

Aufgabe 1 (LK-Klausur 1819)

Bei der Berechnung von Termen der Art $(a + b)^n$ ($n \in \mathbb{N}$) treten Koeffizienten auf, die man mit dem sog. Pascalschen Dreieck berechnen kann (siehe Abbildung). Die einzelnen Koeffizienten des Pascalschen Dreiecks werden mit $B(n; k)$ bezeichnet, wobei n die Zeile und k die Spalte angeben (beide Zählungen beginnen bei 0). Demnach gilt: $B(3; 1) = 3$ oder $B(4; 4) = 1$.

a) Geben Sie die Werte für $B(2; 0)$ und $B(5; 4)$ an.

Beschreiben Sie, wie eine Zeile n aus der vorherigen Zeile berechnet wird und geben Sie die Koeffizienten der Zeile für $n = 7$ an.

Pascalsches Dreieck								
Zeile n	Spaltenzähler k=0, ...,							
0						1		
1					1	1		
2			1	2	1			
3			1	3	3	1		
4			1	4	6	4	1	
5			1	5	10	10	5	1

Zwei mögliche Definitionen für die Berechnung der Werte für B sind gegeben durch:

$$[1] \quad B(n; k) = \begin{cases} 1 & k = 0 \vee k = n \\ B(n-1; k) + B(n-1; k-1) & \text{sonst} \end{cases}$$

$$[2] \quad B(n; k) = \frac{n!}{k!(n-k)!} \quad (n! \text{ in Java: } \text{Math.factorial}(n))$$

b) Beschreiben Sie die Arbeitsweise der beiden Definitionen und berechnen Sie mit beiden Definitionen (mit einer Gleichung oder einem Aufrufbaum) den Wert für $B(4; 2)$.

c) Implementieren Sie eine rekursive Funktion `bRek(int n, int k)`, welche die Koeffizienten für das Pascalsche Dreieck berechnet.

Beschreiben Sie Vor- und Nachteile einer rekursiven gegenüber einer iterativen Methode.

Für Terme der Art $(a + b)^n$ ($n \in \mathbb{N}$) gilt:

$$(a + b)^n = B(n; 0) * a^n b^0 + B(n; 1) * a^{n-1} b^1 + B(n; 2) * a^{n-2} b^2 \dots + B(n; n) * a^0 b^n$$

Damit gilt beispielsweise:

$$(a + b)^2 = B(2; 0) * a^2 b^0 + B(2; 1) * a^1 b^1 + B(2; 2) * a^0 b^2 = a^2 + 2ab + b^2$$

$$(a + b)^3 = B(3; 0) a^3 b^0 + B(3; 1) a^2 b^1 + B(3; 2) a^1 b^2 + B(3; 3) a^0 b^3 = a^3 + 3a^2 b + 3ab^2 + b^3$$

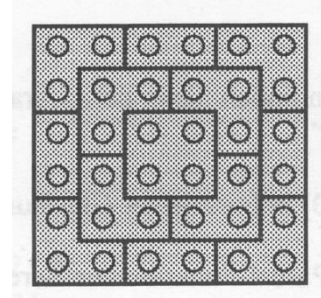
d) Leiten Sie den Term für $(a + b)^5$ her.

Implementieren Sie eine Methode `term(int n)`, welche den Term für $(a + b)^n$ in einem String zurückgibt. Hinweise: Die Faktoren 1 und die Exponenten 0 bzw. 1 müssen nicht vereinfacht werden.

Aufgabe 2 (GK-Klausur 1920)

Vierzehn Vierer-Lego-Steine kann man zu einer massiven dreistufigen Pyramide anordnen. Dabei sind insgesamt 36 Noppen zu sehen.

$p(n)$ sei die Anzahl der für eine n -stufige Pyramide benötigten Steine, $q(n)$ die der sichtbaren Noppen.



Anzahl

- a) Wie viele Steine benötigt man insgesamt für eine 1-, 2-, 3-, 4-, 5-, 6-stufige Pyramide? Fertigen Sie eine Tabelle an.
- b) $ZP(n)$ sei der Zuwachs an Steinen gegenüber der vorigen Stufe. Begründen Sie: $ZP(n) = n^2$.
- c) Implementieren Sie eine rekursive UND eine iterative Java-Methode `p(int n)` zur Berechnung von $p(n)$.
- d) Wie viele Noppen sind insgesamt bei einer 1-, 2-, 3-, 4-, 5-, 6-stufigen Pyramide zu sehen? Fertigen Sie eine Tabelle an.
- e) Gegeben sind zwei Funktionen zur Berechnung der Noppenanzahl bei gegebener Pyramidenhöhe n :

```
public static int q1(int n){
    if (n==1) {
        return 4;
    } else {
        return q1(n-1)+8*n-4;
    }
}
```

```
public static int q2(int n){
    if (n==1) {
        return 4;
    } else {
        if (n==2) {
            return 16;
        } else {
            return (q2(n-2) + q2(n-1))/2 + 12*n-10;
        }
    }
}
```

Zeigen Sie anhand des Beispiels $n=5$, dass beide Funktionen den gleichen Wert berechnen.

Stellen Sie für die Funktionen jeweils die auftretenden Funktionsaufrufe sowie deren Rückgabewerte graphisch in einem Aufrufbaum dar.

- f) Beurteilen Sie die beiden Funktionen bzgl. ihrer Effizienz. Begründen Sie Ihre Antwort.

Aufgabe 3 (Abi-Aufgabe GK)

In der Materialvorlage ist ein Programm gegeben, das alle Möglichkeiten ausgibt, wie ein Faden der ganzzahligen Länge n in Teile der Länge 1 oder in Teile der Länge 2 zerlegt werden kann. Für Teile der Länge 1 wird das Zeichen `*` ausgegeben und für Teile der Länge 2 wird das Zeichen `-` ausgegeben.

- a) Analysieren Sie den Quelltext und erläutern Sie, wie der Algorithmus arbeitet.
- b)
 - (i) Stellen Sie die Prozeduraufrufe für eine Fadenlänge von 5 in einem Baumdiagramm dar.
 - (ii) Geben Sie an was das Programm für $n = 4$ ausgibt.
 - (iii) Geben Sie an:
 - wie oft die Methode `zerlege()` für eine Fadenlänge von 5 aufgerufen wird,
 - wie oft (für eine Fadenlänge von 5) die Methode `zerlege()` mit $n = 3$ aufgerufen wird.
- c) Implementieren Sie ein vereinfachtes Programm `Faden` und eine Methode `zerlege()` so, dass nur die Anzahl der Möglichkeiten ausgegeben wird.
- d) Geben Sie die Anzahl der Möglichkeiten in Form einer Wertetabelle für $n = 1$ bis $n = 8$ an.
- e) Implementieren Sie eine nicht rekursive Funktion, die die Anzahl der Möglichkeiten einer Zerlegung für einen Faden der Länge n berechnet.
- f) Begründen Sie, warum die nicht rekursive Funktion schneller ist als die rekursive Prozedur `zerlege()` in Teilaufgabe c).

Materialvorlage

```
public class Fadenproblem {  
  
    public static int zeilenNr;  
    public static int laenge;  
  
    public static void zerlege(int n, String zerlegung) {  
        if (n > 1) {  
            zerlege(n - 1, zerlegung + "*");  
            zerlege(n - 2, zerlegung + "-");  
        } else if (n == 1) {  
            zerlege(n - 1, zerlegung + "*");  
        } else {  
            zeilenNr++;  
            System.out.println(zeilenNr + " " + zerlegung);  
        }  
    }  
  
    public static void main(String[] args) {  
        zeilenNr = 0;  
        System.out.print("Fadenlänge: ");  
        laenge = Input.readInt();  
        zerlege(laenge, "");  
    }  
}
```