

アルゴリズムとデータ構造 II Algorithms and Data Structures II

Exercise 10. Algorithm Design Techniques III

Exercise 08-11のために

アルゴリズム設計のためのストラテジー (問題を解くための、広い意味での解法の考え方)

```
Greedy Algorithm (Ex08)
```

- Divide and Conquer (Ex09)
- Dynamic Programming (Ex10)
- Backtracking (Ex11)

[Ex10] Dynamic Programming (DP/動的計画法)

ある目的の計算のために、より小さい問題にしてから順に解く

- ⇒ 小さい問題を解いてからだんだん大きく
- ⇒ 大きい問題を解くときに、小さい問題で得た解を再利用
- 小さい問題で得た解を次々と記録するためのテーブルが必要(Dynamic Programming の Programming とはこのテーブルを作る操作)
- ・漸化式の形で表される問題もDP

☆力技では実用的ではない、高い計算量になるプログラムも DPを使うことで効率のよいプログラムに書き換えられる

動的計画法の基本的な流れ

- ・求めるべきものを、それを得るまでに必要な部分解を含めて 全てを格納するテーブル(配列)を準備する
- ・テーブルを適切に初期化する
- ・ある値を求めるために、既に計算した結果を使って更新がで きるようにする
- ⇒既に計算した結果についてはテーブルを参照して取り出す (ここが漸化式のようなイメージ)
- ※いかにテーブルを作るかは<u>問題により異なるので、練習するしかない</u>

【問題1】の類題(問題1の手引き)

- 1円玉、7円玉、12円玉 が与えられていて 30円をちょうど支払う
- ⇒ できるだけ最小の硬貨枚数で30円になる組み合わせの数を求める
- ・1円を払う方法から順番に考えていって、30円まで拡大する 最低でも、0円から30円までを保持する配列(テーブル)が必要。
- ・初期条件(結果が自明なものは、とりあえずテーブルを埋めておく)
- 0円 ⇒ 硬貨0枚
- |円 ⇒ 硬貨|枚(|円玉)
- 7円 ⇒ 硬貨Ⅰ枚(7円玉)
- 12円 ⇒ 硬貨1枚(12円玉)

- 1円の支払い方は既に確定済み。
- ⇒その状態に、各種類の硬貨をⅠ枚追加した場合の支払いを考える
- ⇒今の場合、2円、8円、13円の支払い方法を検討可能

```
8 9 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 20 21 22 23 24 25 26 27 28 29 30
[Initial step]:
[1 step (1 coin)]:
[1 step (7 coin)]:
[1 step (12 coin)]:
[2 step (1 coin)]:
[2 step (7 coin)]:
[2 step (12 coin)]:
[3 step (1 coin)]:
[3 step (7 coin)]:
[3 step (12 coin)]:
```

次に、I円増やして、2円から各種類の硬貨をI枚追加した場合の支払い を考える ⇒今の場合、3円、9円、I4円の支払い方法を検討可能

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23	24	25	26	27	28	29	30
[In	_																													П
0	1						1					1																		
[1 5												l																		
							1					1																		
[1 5												L																		
							1	2				1																		
[1 5		_				:	1	2				١,	2																	
[2 9												_			7															
0							1	2				1	2																	
[2 5												-																		
							1	2	3			1	2																	
[2 9												l																		
0	1	2	3				1	2	3			1	2	3																
[3]																														
							1	2	3			1	2	3																
[3 5									_			L	_																	
							1	2	3	4			2	3																
[3 5		Г				:	1	2	3	Λ		١,	2	2	Λ															
υ [+		3	4			Τ.	4	3	4		1 +	4	3	4															

同様に、I円増やして、3円から各種類の硬貨をI枚追加した場合の支払いを考える ⇒今の場合、4円、I0円、I5円の支払い方法を検討可能

この段階では、まだ 暫定的な最小使用硬貨数 であることに注意

0	1	2	2	1	5	6	7	0	۵	10	11	12	12	1/	15	16	17	10	10	20	21	22	22	24	25	26	27	20	20	20
	iti					0	-	0	9	10	11	12	13	14	13	10	1/	10	19	20	21	22	23	24	23	20	21	20	29	30
							1					1																		
					n)]:		-					_																		
							1					1																		
					n)]:																									
							1	2				1																		
[1	ste	р	(12	coi	in)]	:																								
0	1	2					1	2				1	2																	
					1)]:																									
0	1	2	3				1	2				1	2																	
					1)]:																									
							1	2	3			1	2																	
					in)]																									
							1	2	3			1	2	3																
					n)]:																									
							1	2	3			1	2	3																
					1)]:																									
							1	2	3	4		1	2	3																
					in)]				_					_																
0	1	2	3	4			1	2	3	4		1	2	3	4]														

- ・11円に硬貨を追加するケースまでワープ(飛ばした部分も同じ方針) 11円から各種類の硬貨を1枚追加した場合の支払いを考える ⇒今の場合、12円、18円、23円の支払い方法を検討可能

18円の支払い方は、最小「7」枚だったのが、「6」枚に変わっている

- ・川円の段階で5枚消費済み
- ⇒ 1円を+1枚(6枚で12円払える⇒ 12円玉1枚の方が良い)
- ⇒ 7円を+1枚(6枚で18円払える⇒ 12円玉+1円玉×6より良い)
- ⇒ 12円を+1枚(6枚で23円払える ⇒ 23円の支払い方法は未決定)

・まとめると...

金額が a のとき、 dp[i] (0≦ i ≦ a)には、金額 i を支払うための 最小の硬貨の枚数(dp[i]枚)が入っている

硬貨の額面が b のものが n 種類あるとすると 1 から順に a の支払い方法を考える

b[I] を+1枚する: dp[i] +I 枚と dp[i+ b[I]] 枚のどっちが最小?

b[2] を+1枚する: dp[i] +I 枚と dp[i+ b[I]] 枚のどっちが最小?

.

- ⇒ b[n] を+1枚 する: dp[i] +I 枚と dp[i+ b[n]] 枚のどっちが最小?
 - ・i 円払うときの最小枚数に硬貨b[n]を1枚を追加したときと
 - ・以前に決定した金額 i+b[n] を支払う暫定枚数を使うときと 比べればどちらが最小枚数になる?

30ステップの処理を行ったのち、dp[30]を見れば 30円のときの硬貨の合計枚数がわかる!

```
0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 20 21 22 23 24 25 26 27 28 29 30 [30 step (1 coin)]:
0 1 2 3 4 5 6 1 2 3 4 5 1 2 2 3 4 5 6 2 3 3 4 5 2 3 3 4 5 6 [30 step (7 coin)]:
0 1 2 3 4 5 6 1 2 3 4 5 1 2 2 3 4 5 6 2 3 3 4 5 2 3 3 4 5 6 [30 step (12 coin)]:
0 1 2 3 4 5 6 1 2 3 4 5 1 2 2 3 4 5 6 2 3 3 4 5 2 3 3 4 4 5 6 [30 step (12 coin)]:
0 1 2 3 4 5 6 1 3 3 4 5 6 1 6 5 6 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 20 21 22 23 24 25 26 27 28 29 30
```

<u>内訳は分からないのか?</u> ⇒ dp[]のテーブルをdp[30]から逆にたどる 30円 のとき、6枚。

30-12=18が 「dp[18]が5枚になっていれば、12円玉を使っている」⇒6だから不使用 30-7=23 ⇒ 「5」になっているので7円玉を使っている

23円から同様に、各硬貨の額面を引いて...

23-7=16 ⇒ dp[16]=4だから、7円玉をまた使っている(2枚め) 以下同様に… 16-7 = 9,9-7=2, 2-1=1,1-1=0 より, 7円玉×4 + 1円玉×2 の合計 6枚 で30円