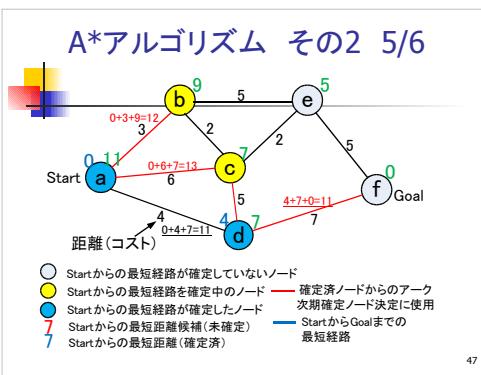
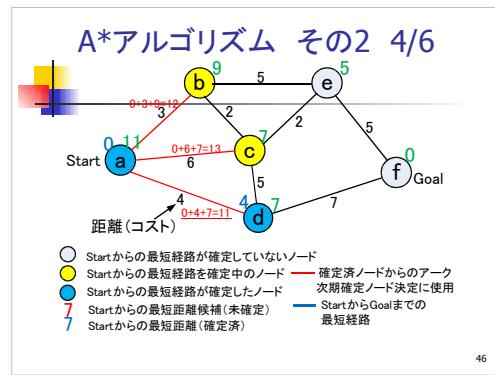
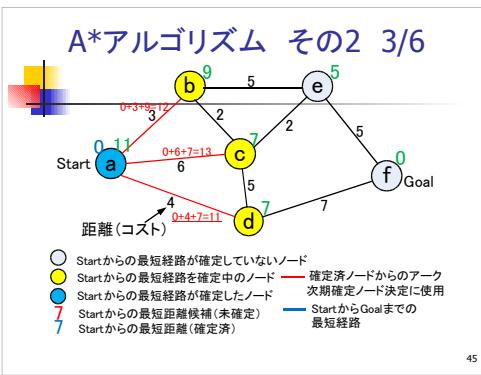
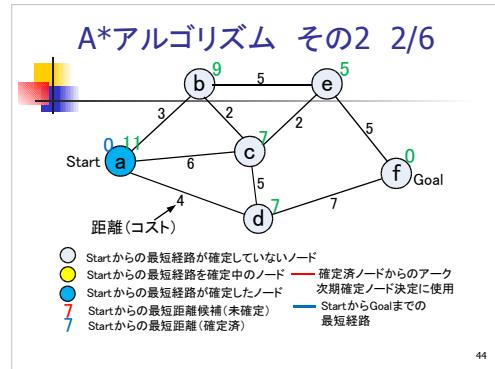
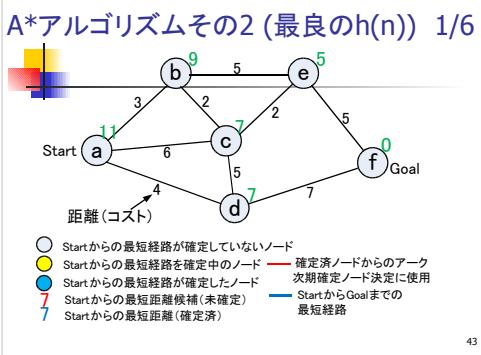
A*アルゴリズム 動作例 7/14



A*アルゴリズム 動作例 8/14







Aアルゴリズム, A*アルゴリズム ダイクストラ法

- $f(n) = g(n) + h(n)$
 - n: 節点番号
 - $f(n)$: 節点nを通りスタートからゴールまでの距離
 - $g(n)$: スタートから節点nまでの距離
 - $h(n)$: 節点nからゴールまでの距離
- Aアルゴリズム
 - $f^*(n) = g(n) + h^*(n)$ を利用してスタートからゴールまでの距離を調べる
 - $f^*(n)$: 節点nからゴールまでの距離の評価値
 - $h^*(n)$: 節点nからゴールまでの距離の評価値
 - 最初に見つけたルートが最短ルートであることが保証されている
- A*アルゴリズム
 - Aアルゴリズムの $f^*(n) = g(n) + h^*(n)$ の $h^*(n) \geq 0$ かつ $h^*(n) \leq h(n)$ の時
 - つまり $f^*(n) = g(n)$

来週は中間試験

■ 試験範囲は今日の授業まで

- スタック
 - 文脈自由文法
 - 構文解析
 - CYK法
 - (トップダウンチャート法)
 - ダイクストラ法
 - DPマッチング
 - A*アルゴリズム
- 試験問題の傾向はWebに掲載している去年の試験問題を見てください