

Werkcollege 9 Dynamic Programming

Jan van Rijn

Leiden Institute of Advanced Computer Science

7 april 2011

Levitin 8.1.2

Bereken $\binom{6}{3}$ door het algoritme uit het boek toe te passen.

```
1  ALGORITHM Binomial( n, k ){
2    // computes n choose k by the dynamic programming
   algorithm
3    // Input: A pair of non-negative integers  $n \geq k \geq 0$ 
4    // Output: the value of n choose k.
5    for( i = 0 to n ) do
6      for( j = 0 to min(i, k) ) do
7        if( j == 0 || j == i )
8          C[i][j] = 1;
9        else
10         C[i][j] = C[i-1][j-1] + C[i-1][j];
11    return C[n][k];
12 }
```

Opgave 1

```
1  ALGORITHM Binomial( n, k ){
2      // same as previous algorithm
3      for( i = 0 to k ) do
4          for( j = i to n ) do
5              if( j == 0 || j == i )
6                  C[j][i] = 1;
7              else if( j > i )
8                  C[j][i] = C[j-1][i-1] + C[i-1][j];
9      return C[n][k];
10 }
```

Levitin 8.1.10

Twee teams, A en B , spelen een *serie* wedstrijden tot een van de teams n wedstrijden heeft gewonnen. Neem aan dat de kans dat A een wedstrijd wint altijd hetzelfde is, namelijk p ($0 \leq p \leq 1$). De kans dat A de wedstrijd verliest is q . $q = 1 - p$. (Merk op dat er geen gelijke spelen zijn.) Laat $P(i, j)$ de kans zijn dat A de serie wint wanneer A nog i wedstrijden moet winnen, en B nog j wedstrijden moet winnen.

- Stel een recurrente betrekking op voor $P(i, j)$ die gebruikt kan worden in een Dynamic Programming algoritme.
- Gebruik deze betrekking op de kans te berekenen dat A de serie wint als de kans dat A een wedstrijd wint 0.4 is. ($p = 0.4$)
- Schrijf in pseudo code een dynamic programming algoritme voor dit probleem.

Opgave 2

```
1  ALGORITHM SeriesWinChance( n, p ){
2      q = 1 - p;
3      for( j = 1 to n ){
4          P[0][j] = 1.0;
5      }
6      for( i = 1 to n ){
7          P[i][0] = 0.0;
8          for( j = 1 to n ){
9              P[i][j] = p * P[i-1][j] + q * P[i][j-1];
10         }
11     }
12     return P[n][n];
13 }
```

Levitin 8.4.1

Bereken de oplossing voor de volgende instantie van het knapzakprobleem.

item	weight	value	
1	3	25	
2	2	20	
3	1	15	$W = 6$
4	4	40	(capacity)
5	5	50	

Opgave 3

```
1  ALGORITHM DPKnapsackProblem( w[1,...,n], v[], W ){
2      for( i = 0 to n ){
3          v[i][0] = 0;
4      }
5      for( j = 1 to n ){
6          v[0][j] = 0;
7      }
8      for( i = 1 to n ){
9          for( j = 1 to n ){
10             if( j - w[i] >= 0 ){
11                 v[i][j] = max( v[i-1][j], v[i]+v[i-1][j-w[i]]
12                             );
13             } else {
14                 v[i][j] = v[i-1][j];
15             }
16         }
17     }
18     return v[n][W];
19 }
```

Opgave 4

Recursieve functie:

```
1  bool balans( int n, int W ){
2      if( n== 1 ){
3          if( ( W == 0 ) || ( W == gewicht[1] ) ) return
              true;
4          else return false;
5      } else {
6          bool metDitGewicht = balans( n-1, W-gewicht[n] );
7          bool zonderDitGewicht = balans( n-1, W );
8          if( metDitGewicht == true || zonderDitGewicht ==
              true )
9              return true;
10         else return false;
11     }
12 }
```


Recurrente betrekking:

$$\begin{aligned} \text{wegen}[i][j] &= \text{wegen}[i-1][j] \text{ or} && \text{als } i > 1 \text{ en } j \geq \text{gewicht}[i] \\ & \text{wegen}[i-1][j-\text{gewicht}[i]] && \text{als } i > 1 \text{ en } j < \text{gewicht}[i] \\ \text{wegen}[i][j] &= \text{wegen}[i-1][j] \\ \text{wegen}[1][j] &= \text{true als } j = 0 \text{ of } j = g1 \\ \text{wegen}[i][0] &= \text{true als } i > 1; \end{aligned}$$

Opgave 4

```
1  ALGORITHM useWeights( int n, int W ){
2    for( i = 0 to n ){
3      wegen[i][0] = true;
4    }
5    for( j = 1 to W ){
6      if( j == gewicht[1] ) wegen[1][j] = true;
7      else wegen[1][j] = false
8    }
9    for( i = 2 to n ){
10     for( j = 1 to W ){
11       bool metDitGewicht = false;
12       if ( j - gewicht[i] > 0 )
13         bool metDitGewicht = wegen( i-1, W-gewicht[n]
14           );
15       bool zonderDitGewicht = wegen( i-1, W );
16       wegen[i][j] = ( metDitGewicht ||
17         zonderDitGewicht );
18     }
19   }
20   return wegen[n][W];
21 }
```

Opgave 5

```
1  double winst( int i, int j ){
2      if( i == 0 ) return 0; // onderaan het rooster,
        geen winst.
3      else if( rooster[i][j] == '.' )
4          // laat balletje zakken
5          return ( winst[i+1][j] );
6      else if( rooster == '*' )
7          // balletje valt links of rechts
8          return 0.5*winst( i-1, j-1 ) + 0.5*winst( i-1, j
                +1 );
9      else
10         // we hebben geld gewonnen!
11         return rooster[i][j];
12 }
13 int win = 0;
14 for( int j = 0; i < n; j++ ){
15     double dezeRij = winst( m, j );
16     if( dezeKolom > win ) win = dezeRij;
17 }
```

Opgave 5

```
1  ALGORITHM maxWinst( int n, int m ){
2      for( j = 1 to n )
3          D[0][j] = 0;
4      for( i = 1 to m ){
5          for( j = 1 to n ){
6              if( rooster[i][j] == '.' )
7                  D[i][j] = D[i-1][j];
8              else if( rooster[i][j] == '*' )
9                  D[i][j] = 0.5 * D[i-1][j-1] + 0.5 * D[i-1][j
10                     +1];
11             else
12                 D[i][j] = rooster[i][j];
13         }
14     }
```

De waarde die we zoeken staat nu in rij n van D .