

Solutions to Exercises to

Programming Methods in Scientific Computing

David Bauer
Jendrik Stelzner

Letzte Änderung: 31. Januar 2018

Inhaltsverzeichnis

| | |
|--|-----------|
| 3 Python, the Fundamentals | 3 |
| 4 Python in Scientific Computation | 23 |
| 5 Python in Computer Algebra, SymPy | 38 |
| 7 The language C++ | 46 |
| 8 Matlab | 61 |

3 Python, the Fundamentals

Exercise 3.1

Wir nutzen den folgenden, leicht abgeänderten Code (für besseren Output):

```
1 print("Calculate machine epsilon:")
2 eps = 1.0
3 i = 0
4 while 1+eps > 1:
5     eps = eps/2
6     i += 1
7 eps *= 2
8 print("eps: {}".format(eps))
9 print("iterations: {}".format(i))
10
11 print("With different loop condition:")
12 eps = 1.0
13 i = 0
14 while eps > 0:
15     eps /= 2
16     i += 1
17 eps *= 2
18 print("eps: {}".format(eps))
19 print("iterations: {}".format(i))
```

Wir erhalten den folgenden Output:

```
Calculate machine epsilon:
eps: 2.220446049250313e-16
iterations: 53
With different loop condition:
eps: 0.0
iterations: 1075
```

Der IEEE Standard für Floating-Point-Variablen legt fest, dass bei einer Variable vom Typ double die Mantisse 52 Bit groß ist, und der Exponent 11 Bit. Hierbei ist zu beachten, dass der Exponent in der Darstellung um den Bias von 1023 verschoben wird, falls es sich um eine normalisierte Zahl handelt (Exponent ungleich 0) und um 1022, falls es sich um eine denormalisierte Zahl handelt. Ebenfalls wird der größte Exponent (2047) als `NaN` oder `inf` interpretiert, sodass sich der tatsächliche Exponent der Zahl also im Bereich von -1022 bis $+1023$ befindet.

Das bedeutet, dass die kleinste darstellbare Zahl, die größer als 1 ist, von der Form $(1,00\dots001)_2 = 1 + 2^{-52}$ ist. (Hier steht $(\dots)_2$ für die Binärdarstellung.) Die kleinste darstellbare Zahl, die größer als 0 ist, ist dagegen die Zahl

$$(0,00\dots001)_2 \cdot 2^{-1022} = 2^{-1074}.$$

Der erste Algorithmus rechnet der Reihe nach zunächst die Zahlen 2^{-i} aus und vergleicht dann 1 mit $1 + 2^{-i}$. Bei $i = 52$ ist dies die kleinste Zahl größer als 1, wie oben beschrieben. Im nächsten Durchlauf wird dann `eps` auf 2^{-53} gesetzt. Hier wird nun $1 + \text{eps}$ auf 1 gerundet, die Schleife bricht also ab. Anschließend wird `eps` wieder verdoppelt, sodass sich der folgende Output ergibt:

```
eps: 2.220446049250313e-16
iterations: 53
```

Beim zweiten Algorithmus wird dagegen 2^{-i} mit 0 verglichen. Dies muss bis zum 1074-sten Durchlauf der Schleife nicht gerundet werden. Zu diesem Zeitpunkt hat `eps` den Wert 2^{-1074} , die kleinste positive darstellbare Zahl. Im nächsten Schleifendurchlauf wird `eps` halbiert und auf 0 gerundet. Die Schleife bricht also nach 1075 Durchläufen ab. Danach wird `eps` wieder verdoppelt, hat also den Wert $0 \cdot 2 = 0$. Der Output ist also:

```
eps: 0.0
iterations: 1075
```

Exercise 3.2

Wir erweitern die gegebene Klasse `Polynomial` um eine Methode `derivative` zum Ableiten, sowie eine Methode `antiderivative` zum Bilden einer Stammfunktion. Dabei wählen wir die „Integrationskonstante“ als 0. Wir definieren außerdem Funktionen zum Ausgeben von Polynomen durch die `print`-Funktion.

```
1 class Polynomial:
2     def __init__(self, coeff):
3         self.coeff = coeff
4
5     def __str__(self):
6         s = ""
7         if self.coeff == []:
8             s = "0"
9         else:
10            s += "{} x^0".format(self.coeff[0])
11            for i in range(1, len(self.coeff)):
12                s += " + {} x^{}".format(self.coeff[i], i)
13
14    def __repr__(self):
15        return str(s)
16
17    def __call__(self, x):
18        s = 0
19        for i in range(len(self.coeff)):
20            s += self.coeff[i]*x**i
21
22    def __add__(self, other):
23        l = []
```

```

26         if len(self.coeff) > len(other.coeff):
27             l += self.coeff
28             for i in range(len(other.coeff)):
29                 l[i] += other.coeff[i]
30         else:
31             l += other.coeff
32             for i in range(len(self.coeff)):
33                 l[i] += self.coeff[i]
34     return Polynomial(l)
35
36     def __eq__(self, other):
37         return self.coeff == other.coeff
38
39     def derivative(self):
40         coeff = []
41         for i in range(1, len(self.coeff)):
42             coeff.append(i * self.coeff[i])
43         return Polynomial(coeff)
44
45     def antiderivative(self):
46         coeff = [0]
47         for i in range(len(self.coeff)):
48             coeff.append(self.coeff[i]/(i+1))
49         return Polynomial(coeff)

```

Für das gegebene Polynom $p(x) = 3x^2 + 2x + 1$ testen wir unser Programm mit dem folgenden Code:

```

1 p = Polynomial([1,2,3])
2 print("The given polynomial p:")
3 print(p)
4 print("The derivative of p:")
5 print( p.derivative() )
6 print("The antiderivative of p:")
7 print( p.antiderivative() )
8 print("Taking antiderivative and then derivative:")
9 print( p.antiderivative().derivative() )

```

Dabei erhalten wir den folgenden Output:

```

$ python exercise_03_02.py
The given polynomial p:
1 x^0 + 2 x^1 + 3 x^2
The derivative of p:
2 x^0 + 6 x^1
The antiderivative of p:
0 x^0 + 1.0 x^1 + 1.0 x^2 + 1.0 x^3
Taking antiderivative and then derivative:
1.0 x^0 + 2.0 x^1 + 3.0 x^2

```

Exercise 3.3

Wir definieren direkt Klasse **Matrix**, die über alle Methoden verfügt, die wir in diesem und den späteren Aufgabenteilen nutzen werden.

```

1  class Matrix():
2      def __init__(self, entries):
3          m = len(entries)
4          if m == 0:
5              raise ValueError("height must be positive")
6          n = len(entries[0])
7          if n == 0:
8              raise ValueError("width must be positive")
9          for i in range(1, m):
10             if len(entries[i]) != n:
11                 raise ValueError("rows must have the same width")
12             self.height = m
13             self.width = n
14             self.entries = entries
15
16     def __getitem__(self, i):      # allows to get the rows via A[i]
17         return self.entries[i]
18
19     def __setitem__(self, i, k):   # allows to set rows via A[i]
20         self.entries[i] = k
21
22     def __str__(self):           # allows print(A) for a Matrix A
23         rows = [""]*self.height
24         for j in range(self.width): # construct output columnwise, align left
25             numbers = []           # numbers to appear in column j
26             maxlen = 0              # maximal length of a number in column j
27             for i in range(self.height):
28                 s = str(self[i][j])
29                 numbers.append(s)
30                 if len(s) > maxlen:
31                     maxlen = len(s)
32             for i in range(self.height):
33                 # pad the entries if they are too short
34                 rows[i] += numbers[i] + ")*(maxlen-len(numbers[i])) + "
35             s = ""
36             for r in rows:
37                 s += r[:-1] + "\n" # remove white space at the end of each line
38             s = s[:-1]            # remove empty line at the end
39         return s
40
41     def __repr__(self):
42         return str(self)
43
44     def __mul__(self, other):
45         if self.width != other.height:
46             raise TypeError('matrix dimensions do not match')
47         newentries = []
48         for i in range(self.height):
49             row = []
50             for j in range(other.width):
51                 s = self[i][0] * other[0][j]    # makes s have the right type
52                 for k in range(1, self.width):
53                     s += self[i][k] * other[k][j]
54                 row.append(s)
55             newentries.append(row)

```

```

56         return Matrix(newentries)
57
58     def __eq__(self, other):
59         if self.height != other.height or self.width != other.width:
60             return False
61         for i in range(self.height):
62             for j in range(self.width):
63                 if self[i][j] != other[i][j]:
64                     return False
65         return True
66
67     def mapentries(self, f):      # applies a function to all entries
68         A = zeromatrix(self.height, self.width) # zeromatrix is defined below
69         for i in range(self.height):
70             for j in range(self.width):
71                 A[i][j] = f(self[i][j])
72         return A
73
74     def addrow(self, i, j, c):    # add c times row j to row i
75         for k in range(self.width):
76             self[i][k] = c * self[j][k] + self[i][k]
77             # makes c responsible for implementing the operations
78
79     def addcolumn(self, i, j, c): # add c times column j to column i
80         for k in range(self.height):
81             self[k][i] = c * self[k][j] + self[k][i]
82
83     def multrow(self, i, c):    # multiply row i with c
84         for j in range(self.width):
85             self[i][j] = c * self[i][j]
86
87     def multcolumn(self, j, c): # multiply row j with c
88         for i in range(self.height):
89             self[i][j] = c * self[i][j]
90
91     def swaprows(self, i, j):   # swap rows i and j
92         if i > self.height or j > self.height:
93             raise ValueError("swap nonexistent rows")
94         l = self[i]
95         self[i] = self[j]
96         self[j] = l
97
98     def transpose(self):
99         T = zeromatrix(self.width, self.height)
100        for i in range(self.height):
101            for j in range(self.width):
102                T[j][i] = self[i][j]
103        return T

```

Wir definieren zudem Hilfsfunktionen, die wir im Weiteren nutzen werden:

```

1 def zeromatrix(height, width): # creates a zero matrix
2     entries = []
3     for i in range(height):
4         entries.append([0]*width)
5     return Matrix(entries)
6

```

```

7| def identitymatrix(size):      # creates an identity matrix
8|     E = zeromatrix(size, size)
9|     for i in range(size):
10|         E[i][i] = 1
11|     return E

```

Die Assoziativität der Matrixmultiplikation testen wir mit dem folgenden Code:

```

1 A = Matrix([[0,1],[1,0],[1,1]])
2 print("A:")
3 print(A)
4 B = Matrix([[1,2,3,4],[5,6,7,8]])
5 print("B:")
6 print(B)
7 C = Matrix([[1,0],[0,1],[1,0],[0,1]])
8 print("C:")
9 print(C)
10 print("Checking if A(BC) == (AB)C:")
11 print(A * (B * C) == (A * B) * C)

```

Wir erhalten wir (durch Ausführen in der Konsole) den folgenden Output:

```

$ python exercise_03_03.py
A:
[0 1]
[1 0]
[1 1]
B:
[1 2 3 4]
[5 6 7 8]
C:
[1 0]
[0 1]
[1 0]
[0 1]
Checking if A(BC) == (AB)C:
True

```

Exercise 3.4

Wir schreiben zunächst eine Klasse `Rational`, die ein genaues Rechnen mit rationalen Zahlen erlaubt.

```

1 class Rational():
2     def __init__(self, num, denum = 1):    # default denominator is 1
3         if type(num) == Rational:
4             p = num/Rational(denum)
5             self.num = p.num
6             self.denum = p.denum
7         elif type(num) != int:
8             raise TypeError("numerator is not integer")
9         elif type(denum) != int:
10             raise TypeError("denominator is not integer")
11         elif denum == 0:

```

```

12|         raise ZeroDivisionError("denominator is zero")
13|     else:
14|         self.num = num
15|         self.denum = denum
16|
17|     def __str__(self):    # allows print(x) for Rational x
18|         return "{} / {}".format(self.num, self.denum)
19|
20|     def __repr__():
21|         return str(self)
22|
23|     def __add__(self, other):
24|         if type(other) == int:
25|             return self + Rational(other)
26|         elif type(other) == Rational:
27|             return Rational( self.num * other.denum + self.denum * other.num,
28|                             self.denum * other.denum )
29|         raise TypeError("unsupported operand type(s) for + or add(): '"
30|                         Rational' and '{}'".format(type(other).__name__))
31|
32|     def __sub__(self, other):
33|         if type(other) == int:
34|             return self - Rational(other)
35|         elif type(other) == Rational:
36|             return Rational( self.num * other.denum - self.denum * other.num,
37|                             self.denum * other.num )
38|         raise TypeError("unsupported operand type(s) for - or sub(): '"
39|                         Rational' and '{}'".format(type(other).__name__))
40|
41|     def __mul__(self, other):
42|         if type(other) == int:
43|             return self * Rational(other)
44|         elif type(other) == Rational:
45|             return Rational( self.num * other.num, self.denum * other.denum )
46|         raise TypeError("unsupported operand type(s) for * or mul(): '"
47|                         Rational' and '{}'".format(type(other).__name__))
48|
49|     def __truediv__(self, other):
50|         if type(other) == int:
51|             return self / Rational(other)
52|         elif type(other) == Rational:
53|             if other.num == 0:
54|                 raise ZeroDivisionError("division by zero")
55|             return Rational( self.num * other.denum, self.denum * other.num )
56|         raise TypeError("unsupported operand type(s) for / or truediv(): '"
57|                         Rational' and '{}'".format(type(other).__name__))
58|
59|     def __pow__(self, n):    # supports only integer powers
60|         if not type(n) == int:

```

```

61|         return Rational( self.num, self.denum )
62|
63|     def __neg__(self):
64|         return Rational( -self.num, self.denum )
65|
66|     def __abs__(self):
67|         if self.num <= 0 and self.denum > 0:
68|             return Rational(-self.num, self.denum)
69|         elif self.num >= 0 and self.denum < 0:
70|             return Rational(self.num, -self.denum)
71|         return Rational(self.num, self.denum)
72|
73|     def __eq__(self, other):
74|         if type(other) == int: # allows comparison to int, used for x == 0
75|             return (self == Rational(other))
76|         return (self.num * other.denom == self.denom * other.num)
77|
78|     def __float__(self):
79|         return self.num / self.denom

```

Die LU-Zerlegung von passenden Matrix mit ganzzahligen Einträgen kann nun dem folgenden naiven Algorithmus berechnet werden:

```

1 from copy import deepcopy
2
3 # expects the matrix entries to be comparable to 0 in a sensible way
4 def naive_lu(A):
5     if A.height != A.width:
6         raise ValueError("matrix is not square")
7     U = deepcopy(A) # circumvent pass by reference
8     n = U.height
9     L = identitymatrix(n)
10    # bring U in upper triangular form, change L such that always LU = A
11    for j in range(n):
12        if U[j][j] == 0:
13            raise ValueError("algorithm does not work for this matrix")
14        for i in range(j+1,n):
15            L.addcolumn(j, i, U[i][j]/U[j][j]) # important: change L first
16            U.addrow(i, j, -U[i][j]/U[j][j])
17    return (L,U)

```

Wir testen das Programm anhand der gegebenen Matrizen

$$A = \begin{pmatrix} 3 & 2 & 1 \\ 6 & 6 & 3 \\ 9 & 10 & 6 \end{pmatrix} \quad \text{und} \quad B = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}$$

mit dem folgenden Code:

```

1 A = Matrix([[3,2,1],[6,6,3],[9,10,6]])
2 print("A:")
3 print(A)
4 (L,U) = naive_lu(A.mapentries(Rational))
5 print("L:")
6 print(L)

```

```

7| print("U:")
8| print(U)
9| B = Matrix([[0,1],[1,0]])
10| print("B:")
11| print(B)
12| print("Trying to calculate the LU decomposition of B:")
13| (L,U) == naive_lu(B)

```

Als Output erhalten wir das Folgende:

```

$ python exercise_03_04.py
A:
[3 2 1]
[6 6 3]
[9 10 6]
L:
[9/9  0/18  0]
[18/9 18/18 0]
[27/9 36/18 1]
U:
[3/1   2/1   1/1    ]
[0/3   6/3   3/3    ]
[0/162 0/162 162/162]
Check if L*U == A:
True
B:
[0 1]
[1 0]
Trying to calculate the LU decomposition of B:
Traceback (most recent call last):
  File "exercise_03_04.py", line 62, in <module>
    (L,U) == naive_lu(B)
  File "exercise_03_04.py", line 15, in naive_lu
    raise ValueError("algorithm does not work for this matrix")
ValueError: algorithm does not work for this matrix

```

Da die Matrix B keine LU-Zerlegung besitzt, ist es okay, dass unser Algorithmus diese nicht findet.

Exercise 3.5

Wir bestimmen die Cholesky-Zerlegung eintragsweise.

```

1| from copy import deepcopy
2| from math import sqrt
3|
4| # expects int or float as matrix entries
5| def cholesky(A):
6|     if A.height != A.width:
7|         raise ValueError("matrix is not square")
8|     B = deepcopy(A)
9|     n = B.height
10|    L = zeromatrix(n,n)
11|    for i in range(n):

```

```

12         rowsum = 0
13         for j in range(i):
14             s = 0
15             for k in range(j):
16                 s += L[i][k] * L[j][k]
17             L[i][j] = (B[i][j] - s)/L[j][j]
18             rowsum += L[i][j]**2
19             L[i][i] = sqrt( B[i][i] - rowsum )
20     return L

```

Für die gegebenen Matrizen

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 1 \\ 2 & 5 & 2 \\ 1 & 2 & 10 \end{pmatrix} \quad \text{und} \quad B = \begin{pmatrix} 1.01 \cdot 10^{-2} & 0.705 & 1.42 \cdot 10^{-2} \\ 0.705 & 49.5 & 1 \\ 1.42 \cdot 10^{-2} & 1 & 1 \end{pmatrix}$$

testen wir unser Programm mit dem folgenden Code:

```

1 A = Matrix([[1,2,1],[2,5,2],[1,2,10]])
2 print("A:")
3 print(A)
4 L = cholesky(A)
5 print("L:")
6 print(L)
7 print("L * L^T:")
8 print(L * L.transpose())
9 B = Matrix([[1.01E-2, 0.705, 1.42E-2],[0.705,49.5,1],[1.42E-2,1,1]])
10 print("B:")
11 print(B)
12 L = cholesky(B)
13 print("L:")
14 print(L)
15 print("L * L^T:")
16 print(L * L.transpose())

```

Wir erhalten den folgenden Output:

```

$ python exercise_03_05.py
A:
[1 2 1 ]
[2 5 2 ]
[1 2 10]
L:
[1.0 0 0 ]
[2.0 1.0 0 ]
[1.0 0.0 3.0]
L * L^T:
[1.0 2.0 1.0 ]
[2.0 5.0 2.0 ]
[1.0 2.0 10.0]
B:
[0.0101 0.705 0.0142]
[0.705 49.5 1 ]
[0.0142 1 1 ]
L:
[0.1004987562112089 0 0 ]

```

```
[7.015012190980423  0.5381486415443629  0
[0.14129528100981847 0.016374437298272527 0.9898320672556135]
L * L^T:
[0.01010000000000001 0.705 0.01420000000000003]
[0.705          49.5 1.0          ]
[0.01420000000000003 1.0  1.0          ]
```

Exercise 3.6

Mithilfe elementarer Zeilenumformungen, die in der Klasse `Matrix` implementiert sind, lässt sich nun der Gauß-Algorithmus zum Invertieren von Matrizen implementieren.

```
1 from copy import deepcopy
2
3 # expects the matrix entries to be comparable to 0 in a sensible way
4 def invert(A):
5     if A.height != A.width:
6         raise ValueError("matrix is not square")
7     B = deepcopy(A)    # circumvent pass by reference
8     n = B.height
9     Inv = identitymatrix(n)
10    B = B.mapentries(Rational)      # make all
11    Inv = Inv.mapentries(Rational)  # entries rational
12    # bring B in lower triangular form
13    for j in range(n):
14        p = -1
15        for i in range(j,n):
16            if B[i][j] != 0:
17                p = i
18                break
19        if p == -1:
20            raise ZeroDivisionError("matrix is not invertible")
21        for i in range(p+1,n):
22            Inv.addrow(i, p, -B[i][j]/B[p][j])  # import: change inverse
23            first
24            B.addrow(i, p, -B[i][j]/B[p][j])
25    # norm the diagonal entries
26    for i in range(n):
27        Inv.multrow(i, B[i][i]**(-1))    # **(-1) also works for Rational
28        B.multrow(i, B[i][i]**(-1))
29    # bring B into identity form
30    for j in range(n):
31        for i in range(j):
32            Inv.addrow(i, j, -B[i][j])
33            B.addrow(i, j, -B[i][j])
34    return Inv
```

Wir testen unser Programm anhand der gegebenen Matrix

$$A = \begin{pmatrix} 3 & -1 & 2 \\ -3 & 4 & -1 \\ -6 & 5 & -2 \end{pmatrix}$$

mit dem folgenden Code:

```

1 A = Matrix([[3,-1,2],[-3,4,-1],[-6,5,-2]])
2 print("A:")
3 print(A)
4 B = invert(A)
5 print("A^(-1) with rationals:")
6 print(B)
7 print("A^(-1) with floats:")
8 print(B.mapentries(float))
9 print("Checking if A*B == I (using rationals):")
10 print(A.mapentries(Rational) * B == identitymatrix(3))

```

Dabei nutzen wir erneut die Klasse `Rational`, um ein genaues Rechnen zu erlauben. Wir erhalten den folgenden Output:

```

$ python exercise_03_06.py
A:
[3 -1 2 ]
[-3 4 -1]
[-6 5 -2]
A^(-1) with rationals:
[-1162261467/3486784401 3099363912/3486784401 -2711943423/3486784401]
[0/43046721 28697814/43046721 -14348907/43046721 ]
[59049/59049 -59049/59049 59049/59049 ]
A^(-1) with floats:
[-0.3333333333333333 0.8888888888888888 -0.7777777777777778]
[0.0 0.6666666666666666 -0.3333333333333333]
[1.0 -1.0 1.0 ]
Checking if A*B == I (using rationals):
True

```

Exercise 3.7

Wir Berechnen die QR-Zerlegung einer nicht-singulären Matrix A durch Anwenden des Gram-Schmidt-Verfahrens auf die Spalten von A , von links nach rechts:

```

1 from copy import deepcopy
2 from math import sqrt
3
4 # assumes the matrix to have integer or float values
5 # and to be nonsingular
6 def qrdecomp(A):
7     if A.height != A.width:
8         return ValueError("only square matrices are supported")
9     n = A.height
10    Q = deepcopy(A)
11    R = identitymatrix(n)
12    for j in range(n):
13        # make the j-th column of Q orthogonal to the next columns
14        for k in range(j):
15            s = 0 # inner product of j-th and k-th columns
16            for i in range(n):
17                s += Q[i][j] * Q[i][k]
18            Q.addcolumn(j, k, -s)

```

```

19         R.addrow(k, j, s)
20     sn = 0    # squared norm of the j-th column
21     for i in range(n):
22         sn += Q[i][j]**2
23     Q.multcolumn(j, sqrt(sn)**(-1))
24     R.multrow(j, sqrt(sn))
25

```

Für die gegebene Matrix

$$A = \begin{pmatrix} 12 & -51 & 4 \\ 6 & 167 & -68 \\ -4 & 24 & -41 \end{pmatrix}$$

testen wir das Programm mithilfe des folgenden Codes:

```

1 A = Matrix([[12,-51,4],[6,167,-68],[-4,24,-41]])
2 print("A:")
3 print(A)
4 (Q,R) = qrdecomp(A)
5 print("Q:")
6 print(Q)
7 print("Q * Q^T:")
8 print(Q * Q.transpose())
9 print("R:")
10 print(R)
11 print("Q*R:")
12 print(Q*R)

```

Wir erhalten den folgenden Output:

```

$ python exercise_03_07.py
A:
[12 -51 4 ]
[6 167 -68]
[-4 24 -41]
Q:
[0.8571428571428571 -0.3942857142857143 -0.33142857142857124]
[0.42857142857142855 0.9028571428571428 0.03428571428571376 ]
[-0.2857142857142857 0.17142857142857143 -0.9428571428571428 ]
Q * Q^T:
[0.9999999999999998 1.474514954580286e-16 -1.6653345369377348e-16]
[1.474514954580286e-16 0.9999999999999998 4.996003610813204e-16 ]
[-1.6653345369377348e-16 4.996003610813204e-16 1.0 ]
R:
[14.0 20.999999999999996 -14.000000000000002]
[0.0 175.0 -69.99999999999999 ]
[0.0 0.0 35.0 ]
Q*R:
[12.0 -51.0 4.000000000000002]
[6.0 167.0 -68.0 ]
[-4.0 24.0 -41.0 ]

```

Exercise 3.8

(1)

Alle notwendigen Funktionswerte werden zunächst berechnet und in einer Liste gespeichert, um das mehrfache Berechnen gleicher Funktionswerte zu umgehen.

```
1 def trapeze(f,a,b,n):
2     values = [f(a + (k/n)*(b-a)) for k in range(n+1)]
3     integral = 0
4     for i in range(len(values)-1):
5         integral += values[i] + values[i+1]
6     integral = (b-a)*integral/n/2
7     return integral
```

(2)

Wir testen unser Programm anhand des gegebenen Integrals $\int_0^\pi \sin(x) dx$ mit dem folgenden Code:

```
1 from math import sin, pi
2 n = 1
3 s = 0
4 while 2 - s >= 1.E-6:    # sin is concave on [0,pi] -> estimate too small
5     n += 1                  # can skip n = 1 because it results in 0
6     s = trapeze(sin, 0, pi, n)
7
8 print("Estimate for integral of sin from 0 to pi using trapeze:")
9 print(s)
```

Wir erhalten den folgenden Output:

```
$ python exercise_03_08.py
Estimate for integral of sin from 0 to pi using trapeze:
1.9999990007015205
```

Exercise 3.9

(1)

Wir definieren eine neue Funktion `powertrapeze`, welche das angegebene Verfahren implementiert:

```
1 def powertrapeze(f, a, b, mmax):
2     integrals = []          # list of the approximations
3     values = [f(a), f(b)]    # list of the calculated values
4     for m in range(1,mmax+1):
5         n = 2**m
6         for k in range(1,n,2):
7             values.insert(k, f(a + (k/n)*(b-a)))    # add new values
8         integral = 0
```

```

9     for i in range(len(values)-1):
10        integral += values[i] + values[i+1]
11        integral = (b-a)*integral/n/2
12        integrals.append(integral)           # add new approx.
13    return integrals

```

Hiermit berechnen die Approximationen für $\int_0^\pi \sin(x) dx$ für $m = 1, \dots, 10$ mit dem folgenden Code:

```

1 from math import sin, pi
2 m = 10
3 results = powertrapeze(sin, 0, pi, m)
4 print("Calculate trapeze estimate for int. of sin from 0 to pi, 2^m intervals
      :")
5 print(" m \testimate \t\terror")
6 for i in range(m):
7     print("{:2d}\t{}\t{:20f}".format(i+1, results[i], 2-results[i]))

```

Wir erhalten den folgenden Output:

| Calculate trapeze estimate for int. of sin from 0 to pi, 2^m intervals: | | |
|---|--------------------|------------------------|
| m | estimate | error |
| 1 | 1.5707963267948966 | 0.42920367320510344200 |
| 2 | 1.8961188979370398 | 0.10388110206296019555 |
| 3 | 1.9742316019455508 | 0.02576839805444919307 |
| 4 | 1.9935703437723395 | 0.00642965622766045186 |
| 5 | 1.9983933609701445 | 0.00160663902985547224 |
| 6 | 1.9995983886400386 | 0.00040161135996141795 |
| 7 | 1.9998996001842035 | 0.00010039981579645918 |
| 8 | 1.9999749002350518 | 0.00002509976494824429 |
| 9 | 1.9999937250705773 | 0.00000627492942273378 |
| 10 | 1.9999984312683816 | 0.00000156873161838433 |

(2)

Es fällt auf, dass sich der Fehler in jedem Schritt etwa geviertelt wird. Bezeichnet a_n die n -te Approximation, so gilt $a_0 \leq a_1 \leq \dots \leq a_n$, da \sin auf $[0, \pi]$ konkav ist. Deshalb ist die Vermutung äquivalent dazu, dass die Quotienten $(a_i - a_{i+1}) / (a_{i+1} - a_{i+2})$ ungefähr 4 sind. Dies testen wir mit dem folgenden weiteren Code:

```

1 print("Quotients of any two subsequent differences of estimates:")
2 for i in range(m-2):
3     q = (results[i] - results[i+1]) / (results[i+1] - results[i+2])
4     print(q)

```

Wir erhalten den folgenden Output:

| Quotients of any two subsequent differences of estimates: |
|---|
| 4.164784400584785 |
| 4.039182316416593 |
| 4.009677144752887 |
| 4.002411992937073 |
| 4.00060254408483 |
| 4.000150607761501 |

| |
|-------------------|
| 4.000037649528035 |
| 4.000009414842847 |

Es fällt auf, dass das Verhältnis sogar gegen 4 zu gehen scheint.

(3)

Wir berechnen die Approximationen für $\int_0^2 3^{3x-1} dx$ für $m = 1, \dots, 10$ mit dem folgenden Code:

```

1 m = 10
2 f = (lambda x : 3**(3*x-1))
3 results = powertrapeze( f, 0, 2, m)
4 print("Calculate trapeze estimate for int. of 3^(3x-1) from 0 to 2, 2^m
      intervals:")
5 print(" m \testimate")
6 for i in range(m):
7     print("{:2d}\t{:24.20f}".format(i+1, results[i]))

```

Wir erhalten den folgenden Output:

| |
|---|
| Calculate trapeze estimate for int. of 3^(3x-1) from 0 to 2, 2^m intervals: |
| m estimate |
| 1 130.66666666666665719276 |
| 2 89.58204463929762084717 |
| 3 77.74742639121230070032 |
| 4 74.66669853961546721166 |
| 5 73.88840395800384897029 |
| 6 73.69331521665949935596 |
| 7 73.64451070980437918934 |
| 8 73.63230756098684537392 |
| 9 73.62925664736960129630 |
| 10 73.62849391106399821183 |

Da f konvex ist, sind die Approximationen b_n monoton fallend. Die Vermutung lässt sich erneut durch das Betrachten der Quotienten $(b_i - b_{i+1})/(b_{i+1} - b_{i+2})$ überprüfen. Hierfür nutzen wir (erneut) den folgenden Code:

```

1 print("Quotients of any two subsequent differences of estimates:")
2 for i in range(m-2):
3     q = (results[i] - results[i+1])/(results[i+1] - results[i+2])
4     print(q)

```

Wir erhalten den folgenden Output:

| |
|---|
| Quotients of any two subsequent differences of estimates: |
| 3.471562932248868 |
| 3.841500716121706 |
| 3.958305665211694 |
| 3.9894387356667425 |
| 3.9973509398114637 |
| 3.9993371862347957 |
| 3.9998342622879792 |
| 3.999958563440565 |

Unsere Vermutung scheint sich zu bestätigen.

Exercise 3.10

Für die Funktion $f(x) = e^{x^2}$ gilt $f''(x) = (4x^2 + 2)e^{x^2}$. Da $f''(x) > 0$ auf $[0, 1]$ monoton steigend ist, gilt für alle $0 \leq a \leq b \leq 1$, dass

$$|E(f, a, b)| \leq \frac{(b-a)^3}{12} \max_{a \leq x \leq b} |f''(x)| \leq \frac{(b-a)^3}{12} f''(b).$$

Für alle $n \geq 1$ und $0 \leq k \leq n-1$ gilt deshalb

$$\left| E\left(f, \frac{k}{n}, \frac{k+1}{n}\right) \right| \leq \frac{1}{12n^3} \left(4 \left(\frac{k+1}{n}\right)^2 + 2 \right) \underbrace{e^{((k+1)/n)^2}}_{\leq e \leq 4} \leq \frac{1}{12n^3} (4+2) \cdot 4 \leq \frac{2}{n^3}.$$

Der gesamte Fehler bei einer Unterteilung von $[0, 1]$ in n Intervalle lässt sich deshalb durch

$$n \cdot \frac{2}{n^3} = \frac{2}{n^2}$$

abschätzen. Dabei gilt

$$\frac{2}{n^2} < 10^{-6} \iff n^2 > 2 \cdot 10^6 \iff n > \sqrt{2} \cdot 10^3 \iff n > 1500.$$

Für das verbesserte Trapezverfahren aus Exercise 3.9 gilt mit $n = 2^m$, dass $n > 1500$ für $m \geq 11$. Wir nutzen nun den folgenden Code, um die entsprechenden Approximationen für $m = 1, \dots, 11$ zu bestimmen:

```

1 from math import exp
2 f = (lambda x: exp(x**2))
3 m = 11
4 results = powertrapeze(f, 0, 1, m)
5 print("Calculate trapeze estimate for int. of e^(x^2) from 0 to 1, 2^m
     intervals:")
6 for i in range(m):
7     print("m={:2d}\t{:24.20f}".format(i+1, results[i]))

```

Wir erhalten den folgenden Output:

```

$ python exercise_03_10.py
Calculate trapeze estimate for int. of e^(x^2) from 0 to 1, 2^m intervals:
m= 1      1.57158316545863208091
m= 2      1.49067886169885532865
m= 3      1.46971227642966528748
m= 4      1.46442031014948170764
m= 5      1.46309410260642858148
m= 6      1.46276234857772702291
m= 7      1.46267939741858832292
m= 8      1.46265865883777390621
m= 9      1.46265347414312651964
m=10     1.46265217796637525538
m=11     1.46265185392199392744

```

Exercise 3.11

Ist $T_n(x) = \sum_{k=0}^n x^k/k!$ das k -te Taylorpolynom für $f(x) = e^x$ an der Entwicklungsstelle 0, so gilt für das Restglied $R_n(x) := e^x - T_n(x)$, dass es für jedes $x \in \mathbb{R}$ ein ξ zwischen 0 und x gibt, so dass

$$R_n(x) = \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} \xi^n = \frac{e^\xi \xi^n}{(n+1)!}.$$

Für alle $x \geq 0$ gilt $e^\xi \leq e^x \leq 3^x$, und somit gilt

$$|R_n(x)| \leq \frac{3^x x^n}{(n+1)!} \quad \text{für alle } x \geq 0.$$

Für alle $x \leq 0$ gilt $e^\xi \leq e^0 = 1$, und somit

$$|R_n(x)| \leq \frac{(-x)^n}{(n+1)!}.$$

Dies führt zu dem folgenden Code:

```

1 def exp_approx(x):
2     y = 1          # current approx
3     d = 6          # number of digits
4     n = 1
5     fac = 1        # n!
6     if x >= 0:
7         while fac < (3**x) * (x**(n+1)) * 10**d:
8             y += x**n / fac
9             n += 1
10            fac *= n
11        if x < 0:
12            while fac < ((-x)**(n+1)) * 10**d:
13                y += x**n / fac
14                n += 1
15                fac *= n
16    return y

```

Wir testen die Genauigkeit des Programms mit dem folgenden Code:

```

1 from math import exp
2 print("Comparison of exp_approx(x) and exp(x) up to 7 digits.")
3 print("{:>3s}  {:>22s}  {:>22s}  {:>13s}" .format("x", "approximation", "exact",
4           "difference (10 digits)"))
5 for x in range(-30, 31):
6     approx = exp_approx(x)
7     exact = exp(x)      # not really exact, but better than the above
8     print("{:3d}  {:22.7f}  {:22.7f}  {:13.10f}" .format(x, approx, exact,
9               exact-approx))

```

Wir erhalten den folgenden (gekürzten) Output:

```
Comparison of exp_approx(x) and exp(x) up to 7 digits.
```

| x | approximation | exact | difference (10 digits) |
|-------|------------------------|------------------------|------------------------|
| -30 | -0.0000855 | 0.0000000 | 0.0000855145 |
| -29 | 0.0000551 | 0.0000000 | -0.0000550745 |
| -28 | 0.0000050 | 0.0000000 | -0.0000050079 |
| -27 | -0.0000045 | 0.0000000 | 0.0000044619 |
| -26 | -0.0000014 | 0.0000000 | 0.0000013633 |
| -25 | -0.0000006 | 0.0000000 | 0.0000006464 |
| -24 | -0.0000003 | 0.0000000 | 0.0000002671 |
| -23 | -0.0000000 | 0.0000000 | 0.0000000403 |
| -22 | -0.0000000 | 0.0000000 | 0.0000000071 |
| -21 | -0.0000000 | 0.0000000 | 0.0000000192 |
| [...] | | | |
| 21 | 1318815734.4832141 | 1318815734.4832146 | 0.0000004768 |
| 22 | 3584912846.1315928 | 3584912846.1315918 | -0.0000009537 |
| 23 | 9744803446.2489052 | 9744803446.2489033 | -0.0000019073 |
| 24 | 26489122129.8434715 | 26489122129.8434715 | 0.0000000000 |
| 25 | 72004899337.3858795 | 72004899337.3858795 | 0.0000000000 |
| 26 | 195729609428.8387451 | 195729609428.8387756 | 0.0000305176 |
| 27 | 532048240601.7988281 | 532048240601.7986450 | -0.001831055 |
| 28 | 1446257064291.4738770 | 1446257064291.4750977 | 0.0012207031 |
| 29 | 3931334297144.0424805 | 3931334297144.0419922 | -0.0004882812 |
| 30 | 10686474581524.4667969 | 10686474581524.4628906 | -0.0039062500 |

Für etwa $x \geq 23$ und $x \leq -26$ hat unsere Approximation nicht mehr die gewünschten Genauigkeit, da die aufzuaddierenden Summanden $x^n/n!$ dann zu klein werden.

Exercise 3.12

(1)

Wir definieren zunächst eine Klasse `TimeOutError`, um ggf. eine passende Fehlermeldung ausgeben zu können.

```
1 class TimeOutError(Exception):
2     pass
```

Wir implementieren das Newton-Verfahren mit der gewünschten Genauigkeit:

```
1 def newton(f, f_prime, x):
2     n = 1
3     xold = x
4     xnew = x
5     while n <= 100:
6         d = f_prime(xold)
7         if d == 0:
8             raise ZeroDivisionError("derivative vanishes at {}".format(xold))
9         xnew = xold - f(xold)/d
10        if 0 <= xnew - xold <= 1.E-7 or 0 <= xold - xnew <= 1.E-7:
11            return xnew
12        xold = xnew
13        n += 1
14    raise TimeOutError("the calculation takes too long")
```

(2)

Wir testen unser Programm anhand der gegebenen Funktion $f(x) = x^2 - 2$ mit dem folgenden Code:

```
1 f = (lambda x: x**2 - 2)
2 fprime = (lambda x: 2*x)
3 print("Calculating an approximation of sqrt(2):")
4 print( newton(f, fprime, 1) )
```

Wir erhalten den folgenden Output:

```
$ python exercise_03_12.py
Calculating an approximation of sqrt(2):
1.4142135623730951
```

Dabei stimmen die ersten 15 Nachkommestellen mit dem exakten Ergebnis überein.

4 Python in Scientific Computation

Exercise 4.13

Wir geben den beiden Funktionen ein zusätzliches Argument `err`, mithilfe dessen entschieden wird, wann die Funktion abbricht; standardmäßig ist dieser Wert bei 10^{-6} .

```
1 def bisect_it(f, a, b, err=1e-6):
2     x = (a+b)/2
3     while abs(f(x)) >= err:
4         # f(a) < 0 < f(b) by assumption
5         if f(x) > 0:
6             b = x
7         else:
8             a = x
9         x = (a+b)/2
10    return x
11
12 def bisect_rec(f, a, b, err=1e-6):
13     x = (a+b)/2
14     if abs(f(x)) < err:
15         return x
16     if f(x) > 0:
17         return bisect_rec(f, a, x, err)
18     else:
19         return bisect_rec(f, x, b, err)
```

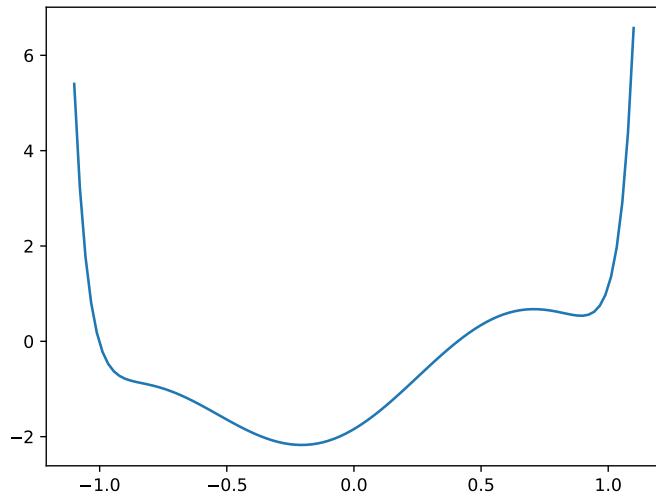
Wir testen die beiden Funktionen an der gegebenen Funktion

$$f(x) = \sin(4x - 1) + x + x^{20} - 1.$$

Hierfür plotten wir die Funktion zunächst mithilfe des folgenden Codes:

```
1 from scipy import linspace, sin
2 import matplotlib.pyplot as plt
3
4 def f(x): return sin(4*x-1)+ x + x**20 - 1
5
6 x = linspace(-1.1, 1.1, 100)
7 plt.clf()
8 plt.plot(x, f(x))
9 plt.show()
```

Wir wählen das Intervall $[-1.1, 1.1]$, da die Funktion f außerhalb dieses Intervalls zu groß wird. Wir erhalten den folgenden Graphen:



Anhand des Graphen sind zwei Nullstellen zu erkennen, jeweils in der Nähe von -1 und 0.4 . Wir berechnen die Nullstellen nun mit dem folgenden Code:

```

1 xit1, xit2 = bisect_it(f, 0, -1.5), bisect_it(f, 0, 1)
2 print("The roots with bisect_it are {} and {}".format(xit1, xit2))
3 xrec1, xrec2 = bisect_rec(f, 0, -1.5), bisect_rec(f, 0, 1)
4 print("The roots with bisect_rec are {} and {}".format(xrec1, xrec2))

```

Wir erhalten in der Konsole den folgende Output:

```

$ python exercise_04_13.py
The roots with bisect_it are -1.002246916294098 and 0.4082937240600586.
The roots with bisect_rec are -1.002246916294098 and 0.4082937240600586.

```

Exercise 4.14

Wir nutzen die bisherige `newton`-Methode, kombiniert mit einer Approximation für Ableitungen:

```

1 ### Newton method from exercise 3.12
2
3 class TimeOutError(Exception):
4     pass
5
6 def newton(f, f_prime, x):
7     n = 1
8     xold = x
9     xnew = x
10    while n <= 100:

```

```

11     d = f_prime(xold)
12     if d == 0:
13         raise ZeroDivisionError("derivative vanishes at {}".format(xold))
14     xnew = xold - f(xold)/d
15     if abs(xnew - xold) <= 1.E-7:
16         return xnew
17     xold = xnew
18     n += 1
19     raise TimeOutError("the calculation takes too long")
20
21
22
23 ### new Newton method
24
25 def prime(f, h=1e-6):
26     return (lambda x: (f(x+h)-f(x))/h)
27
28 def newton_ext(f, x):
29     fprime = prime(f)
30     return newton(f, fprime, x)

```

Wir plotten nun zunächst die gegebenen Funktion

$$f(x) = e^x + 2x$$

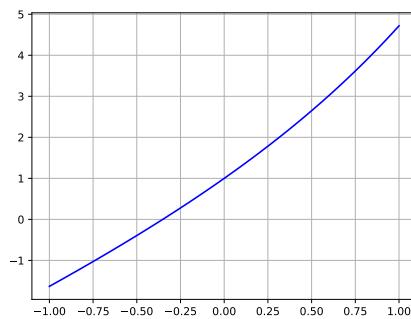
mit dem folgenden Code:

```

1  from scipy import exp, linspace
2  import matplotlib.pyplot as plt
3
4  def f(x): return exp(x) + 2*x
5
6  x = linspace(-1, 1, 100)
7  plt.clf()
8  plt.grid()
9  plt.plot(x, f(x), color="b")
10 plt.show()

```

Wir erhalten den folgenden Graphen:



Wir wählen nun den Startwert $x_0 = 1$, und berechnen die Nullstelle von f sowohl mit der bisherigen `newton`-Funktion, als auch mit der neuen `newton_ext`-Funktion:

```

1 x0 = 1
2 def fprime(x): return exp(x) + 2
3 print("With the exact derivative we get a root at      {}".format(newton
4                                     (f, fprime, x0)))
5 print("With an approximate derivative we get a root at {}".format(
6                                     newton_ext(f, x0)))

```

Wir erhalten in der Konsole den folgenden Output:

```

$ python exercise_04_14.py
With the exact derivative we get a root at      -0.3517337112491958.
With an approximate derivative we get a root at -0.35173371124919584.

```

Exercise 4.15

(1)

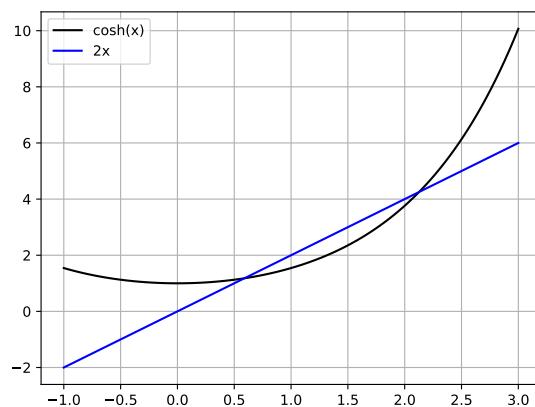
Wir plotten zunächst die beiden Funktionen:

```

1 from scipy import cosh, linspace
2 import matplotlib.pyplot as plt
3
4 x = linspace(-1, 3, 100)
5 plt.clf()
6 plt.plot(x, cosh(x), color="k", label="cosh(x)")
7 plt.plot(x, 2*x, color="b", label="2x")
8 plt.grid()
9 plt.legend()
10 plt.show()

```

Wir erhalten den folgenden Graphen:



Wir bestimmen nun die beiden Nullstellen mit dem folgenden Code:

```
1 from exercise_04_14 import prime, newton_ext
2
3 def f(x): return cosh(x) - 2*x
4 x1 = 0.5
5 x2 = 2
6 print( "The intersections are at {} and {}".format(newton_ext(f, x1),
    newton_ext(f, x2)) )
```

Wir erhalten den folgenden Output:

```
$ python exercise_04_15.py
The intersections are at 0.5893877634693506 and 2.1267998926782568.
```

(2)

Die gegebene Funktion f ist konvex; für einen beliebigen Startwert x_0 mit $f'(x_0) \neq 0$ konvergiert daher das Newton-Verfahren gegen eine der beiden Nullstellen. Der einzige kritische Punkt ist daher der eindeutige Wert $x \in \mathbb{R}$ mit $f'(x) = 0$. Wir bestimmen diesen Wert näherungsweise:

```
1 fprime = prime(f)
2 print("The newton method cannot start at {}".format(newton_ext(fprime, 1)))
```

Wir erhalten das folgende Ergebnis:

```
The newton method cannot start at 1.4436349751811388.
```

Exercise 4.16

Wir passen zunächst die bisherige `newton`-Methode an, um mit `scipy.array` zu arbeiten:

```
1 from scipy import *
2 from scipy.linalg import *
3
4 class TimeOutError(Exception):
5     pass
6
7 def newton(f, Df, x):
8     n = 1
9     xold = x
10    xnew = x
11    while n <= 100:
12        D = Df(xold)
13        xnew = xold - inv(D) @ f(xold)
14        if norm(xnew - xold) <= 1e-6:
15            return xnew
16        xold = xnew
17        n += 1
18    raise TimeOutError("the calculation takes too long")
```

Anschließend bestimmen wir die gesuchte Nullstelle:

```

1 def f(p):
2     (x,y,z) = p
3     xnew = 9*x**2 + 36*y**2 + 4*z**2 - 36
4     ynew = x**2 - 2*y**2 - 20*z
5     znew = x**2 - y**2 + z**2
6     return (xnew, ynew, znew)
7
8 def J(p):
9     (x,y,z) = p
10    A = zeros((3,3))
11    A[0,0] = 18*x
12    A[0,1] = 72*y
13    A[0,2] = 8*z
14    A[1,0] = 2*x
15    A[1,1] = -4*y
16    A[1,2] = -20
17    A[2,0] = 2*x
18    A[2,1] = -2*y
19    A[2,2] = 2*z
20    return A
21
22 x0 = [(1,1,0), (1,-1,0), (-1,1,0), (-1,-1,0)]
23 print("initial value\root")
24 for i in range(4):
25     print( "{}\t{}.".format(x0[i], newton(f, J, x0[i])) )

```

Wir erhalten den folgenden Output:

```

$ python exercise_04_16.py
initial value      root
(1, 1, 0)          [ 0.89362823  0.89452701 -0.04008929].
(1, -1, 0)         [ 0.89362823 -0.89452701 -0.04008929].
(-1, 1, 0)         [-0.89362823  0.89452701 -0.04008929].
(-1, -1, 0)        [-0.89362823 -0.89452701 -0.04008929].

```

Exercise 4.17

Wir nutzen die Methoden `quad` und `romberg` mit den Standardoptionen, und die Methoden `trapz` und `simps` mit einer Unterteilung der jeweiligen Intervalle in 1000 gleichmäßige Teilintervalle:

```

1 from scipy import sin, exp, pi, linspace
2 from scipy.integrate import quad, romberg, trapz, simps
3
4 f = sin
5 def g(x): return 3**(3*x-1)
6 def h(x): return exp(x**2)
7
8 x1 = linspace(0, pi, 1000)
9 x2 = linspace(0, 2, 1000)
10 x3 = linspace(0, 1, 1000)
11

```

```

12| print( "           {:19} {:21} {:20}".format( "sin(x) from 0 to pi ", "3^(3x-1)
13|   from 0 to 2", "e^(x^2) from 0 to 1" ))
14| print( "quad:   {:19.17f} {:21.17f} {:20.17f}".format( quad(f,0,pi)[0], quad
15|   (g,0,2)[0], quad(h,0,1)[0] ))
16| print( "romberg: {:19.17f} {:21.17f} {:20.17f}".format( romberg(f,0,pi),
17|   romberg(g,0,2), romberg(h,0,1) ))
18| print( "trapz:  {:19.17f} {:21.17f} {:20.17f}".format( trapz(f(x1), x1),
19|   trapz(g(x2), x2), trapz(h(x3), x3) ))
20| print( "simpsons: {:19.17f} {:21.17f} {:20.17f}".format( simpsons(f(x1), x1),
21|   simpsons(g(x2), x2), simpsons(h(x3), x3) ))

```

Wir erhalten den folgenden Output:

```

$ python exercise_04_17.py
sin(x) from 0 to pi  3^(3x-1) from 0 to 2  e^(x^2) from 0 to 1
quad:    2.000000000000000  73.62823966492641148  1.46265174590718150
romberg: 2.000000000000132117  73.62823966494875094  1.46265174591010316
trapz:   1.99999835177085195  73.62850679530863829  1.46265219986153205
simpsons: 1.99999999999701172  73.62824054651866845  1.46265174667154541

```

Exercise 4.18

Wir nutzen die folgende Funktion, um eine gegebene quadratische Matrix A als $A = L + D + U$ wie in der Aufgabenstellung zu zerlegen:

```

1 def ldu(A):
2     (n, m) = A.shape
3     if n != m:
4         return ValueError("matrix is not square")
5     L = zeros((n,n))
6     D = zeros((n,n))
7     U = zeros((n,n))
8     for i in range(n):
9         L[i,:i] = A[i,:i]
10        D[i,i] = A[i,i]
11        U[i, i+1:] = A[i, i+1:]
12    return(L,D,U)

```

Wir bestimmen nun zunächst die exakte Lösung mithilfe des folgenden Codes:

```

1 A = array([[4,3,0],[3,4,-1],[0,-1,4]])
2 print("A:")
3 print(A)
4
5 b = array([24,30,-24])
6 print("b:")
7 print(b)
8
9 xct = solve(A, b)
10 print("The solution to Ax = b is:")
11 print(xct)

```

Anschließend berechnen wir mithilfe des Gauß-Seidel-Algorithmus eine approximative Lösung:

```

1 L,D,U = ldu(A)
2 n = 3
3 x = array([3,3,3])
4 for i in range(n+1):
5     x = inv(D + L) @ (b - U @ x)
6
7 print("An approximate solution to Ax = b is:")
8 print(x)
9 print("The difference is:")
10 print(xct - x)

```

Wir erhalten den folgenden Output:

```

$ python exercise_04_18.py
A:
[[ 4  3  0]
 [ 3  4 -1]
 [ 0 -1  4]]
b:
[ 24  30 -24]
The solution to Ax = b is:
[ 3.  4. -5.]
An approximate solution to Ax = b is:
[ 2.57885742  4.35095215 -4.91226196]
The difference is:
[ 0.42114258 -0.35095215 -0.08773804]

```

Exercise 4.19

Wir interpolieren die gegebenen Werte mit einem Polynom p vom Grad 7. Hierfür nutzen wir die Funktion `KroghInterpolator` aus dem Paket `scipy.interpolate`; mit dieser lassen sich die Ableitungen $p^{(n)}(0)$ bestimmen, aus denen sich dann die Koeffizienten bestimmen lassen:

```

1 from scipy import *
2 from scipy.misc import factorial
3 from scipy.interpolate import KroghInterpolator
4
5 xarr = linspace(0,3,7)
6 f = [1,1,0,0,3,1,2]
7 p = KroghInterpolator(xarr, f)
8
9 # getting the coefficients
10
11 deriv = p.derivatives(0)
12 coeff = []
13 for n in range(len(deriv)):
14     coeff.append(deriv[n]/factorial(n))
15
16 print("The coefficients (via interpolation) are:")
17 print(coeff)

```

Zur Überprüfung unserer Ergebnisse bestimmen wir die Koeffizienten anschließend noch einmal durch ein entsprechendes lineares Gleichungssystem:

```
1 from scipy.linalg import solve
2 A = zeros((7,7))
3 for i in range(len(xarr)):
4     for j in range(len(f)):
5         A[i,j] = xarr[i]**j
6
7 print("The coefficients (via linear equations) are:")
8 print(solve(A, f))
```

Wir erhalten den folgenden Output:

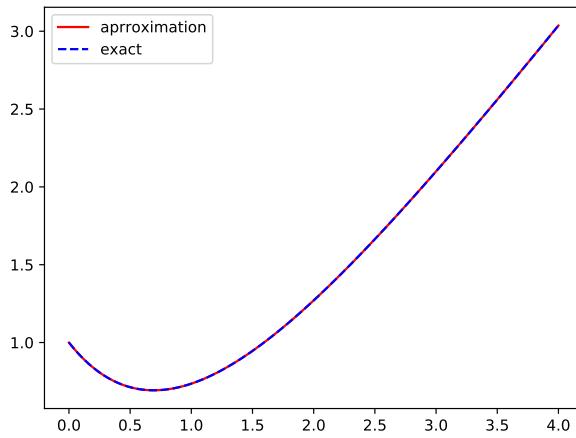
```
$ python exercise_04_19.py
The coefficients (via interpolation) are []:
[1.0, -13.66666666666661, 65.46666666666664, -110.66666666666664,
 81.3333333333314, -26.66666666666661, 3.1999999999999993]
The coefficients (via linear equations) are []:
[ 1.          -13.6666667   65.4666667 -110.6666667   81.3333333
 -26.6666667    3.2        ]
```

Exercise 4.20

Wir nutzen den folgenden Code:

```
1 from scipy import *
2 from scipy.integrate import odeint
3 import matplotlib.pyplot as plt
4
5 def du(u, x): return x - u
6 x = linspace(0,4,100)
7 u0 = 1.0
8 y = odeint(du, u0, x)
9
10 plt.clf()
11 plt.plot(x, y, "r", label="approximation")
12 plt.plot(x, x - 1 + 2*exp(-x), "b-", label="exact")
13 plt.legend()
14 plt.show()
```

Wir erhalten damit das folgende Bild, in denen die beiden Graphen praktisch nicht unterscheidbar sind:



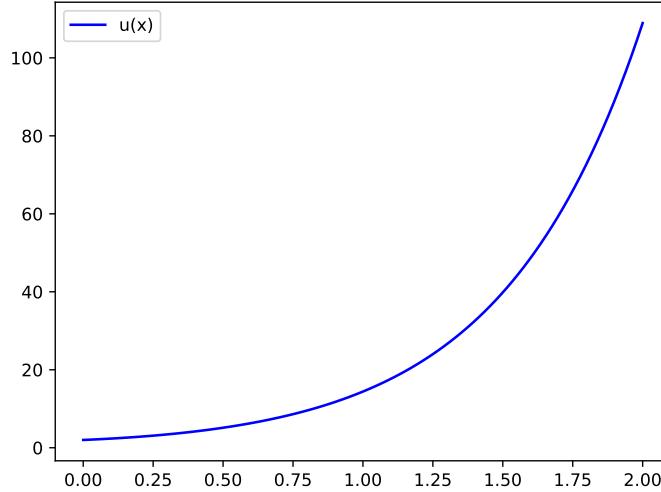
Exercise 4.21

Wir nutzen den folgenden Code:

```

1 from scipy import *
2 from scipy.integrate import odeint
3 import matplotlib.pyplot as plt
4
5 def f(y, x):
6     (u, uprim) = y
7     dy = (uprim, (3*x+2)/(3*x-1)*uprim + (6*x-8)/(3*x-1)*u)
8     return dy
9
10 # initial value
11 u0 = (2, 3)
12 I = linspace(0,2, 100)
13
14 # solving and plotting
15 sol = odeint(f, u0, I)
16 plt.clf()
17 plt.plot(I, sol[:,0], color='b', label="u(x)")
18 plt.legend()
19 plt.show()
```

Wir erhalten den folgenden Graphen:



Exercise 4.22

Das gegebene Randwertproblem

$$u' = -|u(x)|, \quad u(0) = 0, \quad u(4) = -2$$

für $u \in C^1[0, 1]$ hat, entgegen der Aufgabenstellung, keine Lösung:

Die Funktion u wäre monoton fallend, da $u'(x) = -|u(x)| \leq 0$ für alle $x \in [0, 4]$ gilt.
Daher ist

$$I := \{x \in [0, 4] \mid u(x) < 0\}$$

ein Intervall mit Randpunkt 4. Wegen der Stetigkeit von u ist I halboffen; es gibt also $x_0 \in [0, 4]$ mit $I = (x_0, 4]$. Da $u(0) = 0$ gilt, ist dabei $x_0 > 0$.

Auf dem Intervall I gilt nun $-|u| = u$. Also erfüllt u auf I die Differenzialgleichung $u' = u$. Somit gibt es eine Konstante $c \in \mathbb{R}$ mit $u(x) = ce^x$ für alle $x \in I$. Es gilt

$$-2 = u(4) = ce^4$$

und somit $c = -2e^{-4}$. Dann gilt aber

$$u(x_0) = \lim_{x \downarrow x_0} u(x) = \lim_{x \downarrow x_0} -2e^{x-4} = -2e^{x_0-4} < 0,$$

im Widerspruch zu $x_0 \notin I$.

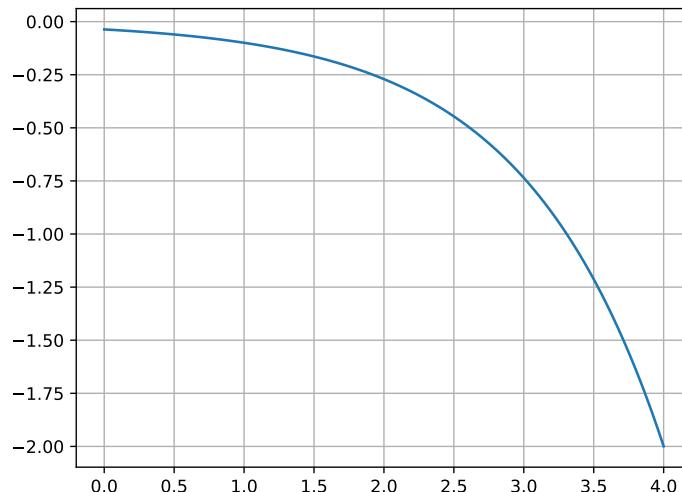
Unsere obige Argumentation spiegelt sich auch in dem Verhalten von `scipy` wieder:
Das folgende Programm würde eine Lösung der Differenzgleichung liefern und plotten:

```

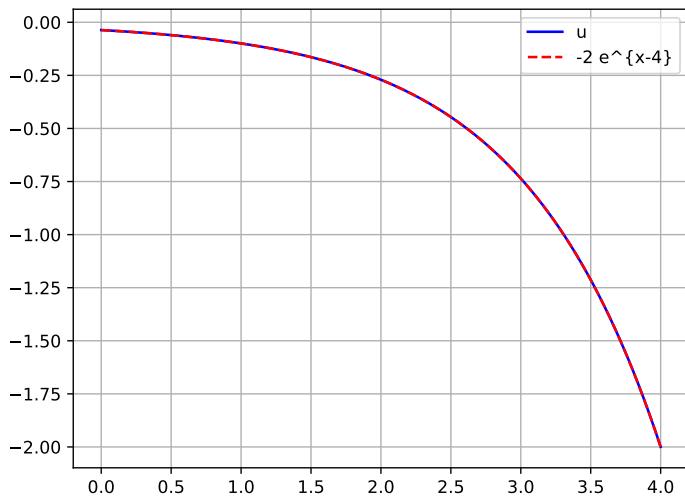
1 from scipy import *
2 from scipy.integrate import solve_bvp
3 import matplotlib.pyplot as plt
4
5 def f(x,y): return -abs(y)
6 def bc(yl, yr): return abs(yl) + abs(yr+2)
7
8 I = linspace(0, 4)
9
10 y = zeros((1, len(I)))
11 y[0][0] = 1
12
13 res = solve_bvp(f, bc, I, y)
14
15 x = linspace(0, 4, 100)
16 u = res.sol(x)[0]
17
18 plt.clf()
19 plt.plot(x, u)
20 plt.grid()
21 plt.show()

```

Wir erhalten den folgenden Graphen:



Die Randbedingung $u(4) = -2$ wird zwar beachtet, die Randbedingung $u(0) = 0$ hingegen nicht. Der eingezeichnete Graph ist, entsprechend der obigen Argumentation, der von $-2e^{x-4}$, wie aus dem folgenden Bild hervorgeht:



Exercise 4.23

(1)

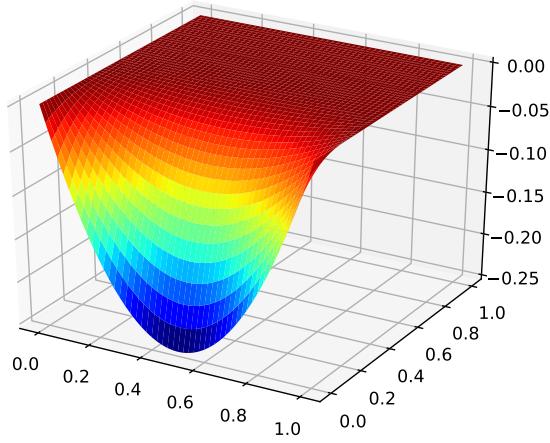
Wir plotten L durch den folgenden zusätzlichen Code:

```

1 import matplotlib.pyplot as plt
2 from mpl_toolkits.mplot3d import Axes3D
3 from matplotlib import cm
4
5 fig = plt.figure()
6 ax = fig.gca(projection='3d')
7 x, y = meshgrid(x, y)
8 surf = ax.plot_surface(x, y, L, rstride=1, cstride=1, cmap=cm.jet, linewidth
9 =0)
9 plt.show()

```

Wir erhalten hierdurch das folgende Bild:



(2)

Das Programm berechnet für $\Omega = (0, 1) \times (0, 1)$ eine approximative Lösung der Differentialgleichung

$$\Delta u = 0 \text{ auf } \Omega \quad \text{und} \quad u = g \text{ auf } \partial\Omega.$$

wobei

$$g(x, y) = \begin{cases} y(y-1) & \text{falls } x = 0, \\ 0 & \text{sonst.} \end{cases}$$

Dabei soll für alle für alle $i, j = 0, \dots, 50$ der Eintrag $L[i, j]$ approximativ dem Funktionswert $u(i/50, j/50) =: u_{ij}$ entsprechen. Die aus

$$u = g \text{ auf } \partial\Omega$$

folgenden Randbedingungen werden durch die folgende Zeile des Codes festgelegt:

```
1 | L[0, :] = y*(y-1)
```

Man bemerke, dass die Randwerte $L[i, j]$ (mit $i = 0, 50$ und $j = 0, 50$) im Laufe des Programmes unverändert bleiben. Die Gleichung

$$\Delta u = 0 \text{ auf } \Omega$$

wird mit

$$\frac{1}{h^2}(-u_{i-1,j} - u_{i,j-1} + 4u_{ij} - u_{i+1,j} - u_{i,j+1}) = f(ih, jh) \stackrel{!}{=} 0$$

(siehe Abschnitt 4.8, Seite 60 im Skript) durch die folgende Gleichung des Codes implementiert:

```
1 L[i,j] = (Lt[i+1,j] + Lt[i-1,j] + Lt[i,j+1] + Lt[i,j-1]) / 4
```

Der Code funktioniert also dadurch, dass auf dem Rand mit den exakten Werten für u_{ij} begonnen wird, und diese dann mithilfe der Gleichung

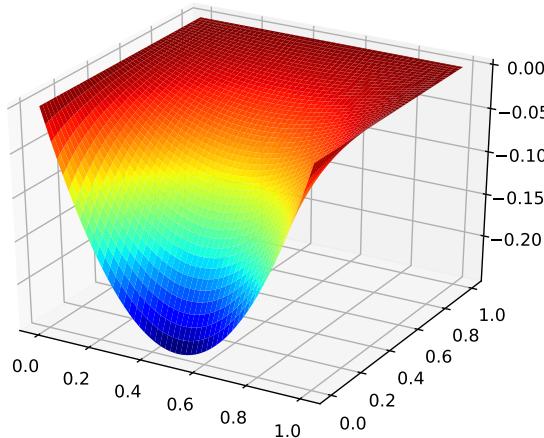
$$u_{ij} = \frac{u_{i-1,j} + u_{i,j-1} + u_{i+1,j} + u_{i,j+1}}{4}$$

auch nach innen hin propagiert werden.

Um unsere Vermutung zu überprüfen, bestimmen wir mithilfe der gegebenen Methode `poisson_solver` die exakte Lösung, und plotten diese:

```
1 from poisson solver import *
2 f = (lambda x,y: 0)
3 def g(x,y):
4     if x == 0:
5         return y*(y-1)
6     return 0
7 poisson_solver(f, g, 51)
```

Wir erhalten den folgenden Graphen:



Der Vergleich mit dem obigen Graphen bestätigt unsere Vermutung.

5 Python in Computer Algebra, SymPy

Exercise 5.24

(1)

Wir testen, für welche Werte von α die Determinante von A verschwindet:

```
1 from sympy import symbols, Eq, Matrix, solveset, linsolve, det
2
3 alpha, beta, x, y, z = symbols('alpha beta x y z')
4
5 A = Matrix([[1,1,1],[1,0,-1],[alpha,-1,1]])
6 b = Matrix([3,beta,-3])
7 print( "The kernel is nonzero for the following values of alpha:" )
8 print( solveset(det(A)) )
```

Als Ergebnis erhalten wir $\{-3\}$. Somit hat das lineare Gleichungssystem $Ax = 0$ nur für $\alpha = -3$ nicht-triviale Lösungen.

(2)

Die Spalten von A sind genau linear abhängig, wenn $\det A = 0$ gilt. Nach dem vorherigen Aufgabenteil gilt dies nur für $\alpha = -3$.

(3)

Für $\alpha \neq -3$ ist die Matrix invertierbar, sodass das Gleichungssystem $Ax = b$ dann für jedes $\beta \in \mathbb{R}$ eine eindeutige Lösung hat. Für $\alpha = 3$ hat die Matrix A immer noch Rang 2, weshalb sich die Werte für β in diesem Fall wie folgt bestimmen lässt:

```
1 v,w = A.subs(alpha,-3).columnspace()    # column space is 2-dimensional
2 B = v.col_insert(1, w).col_insert(2, b)
3 print("For alpha = -3 there exists a solution for the following values of
      beta:")
4 print( solveset(det(B)) )
```

Wir erhalten den Wert $\beta = 0$.

(4)

Für $\alpha = -3, \beta = 0$ berechnen wir die Lösungen für $Ax = b$ mit `linsolve`:

```
1 print("For alpha = -3, beta = 0 the solutions are given as follows:")
2 print( linsolve( [Eq(x+y+z,3), Eq(x-z,0), Eq(-3*x-y+z,-3) ], [x,y,z] ) )
```

Als Lösung erhalten wir $\{(z, -2z + 3, z)\}$.

Exercise 5.25

Wir bestimmen zunächst die Eigenwerte und zugehörigen Eigenvektoren:

```

1 from sympy import symbols, Matrix, simplify, limit, cos, sin
2
3 eps = symbols('eps')
4 A = Matrix([[1 + eps*cos(2/eps), -eps*sin(2/eps)], [-eps*sin(2/eps), 1 + eps*cos(2/eps)]])
5
6 e = A.eigenvals()
7 lambda1 = simplify(e[0][0])
8 lambda2 = simplify(e[1][0])
9 phi1 = simplify(e[0][2][0])
10 phi2 = simplify(e[1][2][0])
11
12 print("The eigenvalues are:")
13 print(lambda1)
14 print(lambda2)
15 print("The corresponding eigenvectors are:")
16 print(phi1)
17 print(phi2)

```

Wir erhalten den folgenden Output:

```

The eigenvalues are:
sqrt(2)*eps*cos(pi/4 - 2/eps) + 1
sqrt(2)*eps*cos(pi/4 + 2/eps) + 1
The corresponding eigenvectors are:
Matrix([[-1], [1]])
Matrix([[1], [1]])

```

Inbesondere sind die Eigenwerte φ_1 und φ_2 unabhängig von ϵ . Wir bestimmen nun die Grenzwerte von $A(\epsilon)$ und $\lambda_i(\epsilon)$ für $\epsilon \rightarrow 0$:

```

1 print("For eps -> 0 the matrix A becomes:")
2 print(A.applyfunc(lambda x: limit(x, eps, 0)))
3 print("For eps -> 0 the eigenvalues become:")
4 print(limit(lambda1, eps, 0))
5 print(limit(lambda2, eps, 0))

```

Wir erhalten die folgenden Ergebnisse:

```

For eps -> 0 the matrix A becomes:
Matrix([[1, 0], [0, 1]])
For eps -> 0 the eigenvalues become:
1
1

```

Exercise 5.26

Die Abbildung $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$, $x \mapsto x^3 + 3x$ ist stetig mit $\lim_{x \rightarrow -\infty} f(x) = -\infty$ und $\lim_{x \rightarrow \infty} f(x) = \infty$; nach dem Zwischenwertsatz ist f deshalb surjektiv. Außerdem ist f differenzierbar mit $f'(x) = 3x^2 + 3 > 0$ für alle $x \in \mathbb{R}$, weshalb f streng monoton steigend, und somit injektiv ist. Die Abbildung f ist also bijektiv, weshalb die Gleichung $f(x) = a$ für jedes $a \in \mathbb{R}$ eine eindeutige reelle Lösung besitzt.

(Leider haben wir es auch nach viel herumprobieren nicht geschafft, `sympy` richtig entscheiden zu lassen, welche der drei Nullstellen jeweils reell sind. Daher argumentieren wir diesen Teil rein mathematisch ohne zugehörigen Code.)

Mithilfe von `scipy` lassen sich die drei verschiedenen Lösungen bestimmen:

```
1 from sympy import symbols, solveset, plot
2
3 a, x = symbols('a x', real=True)
4 sol = solveset(x**3 + 3*x - a, x)
5 print(sol)
```

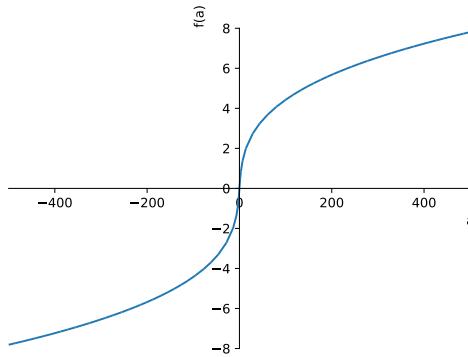
Wir erhalten die folgenden Lösungen:

```
{(-1/2 - sqrt(3)*I/2)*(-27*a/2 + sqrt(729*a**2 + 2916)/2)**(1/3)/3 +
 3/((-1/2 - sqrt(3)*I/2)*(-27*a/2 + sqrt(729*a**2 + 2916)/2)**(1/3)),
 (-1/2 + sqrt(3)*I/2)*(-27*a/2 + sqrt(729*a**2 + 2916)/2)**(1/3)/3 +
 3/((-1/2 + sqrt(3)*I/2)*(-27*a/2 + sqrt(729*a**2 + 2916)/2)**(1/3)),
 -(-27*a/2 + sqrt(729*a**2 + 2916)/2)**(1/3)/3 + 3/(-27*a/2 + sqrt(729*a**2 + 2916)/2)**(1/3)}
```

Wir können nun die reelle Lösung im geforderten Intervall $[-500, 500]$ mit dem folgenden Code plotten:

```
1 f = list(sol)[0]
2 plot(f, (a, -500, 500))
```

Damit erhalten wir die folgenden Graphen:



Exercise 5.27

Wir passen die bisherige newton-Methode dahingehend an, dass sie anstelle einer Funktion f einen „Funktionsausdruck“ der Form $\exp(x) + 2*x$ annimmt, und diesen intern in eine entsprechende Funktion umwandelt.

```
1 def newton(f, var, x0): # var = variable name
2     fprime = f.diff(var)
3     g = lambdify(var, f)
4     gprime = lambdify(var, fprime)
5     n = 1
6     xold = x0
7     xnew = x0
8     while n <= 100:
9         d = gprime(xold)
10        if d == 0:
11            raise ZeroDivisionError("derivative vanishes at {}".format(xold))
12        xnew = xold - g(xold)/d
13        if abs(xnew - xold) < 1.E-7:
14            return xnew
15        xold = xnew
16        n += 1
17    raise TimeOutError("the calculation takes too long")
```

Hiermit bestimmen wir die Lösungen der Gleichungen $e^x + 2x = 0$ und $\cosh(x) = 2x$, wobei wir die gleichen Startwerte wie in den entsprechenden vorherigen Aufgaben nutzen:

```
1 x = symbols('x')
2 f = exp(x) + 2*x
3 g = cosh(x) - 2*x
4 x0 = 1
5 print("The root of e^x + 2x is {}".format(newton(f, x, 1)))
6 x1 = 0.5
7 x2 = 2
8 print("The functions cosh(x) and 2x intersect at {} and {}".format(newton(g,
    x, x1), newton(g, x, x2)))
```

Wir erhalten in der Konsole die folgenden Ergebnisse:

```
$ python exercise_05_27.py
The root of e^x + 2x is -0.3517337112491958.
The functions cosh(x) and 2x intersect at 0.5893877634693505 and
2.1267998926782568.
```

Dies sind die gleichen Ergebnisse wie zuvor.

Exercise 5.28

Wir nutzen den folgenden Code:

```
1 from sympy import symbols, Matrix
2
3 class TimeOutError(Exception):
```

```

4     pass
5
6 # expect f to be a matrix
7 def newton(f, var, x0):
8     n = len(var)
9     if n != len(f):
10         raise ValueError("wrong function type")
11     Df = Matrix(n, n, (lambda i,j: f[i].diff(var[j])))
12     def g(x):
13         sublist = list(zip(var, x))
14         substitutor = (lambda e: e.subs( sublist ))
15         return f.applyfunc( substitutor )
16     def Dg(x):
17         sublist = list(zip(var, x))
18         substitutor = (lambda e: e.subs( sublist ))
19         return Df.applyfunc( substitutor )
20     n = 1
21     xold = x0
22     xnew = x0
23     while n <= 100:
24         D = Dg(xold)
25         xnew = xold - D**(-1) @ g(xold)
26         if (xnew - xold).norm() < 1e-6:
27             return xnew
28         xold = xnew
29         n += 1
30     raise TimeOutError("the calculation takes too long")

```

Wir testen unser Programm anhand der gegebenen Funktion:

```

1 x, y, z = symbols('x y z')
2
3 f = Matrix([9*x**2 + 36*y**2 + 4*z**2 - 36, x**2 - 2*y**2 - 20*z, x**2 - y**2
4           + z**2])
5 x0 = [ Matrix([1,1,0]), Matrix([1,-1,0]), Matrix([-1,1,0]), Matrix([-1,-1,0]) ]
6 print("initial value \t\t\troot")
7 for i in range(4):
8     print( "{} \t{}".format(x0[i], newton(f, [x,y,z], x0[i]).applyfunc(float)))

```

Wir erhalten in der Konsole den folgenden Output:

```

initial value          root
Matrix([[1], [1], [0]])      Matrix([[0.893628234476483],
                                         [0.894527010390578], [-0.0400892861591528]])
Matrix([[1], [-1], [0]])      Matrix([[0.893628234476483],
                                         [-0.894527010390578], [-0.0400892861591528]])
Matrix([[-1], [1], [0]])      Matrix([[-0.893628234476483],
                                         [0.894527010390578], [-0.0400892861591528]])
Matrix([[-1], [-1], [0]])      Matrix([[-0.893628234476483],
                                         [-0.894527010390578], [-0.0400892861591528]])

```

Exercise 5.29

Wir bestimmen zunächst die allgemeine Lösung ohne Betrachtung des Anfangswertes:

```
1 from sympy import symbols, Function, Eq, dsolve, solve, simplify
2
3 u = Function('u')
4 x = symbols('x')
5
6 ode = Eq(u(x).diff(x) + u(x), x)
7 gen_sol = dsolve(ode, u(x))
8 expr = simplify(gen_sol.rhs)
9
10 print("The general solution is: {}".format(expr))
```

Anschließend nutzen wir noch die Anfangsbedingung:

```
1 C1 = symbols('C1')
2 b = solve( Eq(expr.subs(x,0),1) )
3 expr2 = expr.subs(C1, b[0])
4
5 print("The initial value results in the solution: {}".format(expr2))
```

Wir erhalten in der Konsole den folgenden Output:

```
$ python exercise_05_29.py
The general solution is: C1*exp(-x) + x - 1
The initial value results in the solution: x - 1 + 2*exp(-x)
```

Exercise 5.30

Wir lösen zunächst die Differentialgleichung ohne Betrachtung der Randwerte:

```
1 from sympy import symbols, Function, Eq, simplify, dsolve, solve
2
3 u = Function('u')
4 x = symbols('x')
5
6 ode = Eq(u(x).diff(x,x), u(x))
7 gen_sol = dsolve(ode, u(x))
8 expr = simplify(gen_sol.rhs)
9
10 print("The general solution is {}".format(expr))
```

Anschließend nutzen wir noch die Anfangsbedingungen:

```
1 C1, C2 = symbols('C1 C2')
2 b = solve( [Eq(expr.subs(x,0),0), Eq(expr.diff(x).subs(x,1),-1)], [C1, C2] )
3 expr2 = simplify(simplify(expr.subs(b))) # simplify not idempotent?
4
5 print("The boundary values lead to the solution {}".format(expr2))
```

(Das doppelte Anwenden von `simplify` führt seltsamerweise zu einem besseren Ergebnis als das einmalige Anwenden.) Wir erhalten in der Konsole den folgenden Output:

```
$ python exercise_05_30.py
The general solution is C1*exp(-x) + C2*exp(x)
The boundary values lead to the solution -2*E*sinh(x)/(1 + exp(2))
```

Exercise 5.31

Wir bestimmen die Skalarprodukte $\langle p_i, p_j \rangle$ und tragen diese in eine Matrix ein:

```
1 from sympy import symbols, integrate, Matrix, eye, S
2
3 x = symbols('x')
4
5 def innerL2(f, g, var):
6     return integrate( f*g, (var, 0, 1) )
7
8 p = [ 1, x-S(1)/2, x**2 - x + S(1)/6 ]
9 B = Matrix( len(p), len(p), (lambda i,j: innerL2(p[i], p[j], x) ) )
10 print(B)
```

Wir erhalten die folgende Matrix:

```
Matrix([[1, 0, 0], [0, 1/12, 0], [0, 0, 1/180]])
```

Dies ist eine Diagonalmatrix, was die paarweise Orthogonalität der p_i zeigt.

Exercise 5.32

Wir berechnen die Legendre-Polynome, indem wir auf die Polynome $1, x, x^2, \dots, x^n$ das Gram-Schmidt-Orthogonalisierungsverfahren anwenden:

```
1 from sympy import symbols, Matrix, integrate
2
3 x = symbols('x')
4
5 def innerL2(f,g, var):
6     return integrate( f*g, (var, -1, 1) )
7
8 def legendre(n):
9     p = [x**i for i in range(n+1)]
10    normsq = []
11    for i in range(n+1):
12        s = 0
13        for j in range(i):
14            s += innerL2(p[i], p[j], x)/normsq[j] * p[j]
15        p[i] -= s
16        normsq.append( innerL2(p[i], p[i], x) )
17
18    return p
```

Wir testen die Orthogonalität der ersten 6 Legendre-Polynome:

```
1 p = legendre(6)
2 print( Matrix(6, 6, (lambda i,j: innerL2(p[i], p[j], x))) )
```

Wir erhalten den folgenden Output:

```
Matrix([[2, 0, 0, 0, 0, 0], [0, 2/3, 0, 0, 0, 0], [0, 0, 8/45, 0, 0, 0], [0, 0, 0, 8/175, 0, 0], [0, 0, 0, 0, 128/11025, 0], [0, 0, 0, 0, 0, 128/43659]])
```

Es handelt sich um eine Diagonalmatrix, was die Orthogonalität zeigt.

7 The language C++

Exercise 7.33

Wir nutzen den folgenden Code:

```
1 #include <cmath>
2 #include <iostream>
3
4 #define PI 3.14159265358979323846
5
6 double simpson(double f(double), double a, double b, int n){
7     double h = (b-a)/n;          // length of subintervals
8     double result = f(a);       // current sum
9     double x = a;              // left border of current subinterval
10    for(int i = 1; i < n; i++) {
11        result += 4*f(x+h/2);
12        result += 2*f(x+h);
13        x += h;
14    }
15    result -= f(b);
16    result *= h/6;
17    return result;
18 }
19
20 int main(){
21     std::cout.precision(10); // set output precision
22     std::cout << simpson(sin,0,PI,2000) << std::endl;
23     return 0;
24 }
```

Hierdurch erhalten wir den folgenden Output:

```
$ g++ exercise_07_33.cpp -o exercise_07_33
$ ./exercise_07_33
1.999999178
```

Exercise 7.34

Wir nutzen eine selbstgeschriebene **Matrix**-Klasse mit der folgenden Header-Datei:

```
1 #include <vector>
2
3 #define EPS 1.E-14
4
5
```

```

6 | class Matrix{
7 |     std::vector<std::vector<double>> mat;
8 |     int rows, cols;
9 |
10| public:
11|     Matrix();
12|     Matrix(int i, int j);
13|     Matrix(int i, int j, double v);
14|
15|     // matrix operations
16|     double& operator()(int i, int j);
17|     Matrix operator-();
18|     Matrix operator+(Matrix B);
19|     Matrix operator-(Matrix B);
20|     Matrix operator*(Matrix B);
21|
22|     // elementary row operations
23|     void permuteRows(int i, int j);
24|     void multiplyRow(int i, double c);
25|     void addRowTo(int i, int j, double c);
26|     std::vector<double> gaussSolve(std::vector<double> y);
27|
28| // comparing and printing
29|
30|     Matrix clean();
31|     bool operator==(Matrix B);
32|     void print();
33}
34 };

```

Der konkrete Code der Matrix-Klasse ist wie folgt gegeben:

```

1 #include "matrix.hpp"
2 #include <cmath>
3 #include <vector>
4 #include <iostream>
5
6 #define EPS 1.E-14
7
8
9
10 Matrix::Matrix(){
11     mat = {};
12     rows = 0;
13     cols = 0;
14 }
15
16 Matrix::Matrix(int i, int j){
17     rows = i;
18     cols = j;
19     mat = std::vector<std::vector<double>>(rows, std::vector<double>(cols, 0));
20 }
21
22 Matrix::Matrix(int i, int j, double v){
23     rows = i;
24     cols = j;
25     mat = std::vector<std::vector<double>>(rows, std::vector<double>(cols, v));

```

```

26 }
27 double& Matrix::operator() (int i, int j){ // indices start at 0
28     return mat[i][j];
29 }
30 }
31 }
32 // matrix operations
33
34 Matrix Matrix::operator-(){
35     Matrix C(rows,cols);
36     for (int i = 0; i < rows; i++)
37         for (int j = 0; j < cols; j++)
38             C(i,j) = -(*this)(i,j);
39     return C;
40 }
41
42 Matrix Matrix::operator+(Matrix B){
43     Matrix C(rows,cols);
44     for (int i = 0; i < rows; i++)
45         for (int j = 0; j < cols; j++)
46             C(i,j) = (*this)(i,j) + B(i,j);
47     return C;
48 }
49
50 Matrix Matrix::operator-(Matrix B){
51     Matrix C(rows,cols);
52     for (int i = 0; i < rows; i++)
53         for (int j = 0; j < cols; j++)
54             C(i,j) = (*this)(i,j) - B(i,j);
55     return C;
56 }
57
58 Matrix Matrix::operator*(Matrix B){
59     Matrix C(rows, B.cols);
60     for (int i = 0; i < rows; i++)
61         for (int k = 0; k < cols; k++)
62             for (int j = 0; j < B.cols; j++)
63                 C(i,j) += (*this)(i,k)*B(k,j);
64     return C;
65 }
66
67 // elementary row operations
68
69 void Matrix::permuteRows(int i, int j){ // swap rows i <-> j
70     std::swap(mat[i],mat[j]);
71 }
72
73 void Matrix::multiplyRow(int i, double c){ // multipliy row i -> c*i
74     for(int j = 0; j < cols; j++)
75         mat[i][j] *= c;
76 }
77
78 void Matrix::addRowTo(int i, int j, double c) { // add row i -> i + c*j
79     for (int k = 0; k < cols; k++)
80         mat[i][k] += c * mat[j][k];
81 }

```

```

82 std::vector<double> Matrix::gaussSolve(std::vector<double> y){ // solve Ax=
83     y;
84     Matrix A = (*this);
85     std::vector<double> x = y;
86
87     for (int j = 0; j < cols; j++){
88         int k = j;
89         for (int i = j; i < rows; i++){           // find the biggest value in
90             j-th row
91             if (std::abs(A(i,j)) > std::abs(A(k,j)))
92                 k = i;
93         }
94         A.permuteRows(j,k);                      // biggest value w.l.o.g. in
95             the j-th row
96         std::swap(x[j],x[k]);
97         x[j] *= 1/A(j,j);
98         A.multiplyRow(j, 1/A(j,j));
99         for(int i = j+1; i < rows; i++){
100            x[i] -= x[j]*A(i,j);
101            A.addRowTo(i, j, -A(i,j));
102        }
103    }
104    for(int j = 0; j < cols; j++){
105        for(int i = 0; i < j; i++){
106            x[i] -= A(i,j) * x[j];
107            A.addRowTo(i, j, -A(i,j));
108        }
109    }
110    return x;
111 // comparing and printing
112
113 Matrix Matrix::clean(){
114     Matrix B = Matrix(rows, cols);
115     for(int i = 0; i < rows; i++)
116         for(int j = 0; j < cols; j++)
117             if(std::abs((*this)(i,j)) > EPS)
118                 B(i,j) = (*this)(i,j);
119     return B;
120 }
121
122 bool Matrix::operator==(Matrix B){
123     Matrix D = (*this) - B;
124     D = D.clean();
125     for (int i = 0; i < rows; i++)
126         for (int j = 0; j < cols; j++)
127             if (D(i,j) != 0)
128                 return false;
129     return true;
130 }
131
132 void Matrix::print(){
133     Matrix B = (*this).clean();
134     for (int i = 0; i < rows; i++) {

```

```

135     for (int j = 0; j < cols; j++)
136         std::cout << B(i,j) << "\t";
137         std::cout << std::endl;
138     }
139 }
```

Wir nutzen außerdem die Polynom-Klasse aus Aufgabe 37. Für die Interpolation selbst nutzen wir nun das folgende Programm:

```

1 #include "matrix.hpp"
2 #include "polynomial.hpp"
3 #include <cmath>
4 #include <iostream>
5
6 #define PI 3.14159265358979323846
7
8 Matrix vandermonde(std::vector<double> v){
9     int n = v.size();
10    Matrix V = Matrix(n,n);
11    for(int i=0; i < n; i++)
12        for(int j = 0; j < n; j++)
13            V(i,j) = pow(v[i],j);
14    return V;
15 }
16
17 Polynomial interpol(std::vector<double> points, std::vector<double> values){
18     Matrix V = vandermonde(points);
19     std::vector<double> coeff = V.gaussSolve(values);
20     Polynomial p = Polynomial(coeff);
21     return p;
22 }
23
24 int main(){
25     int n = 5;           // number of points
26     double left = -1.5; // left interval boundary
27     double right = 1.5; // right interval boundary
28     double h = (right - left)/(n-1); // length of subintervals
29
30
31     std::vector<double> v(n), w(n);
32     double x = left;      // current x value
33     for(int i = 0; i < n; i++){ // creates coordinates to be interpolated
34         v[i] = x;
35         w[i] = tan(x);
36         x += h;
37     }
38     Polynomial p = interpol(v,w);
39     p.print();
40
41     return 0;
42 }
```

Wir erhalten damit in der Konsole den folgende Output:

```
$ g++ exercise_07_34.cpp polynomial.cpp matrix.cpp -o exercise_07_34
$ ./exercise_07_34
```

4.83486x³ – 1.47748x

Exercise 7.35

Wir nutzen erneut die bereits Matrix-Klasse.

Es sei $n = 5$ die Anzahl der Punkte und $h = 1/(n - 1) = 1/4$ die Länge der Teilstücke erhalten. Aus den gegebenen Randwerten erhalten wir für die Punkte $u_i = (ih)$, dass $u_0 = u(0) = 0$ und $u_n = u(1) = u(0)$. Aus der Approximation

$$u''(x) \approx \frac{1}{h^2}(u(x+h) + u(x-h) - 2u(x))$$

und der Bedingung $u'' = 4u$ die Gleichungen

$$4u_i = \frac{1}{h^2}(u_{i+1} + u_{i-1} - 2u_i) \quad \text{für alle } i = 1, \dots, n-1,$$

also das lineare Gleichungssystem

$$\begin{pmatrix} C & -1 & & & \\ -1 & C & \ddots & & \\ & -1 & \ddots & -1 & \\ & & \ddots & C & -1 \\ & & & -1 & C \end{pmatrix} \begin{pmatrix} u_1 \\ u_2 \\ \vdots \\ u_{n-2} \\ u_{n-1} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} u_0 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \\ su_n \end{pmatrix},$$

wobei $C = 2 + 4h^2$.

```

1 #include "matrix.hpp"
2 #include <cmath>
3 #include <vector>
4 #include <iostream>
5 #include <iomanip>
6
7
8
9 double f_exact(double x){ return 2*sinh(2*x); } // the exact solution
10
11 int main(){
12     int n = 5; // number of points
13     double left = 0; // left border
14     double right = 1; // right border
15     double lb = 0; // left boundary value
16     double rb = exp(2) - exp(-2); // right boundary value
17
18     std::vector<double> u(n,0); // function values
19     u[0] = lb;
20     u[n-1] = rb;
21
22     int m = n-2; // number of points in the middle

```

```

23 double h = (right - left)/(n-1); // length of intervals
24 double C = 2 + 4*h*h; // constant for linear system
25
26 Matrix A = Matrix(m, m, 0); // constructing the band matrix
27 for(int i = 0; i < m; i++)
28     A(i,i) = C;
29 for(int i = 0; i < m-1; i++){
30     A(i,i+1) = -1;
31     A(i+1,i) = -1;
32 }
33 std::vector<double> b(m,0); // constructing the solution vector
34 b[0] = u[0];
35 b[m-1] = u[n-1];
36
37 std::vector<double> u_inner = A.gaussSolve(b);
38 for(int i = 0; i < m; i++){
39     u[i+1] = u_inner[i];
40 }
41
42 // output
43 std::cout << std::fixed;
44 std::cout << std::setprecision(8);
45 std::cout << "x\t approximation\t exact" << std::endl;
46 double x = 0; // current position
47 for(int i = 0; i < n; i++){
48     std::cout << x
49         << "\t| "
50         << u[i]
51         << "\t| "
52         << f_exact(x)
53         << std::endl;
54     x += h;
55 }
56 return 0;
57 }
```

Wir erhalten in der Konsole den folgende Output:

```

$ g++ exercise_07_35.cpp matrix.cpp -o exercise_07_35
$ ./exercise_07_35
x           approximation   exact
0.00000000 | 0.00000000 | 0.00000000
0.25000000 | 1.05269418 | 1.04219061
0.50000000 | 2.36856190 | 2.35040239
0.75000000 | 4.27657010 | 4.25855891
1.00000000 | 7.25372082 | 7.25372082

```

Exercise 7.37

Die Klasse `Polynomial` hat die folgende Header-Datei:

```

1 #include <vector>
2
3 class Polynomial{
```

```

4   std::vector<double> coeff;
5
6 public:
7   Polynomial();
8   Polynomial(std::vector<double> coefficients);
9   Polynomial(double c);
10
11  Polynomial operator-();
12  Polynomial operator+(Polynomial p);
13  Polynomial operator-(Polynomial p);
14  Polynomial operator*(Polynomial p);
15
16  double operator()(double x);
17
18  Polynomial clean();
19  bool operator==(Polynomial p);
20  void print();
21 };

```

Der hinterliegende Code ist wie folgt:

```

1 #include "polynomial.hpp"
2 #include <cmath>
3 #include <vector>
4 #include <iostream>
5 #include <string>
6
7 #define EPS 1.E-14
8
9
10
11 Polynomial::Polynomial(std::vector<double> coefficients){
12   coeff = coefficients;
13 }
14
15 Polynomial::Polynomial(double c){
16   coeff = {c};
17 }
18
19 Polynomial Polynomial::operator*(Polynomial p){
20   int d1 = coeff.size();
21   int d2 = p.coeff.size();
22   std::vector<double> result(d1+d2-1, 0);
23   for(int i = 0 ; i < d1; i++){
24     for(int j = 0; j < d2; j++){
25       result[i+j] += coeff[i]*p.coeff[j];
26     }
27   }
28   return Polynomial(result);
29 }
30
31 Polynomial Polynomial::operator+(Polynomial p){
32   int d1 = coeff.size();
33   int d2 = p.coeff.size();
34   std::vector<double> result(std::max(d1,d2), 0);
35   for(int i = 0; i < d1; i++)
36     result[i] += coeff[i];

```

```

37     for(int j = 0; j < d2; j++)
38         result[j] += p.coeff[j];
39     return Polynomial(result);
40 }
41
42 Polynomial Polynomial::operator-(Polynomial p){
43     int d1 = coeff.size();
44     int d2 = p.coeff.size();
45     std::vector<double> result(std::max(d1,d2), 0);
46     for(int i = 0; i < d1; i++)
47         result[i] += coeff[i];
48     for(int j = 0; j < d2; j++)
49         result[j] -= p.coeff[j];
50     return Polynomial(result);
51 }
52
53 Polynomial Polynomial::operator-(){
54     int d = coeff.size();
55     std::vector<double> result;
56     for(int i = 0; i < d; i++)
57         result.push_back(-coeff[i]);
58     return Polynomial(result);
59 }
60
61 double Polynomial::operator()(double x){
62     double result = 0;
63     int d = coeff.size();
64     for(int i = 0; i < d; i++)
65         result += coeff[i]*pow(x,i);
66     return result;
67 }
68
69 Polynomial Polynomial::clean(){
70     int d = coeff.size();
71     std::vector<double> result(d,0);
72     for(int i = 0; i < d; i++)
73         if(std::abs(coeff[i]) > EPS)
74             result[i] = coeff[i];
75     return Polynomial(result);
76 }
77
78 bool Polynomial::operator==(Polynomial p){
79     Polynomial diff = (*this) - p;
80     diff = diff.clean();
81     int d = diff.coeff.size();
82     for(int i = 0; i < d; i++)
83         if(diff.coeff[i] != 0)
84             return false;
85     return true;
86 }
87
88 void Polynomial::print(){
89     Polynomial p = (*this).clean();
90
91     if(p == Polynomial(0))
92         std::cout << "0";

```

```

93  else{
94      int d = p.coeff.size();
95      bool first = true;           // if other coefficients have already been
96      printed
97      double c;                  // current coefficient
98      std::string prefix, power; // prefix and power for the summands
99      for(int i = d-1; i >= 0; i--){
100         c = p.coeff[i];
101         if(c == 0)
102             continue;
103         prefix, power = "";
104         if (c > 0){
105             if (!first)
106                 prefix = " + ";
107         }
108         else if (c < 0){
109             if(!first)
110                 prefix = " - ";
111             else
112                 prefix = "-";
113         }
114         if (i >= 2)
115             power = "x^" + std::to_string(i);
116         else if(i == 1)
117             power = "x";
118
119         std::cout << prefix << (c > 0 ? c : -c) << power;
120         first = false;
121     }
122     std::cout << std::endl;
123 }
124 }
125 }
```

Wir testen unsere `Polynomial`-Klasse mit dem folgenden Code:

```

1 #include "polynomial.hpp"
2 #include <iostream>
3
4
5
6 int main(){
7     Polynomial p({1, 2, 3}), q({0, 2, 1});
8     std::cout << "P: ";
9     p.print();
10    std::cout << "The value P(2): " << p(2) << std::endl;
11    std::cout << "-P: ";
12    (-p).print();
13    std::cout << "Q: ";
14    q.print();
15    std::cout << "P*Q: ";
16    (p*q).print();
17    std::cout << "P+Q: ";
18    (p+q).print();
19    std::cout << "Test P = Q: " << (p == q) << std::endl;
20    std::cout << "Test P = P: " << (p == p) << std::endl;
```

```
21 }
```

Wir erhalten in der Konsole den zu erwartenden Output:

```
$ g++ exercise_07_37.cpp polynomial.cpp -o exercise_07_37
$ ./exercise_07_37
P: 3x^2 + 2x + 1
The value P(2): 17
-P: -3x^2 - 2x - 1
Q: 1x^2 + 2x
P*Q: 3x^4 + 8x^3 + 5x^2 + 2x
P+Q: 4x^2 + 4x + 1
Test P = Q: 0
Test P = P: 1
```

Exercise 7.38

Unsere Quaternion-Klasse hat die folgende Header-Datei:

```
1 #include<vector>
2
3 class Quaternion {
4     std::vector<double> coord;
5
6 public:
7
8     Quaternion();
9     Quaternion(double x, double i, double j, double k);
10    Quaternion(double q[4]);
11    Quaternion(double x);
12
13    double abs();
14    Quaternion operator-();
15    Quaternion conjugate();
16    Quaternion inverse();
17    Quaternion clean();
18
19    Quaternion operator+(Quaternion q);
20    Quaternion operator-(Quaternion q);
21    Quaternion operator*(Quaternion q);
22    Quaternion operator/(double r);
23    Quaternion operator/(Quaternion q);
24
25    bool operator==(Quaternion q);
26
27    void print();
28};
```

Der konkrete Code ist wie folgt:

```
1 #include "quaternion.hpp"
2 #include <vector>
3 #include <cmath>
4 #include <iostream>
```

```

5
6
7 #define EPS 1.E-14
8
9
10 Quaternion::Quaternion(){
11     coord = {0,0,0,0};
12 }
13
14 Quaternion::Quaternion(double x, double i, double j, double k){
15     coord = {x,i,j,k};
16 }
17
18 Quaternion::Quaternion(double q[4]){
19     coord = {q[0], q[1], q[2], q[3]};
20 }
21
22 Quaternion::Quaternion(double x){
23     coord = {x, 0, 0, 0};
24 }
25
26 Quaternion Quaternion::operator+(Quaternion q){
27     double result[4];
28     for(int i = 0 ; i < 4; i++)
29         result[i] = coord[i] + q.coord[i];
30     return Quaternion(result);
31 }
32
33 Quaternion Quaternion::operator-(){
34     double result[4];
35     for(int i = 0; i < 4; i++)
36         result[i] = -coord[i];
37     return Quaternion(result);
38 }
39
40 Quaternion Quaternion::operator-(Quaternion q){
41     double result[4];
42     for(int i = 0; i < 4; i++)
43         result[i] = coord[i] - q.coord[i];
44     return Quaternion(result);
45 }
46
47 Quaternion Quaternion::operator*(Quaternion q){
48     double r, x, y, z;
49     r = coord[0] * q.coord[0]
50     - coord[1] * q.coord[1]
51     - coord[2] * q.coord[2]
52     - coord[3] * q.coord[3];
53     x = coord[0] * q.coord[1]
54     + coord[2] * q.coord[3]
55     - coord[3] * q.coord[2]
56     + coord[1] * q.coord[0];
57     y = coord[0] * q.coord[2]
58     - coord[1] * q.coord[3]
59     + coord[3] * q.coord[1]
60     + coord[2] * q.coord[0];

```

```

61|     z = coord[0] * q.coord[3]
62|     + coord[1] * q.coord[2]
63|     - coord[2] * q.coord[1]
64|     + coord[3] * q.coord[0];
65|     return Quaternion({r, x, y, z});
66|
67|
68| double Quaternion::abs(){
69|     double squared = coord[0] * coord[0]
70|     + coord[1] * coord[1]
71|     + coord[2] * coord[2]
72|     + coord[3] * coord[3];
73|     return sqrt(squared);
74|
75|
76| Quaternion Quaternion::conjugate(){
77|     double result[] = {coord[0], -coord[1], -coord[2], -coord[3]};
78|     return Quaternion(result);
79|
80|
81| Quaternion Quaternion::operator/(double r){
82|     double result[4];
83|     for(int i = 0; i < 4; i++)
84|         result[i] = coord[i]/r;
85|     return Quaternion(result);
86|
87|
88| Quaternion Quaternion::inverse(){
89|     double norm = (*this).abs() * (*this).abs();
90|     return (*this).conjugate()/norm;
91|
92|
93| Quaternion Quaternion::operator/(Quaternion q){
94|     return (*this) * q.inverse();
95|
96|
97| Quaternion Quaternion::clean(){
98|     double result[] = {0,0,0,0};
99|     for(int i = 0; i < 4; i++)
100|         if(std::abs(coord[i]) > EPS)
101|             result[i] = coord[i];
102|     return Quaternion(result);
103|
104|
105| bool Quaternion::operator==(Quaternion q){
106|     Quaternion diff = (*this) - q;
107|     diff = diff.clean();
108|     for(int i = 0; i < 4; i++){
109|         if(diff.coord[i] != 0)
110|             return false;
111|     }
112|     return true;
113|
114|
115| void Quaternion::print(){
116|     if(*this == Quaternion())

```

```

117     std::cout << "0" << std::endl;
118
119     else{
120         bool first = true;
121         char symbol[] = {'\0', 'i', 'j', 'k'};
122         std::string prefix; // current prefix
123         double c; // current coordinate
124         for(int i = 0; i < 4; i++){
125             c = coord[i];
126             if(c == 0)
127                 continue;
128             prefix = "";
129
130             if(c > 0){
131                 if(!first)
132                     prefix = " + ";
133             }
134             else{
135                 if(first)
136                     prefix = "-";
137                 else
138                     prefix = " - ";
139             }
140             std::cout << prefix << (c > 0 ? c : -c) << symbol[i];
141             first = false;
142         }
143         std::cout << std::endl;
144     }

```

Wir testen unsere Quaternion-Klasse mit dem folgende Programm:

```

1 #include "quaternion.hpp"
2 #include<iostream>
3
4
5 int main(){
6     Quaternion q1(1,2,3,4), q2(2,3,4,5);
7     std::cout << "Q1: ";
8     q1.print();
9     std::cout << "Negative of Q1: ";
10    (-q1).print();
11    std::cout << "Conjugate of Q1: ";
12    q1.conjugate().print();
13    std::cout << "Absolute value of Q1: " << q1.abs() << std::endl;
14    std::cout << "Q2: ";
15    q2.print();
16    std::cout << "Test for Q1 = Q2: " << (q1 == q2) << std::endl;
17    std::cout << "Test for Q1 = Q1: " << (q1 == q1) << std::endl;
18    std::cout << "Q1 * Q2: ";
19    (q1 * q2).print();
20    std::cout << "Q2 * Q1: ";
21    (q2 * q1).print();
22    std::cout << "Q1 / Q2: ";
23    (q1 / q2).print();
24    std::cout << "(Q1 / Q2) * Q2: ";
25    ((q1/q2)*q2).print();
26    std::cout << "Hamilton equations:" << std::endl;
27    Quaternion i = Quaternion({0,1,0,0});

```

```

28| Quaternion j = Quaternion({0,0,1,0});
29| Quaternion k = Quaternion({0,0,0,1});
30| std::cout << "i^2 = ";
31| (i*i).print();
32| std::cout << "j^2 = ";
33| (j*j).print();
34| std::cout << "k^2 = ";
35| (k*k).print();
36| std::cout << "ijk = ";
37| (i*j*k).print();
38|
39| return 0;
40|

```

In der Konsole erhalten wir den zu erwartenden Output:

```

$ g++ exercise_07_38.cpp quaternion.cpp -o exercise_07_38
$ ./exercise_07_38
Q1: 1 + 2i + 3j + 4k
Negative of Q1: -1 - 2i - 3j - 4k
Conjugate of Q1: 1 - 2i - 3j - 4k
Absolute value of Q1: 5.47723
Q2: 2 + 3i + 4j + 5k
Test for Q1 = Q2: 0
Test for Q1 = Q1: 1
Q1 * Q2: -36 + 6i + 12j + 12k
Q2 * Q1: -36 + 8i + 8j + 14k
Q1 / Q2: 0.740741 + 0.037037i + 0.0740741k
(Q1 / Q2) * Q2: 1 + 2i + 3j + 4k
Hamilton equations:
i^2 = -1
j^2 = -1
k^2 = -1
ijk = -1

```

8 Matlab

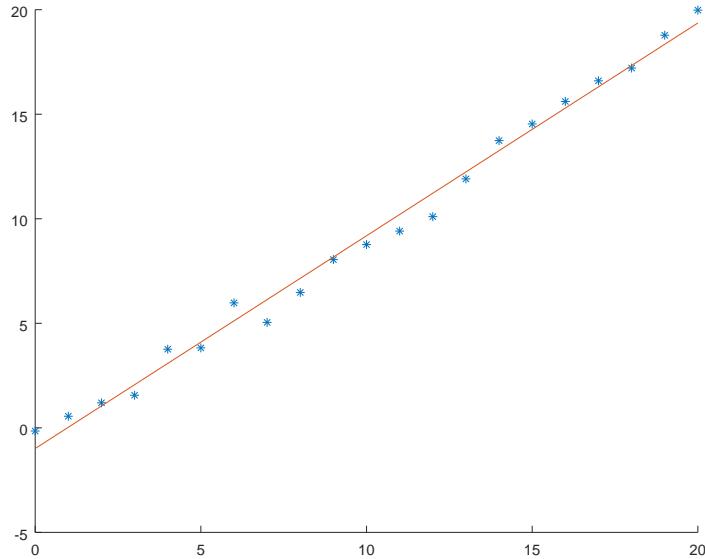
Mit Ausnahme von Aufgabe 41 sind alle Aufgaben in Octave geschrieben.

Exercise 8.39

Wir nutzen den folgenden Code:

```
1 n = 20;      % number of points
2 x = 0 : n;    % x values
3 y = x + 2*(rand(size(x)) - 1); % y values
4
5 A = zeros(length(x), 2);    % initialize zero matrix
6 A(:,1) = x';               % insert x values in first column
7 A(:,2) = ones(length(y),1); % insert ones into second column
8
9 a = (A\y)';   % find coefficients of regression line
10
11 hold on;          % to plot both points and the line
12 plot(x, y, '*'); % plotting the points
13 plot(x, a(1)*x + a(2)); % plotting the line
```

Wir erhalten damit die beispielsweise die folgende Regressionsgerade:

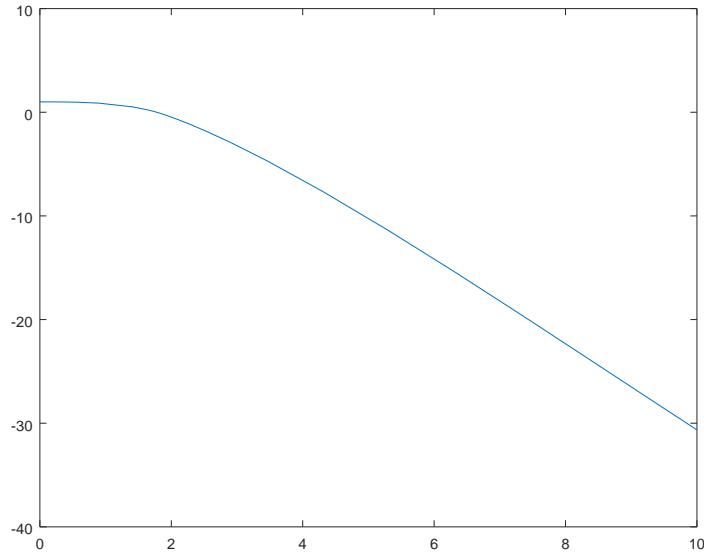


Exercise 8.40

Wir nutzen den folgenden Code:

```
1 x_interval = [0 10]; % interval on which we work
2 dydx = @(x,y) [y(2) y(3) -1/y(1)]';
3 y0 = [1 0 0];           % initial values
4
5 [x,y] = ode45(dydx, x_interval, y0);
6 u = y(:,1);
7
8 plot(x,u);
```

Wir erhalten damit den folgenden Graphen:

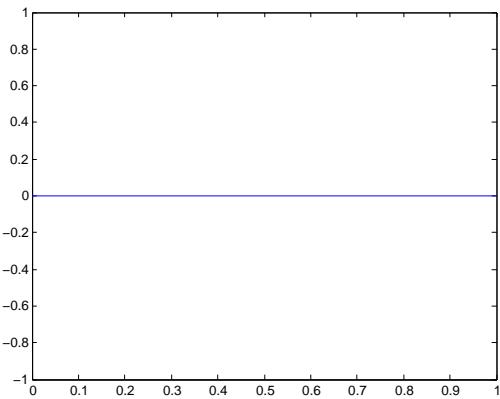


Exercise 8.41

Wir nutzen den folgenden Code:

```
1 dydx = @(x,y) [y(2), 2 * y(2) - y(1)]; % the differential equation
2 bvs = @(lb, rb)[lb(1), rb(1)]';          % boundary conditions
3 sol_init = bvpinit([0 1], [0 0]);           % assumptions to work with
4 sol = bvp4c(dydx, bvs, sol_init);          % solve the bvp
5
6 % plotting the solution
7 x = linspace(0,1);
8 w = deval(sol, x, 1);
9 u = w(1,:);
10 plot(x,u); % the zero function
```

Wir erhalten damit als Lösung die konstante Nullfunktion.



Exercise 8.42

Wir schreiben die Funktion `poisson_solver` aus Abschnitt 4.8 nach Matlab (bzw. Octave) um:

```

1 function poisson_solver(f,g,m)
2
3 n = m-1;
4 h = 1/(n+1);
5
6 A = gallery('poisson',n);
7
8 % construction of grid
9 lin = linspace(0,1,n+2);
10 [x,y] = meshgrid(lin);
11
12 % initialize solution matrix with 0s
13 u = zeros(n+2, n+2);
14
15 % insert boundary values
16 u(:,1) = arrayfun(g, x(:,1), y(:,1));
17 u(:,n+2) = arrayfun(g, x(:,n+2), y(:,n+2));
18 u(1,:) = arrayfun(g, x(1,:), y(1,:));
19 u(n+2,:) = arrayfun(g, x(n+2,:), y(n+2,:));
20
21 % initialize solution matrix with 0s
22 F = zeros(n, n);
23
24 % insert function values f_ij
25 F = arrayfun(f, x(2:n+1,2:n+1), y(2:n+1,2:n+1));
26
27 % modify boundary-adjacent values
28 F(:,1) += ( u(2 : n+1, 1) / h^2 ); % left column
29 F(:,n) += ( u(2 : n+1, n+2) / h^2 ); % right column
30 F(1,:) += ( u(1, 2 : n+1) / h^2 ); % top row
31 F(n,:) += ( u(n+2, 2 : n+1) / h^2 ); % bottom row
32
33 % as column-vector

```

```

34 F = reshape(F, n*n, 1);
35 % solve the inner points
36 u_inner = A \ (h*h*F);
37
38 % store values in solution-matrix
39 u(2:n+1, 2:n+1) = reshape(u_inner,n,n);
40
41 % plotting the solution
42 mesh(x,y,u, 'LineWidth', 1);
43 xlabel('x');
44 ylabel('y');
45
46 end

```

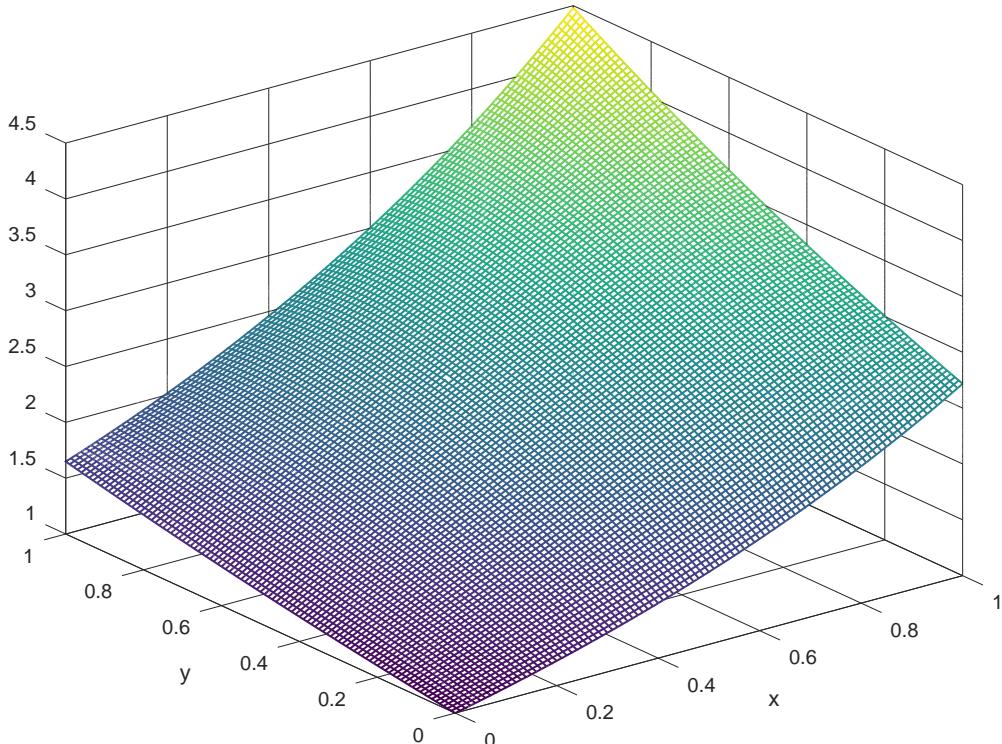
Wir testen die Funktion `poisson_solver` zunächst an den in (1) gegebenen Funktionen $f(x, y) = 1.25 \cdot e^{x+y/2}$, $g = e^{x+y/2}$ mithilfe des folgenden Codes:

```

1 f = @(x,y) 1.25 * exp(x + y/2);
2 g = @(x,y) exp(x + y/2);
3 poisson_solver(f, g, 100);

```

Wir erhalten hierdurch den folgenden Graphen:



(Die auffällige weiße Lücke in der Mitte des Graphen entsteht beim Exportieren der Grafik aus Octave, und ist im Graphen selbst nicht vorhanden.)

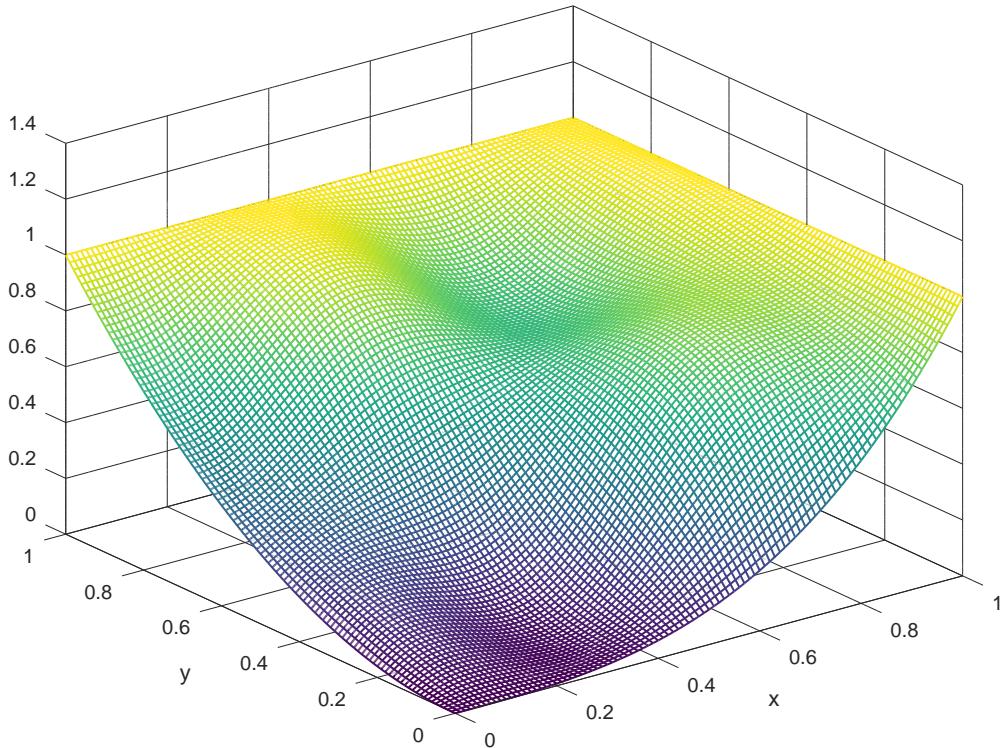
Wir testen die Funktion `poisson_solver` auch noch an in (2) gegebenen Funktionen. Hierfür nutzen wir den folgenden Code:

```

1 f = @(x,y) 20 * cos(3*pi*x) * sin(2*pi*y);
2 function z = g(x,y)
3   z = 0;
4   if x == 0
5     z = y.^2;
6   elseif y == 0
7     z = x.^3;
8   elseif (y == 1) || (x == 1)
9     z = 1;
10  end
11 end
12
13 poisson_solver(f, @g, 100);

```

Wir erhalten hierdurch den folgenden Graphen:



Exercise 8.43

Wir modifizieren die Funktion `poisson_solver` aus der vorherigen Aufgabe dahingehend, dass wir ein allgemeines Lösen über rechteckigen Gebieten $[x_1, x_2] \times [y_1, y_2]$ erlauben:

```

1 function poisson_solver(f,g,m)
2
3     n = m-1;
4     h = 1/(n+1);
5
6     A = gallery('poisson',n);
7
8 % construction of grid
9     lin = linspace(0,1,n+2);
10    [x,y] = meshgrid(lin);
11
12 % initialize solution matrix with 0s
13    u = zeros(n+2, n+2);
14
15 % insert boundary values
16    u(:,1) = arrayfun(g, x(:,1), y(:,1));
17    u(:,n+2) = arrayfun(g, x(:,n+2), y(:,n+2));
18    u(1,:) = arrayfun(g, x(1,:), y(1,:));
19    u(n+2,:) = arrayfun(g, x(n+2,:), y(n+2,:));
20
21 % initialize solution matrix with 0s
22    F = zeros(n, n);
23
24 % insert function values f_ij
25    F = arrayfun(f, x(2:n+1,2:n+1), y(2:n+1,2:n+1));
26
27 % modify boundary-adjacent values
28    F(:,1) += ( u(2 : n+1, 1) / h^2 ); % left column
29    F(:,n) += ( u(2 : n+1, n+2) / h^2 ); % right column
30    F(1,:) += ( u(1, 2 : n+1) / h^2 ); % top row
31    F(n,:) += ( u(n+2, 2 : n+1) / h^2 ); % bottom row
32
33 % as column-vector
34    F = reshape(F, n*n, 1);
35
36 % solve the inner points
37    u_inner = A \ (h*h*F);
38
39 % store values in solution-matrix
40    u(2:n+1, 2:n+1) = reshape(u_inner,n,n);
41
42 % plotting the solution
43    mesh(x,y,u, 'LineWidth', 1);
44    xlabel('x');
45    ylabel('y');
46 end

```

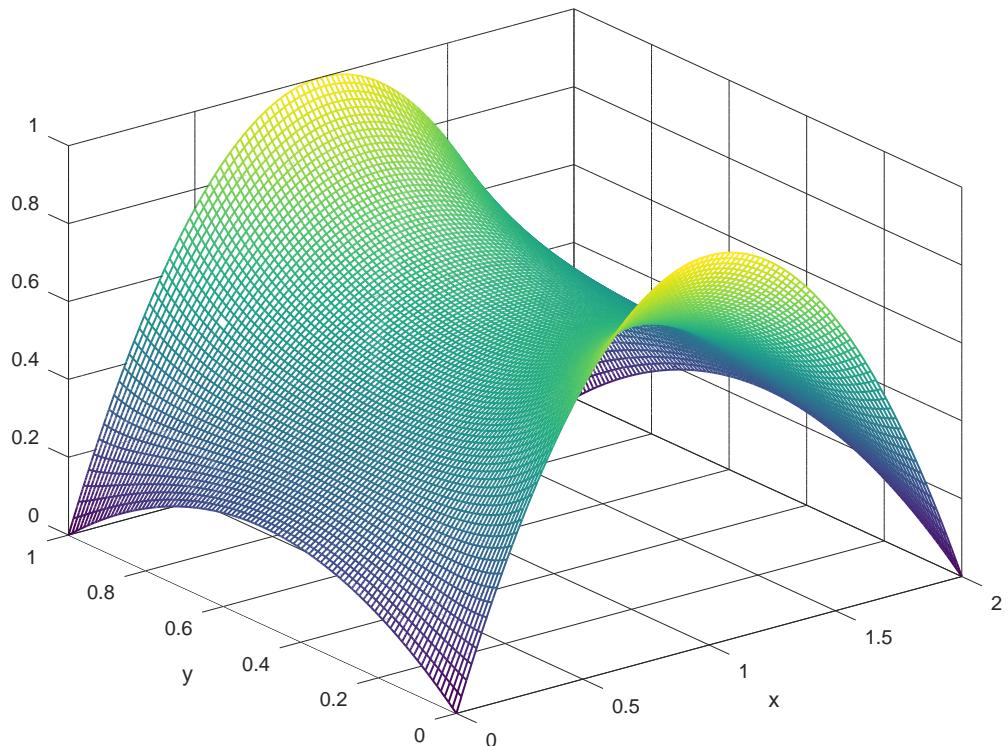
Wir testen diese erweiterte Version der Funktion `poisson_solver` anhand der gegebenen Funktionen $f(x,y) = x^2 + y^2$ und $g(x,y) = x(2-x) + y(1-y)$ mithilfe des folgenden Codes:

```

1 f = @(x,y) x^2 + y^2;
2 g = @(x,y) x*(2-x) + y*(1-y);
3
4 poisson_solver(f, g, [0,2], [0,1], 100);

```

Wir erhalten als Ergebnis den folgenden Graphen:



Exercise 8.44

Mithilfe des in der Aufgabenstellung geschilderten Vorgehens erhalten wir den folgenden Code:

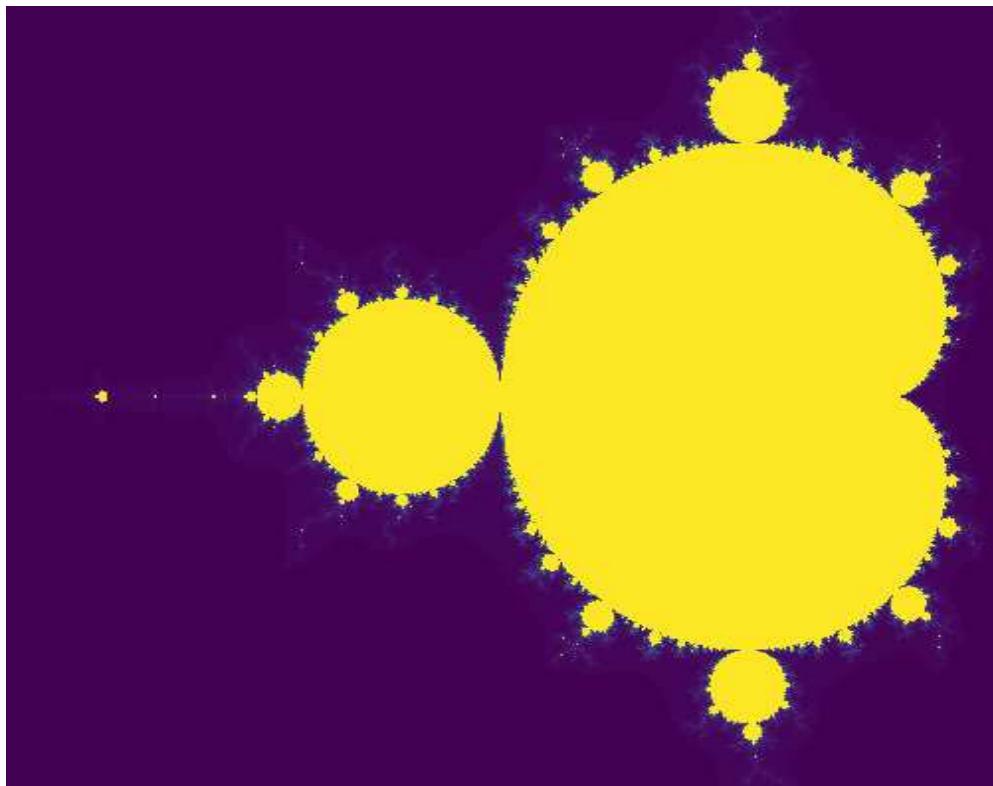
```
1 % size = 2000;
2 % iter = 2000;
3 size = 500;
4 iter = 400;
5 cutoff = 2;
6
7 xlim = [-2, 0.5];
8 ylim = [1, -1];
9 % xlim = [-0.7, -0.8];
10 % ylim = [0.1, 0.2];
11
12 x = linspace(xlim(1), xlim(2), size);
13 y = linspace(ylim(1), ylim(2), size);
14
15 [xx, yy] = meshgrid(x, y);
16 cc = xx + i*yy;
17
```

```

18 zz = zeros(length(y), length(x));
19 nn = zeros(length(y), length(x));
20
21 for j = 1 : iter
22     zz = zz.^2 + cc;
23     nn += (zz < 2);
24 end
25
26 % nn = log(nn);
27
28 % colormap( [jet();flipud( jet() );0 0 0] );
29 imagesc(abs(nn));
30 axis off;

```

Innerhalb weniger Sekunden erhalten wir hieraus das folgende Bild der Mandelbrotmenge:



Durch Ändern der Parameter (man betrachte die im Quellcode auskommentierten Zeilen) und mehr Rendering-Zeit lässt sich die Mandelbrotmenge nun in verschiedenen Bereichen mit unterschiedlichen Auflösungen und Farbverläufen betrachten:

