Arbeitsmaterial (Teil 6) zur Fortbildungsveranstaltung D02404

Einsatz des ClassPad 330 im Mathematikunterricht des Beruflichen Gymnasiums (Bausteinkurs)

Inhaltlich: Einführung der CAS-GTR am berufl. Gymnasium Sachsen im Zusammenhang mit der Einführung neuer Schulbücher von Bildungsverlag EINS, die kürzlich erschienen sind:

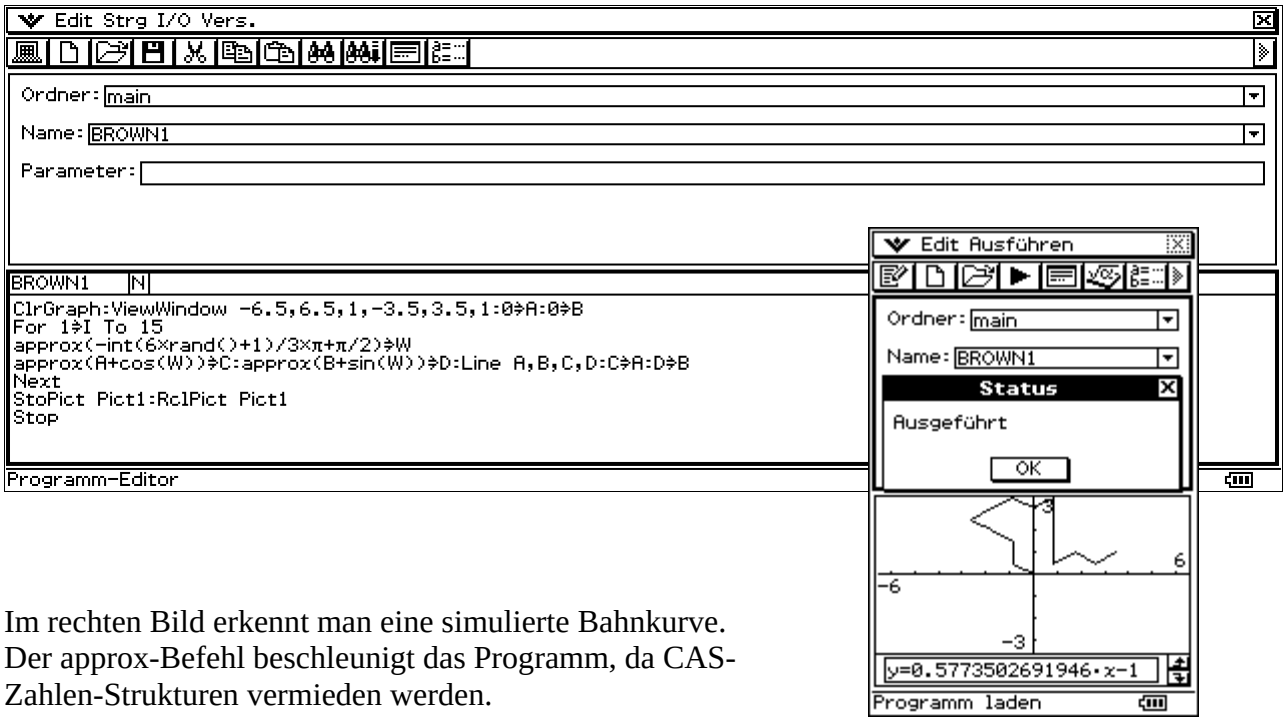
Kl.-stufe 11
http://vm-wkweb2.digital-spirit.de/bv1web/assets/Probeseiten/427-21503.pdf
Jg.-stufe 12/13
http://vm-wkweb2.digital-spirit.de/bv1web/assets/Probeseiten/427-21523.pdf
bzw.
http://vm-wkweb2.digital-spirit.de/bv1web/assets/Probeseiten/427-21525.pdf
und
http://vm-wkweb2.digital-spirit.de/bv1web/assets/Probeseiten/427-21543.pdf

Das Arbeitsmaterial (Teil 5) dieser Fortbildung liegt als pdf-Dokument (36 Seiten) zum Download bereit unter
http://www.htw-dresden.de/~paditz/Arbeitsblaetter5-Weiterbildung-BGym-2008.pdf

1) Simulation stochastischer Experimente, Schulbuch Jg.-st.13 NT, S. 113ff

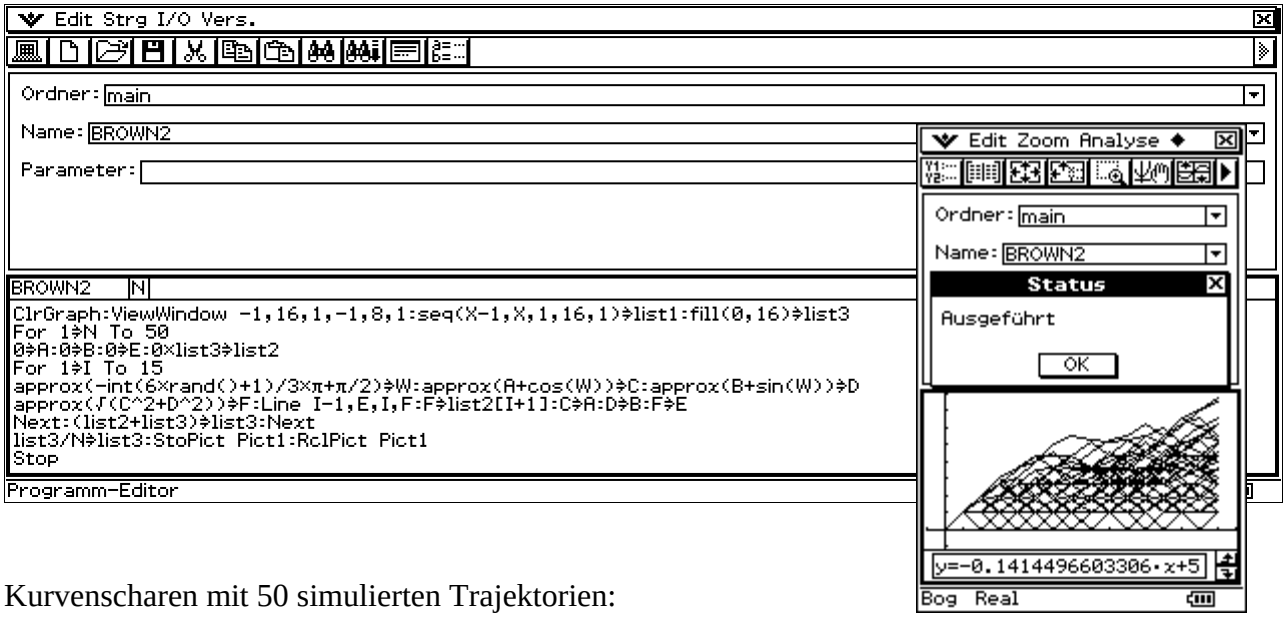
Wir betrachten die Programme **BROWN1, BROWN2, RADIO, DEMERE6, DEMERE66** für den ClassPad.

a) BROWN1 (Simulation einer Trajektorie, d.h. einer Bahnkurve)

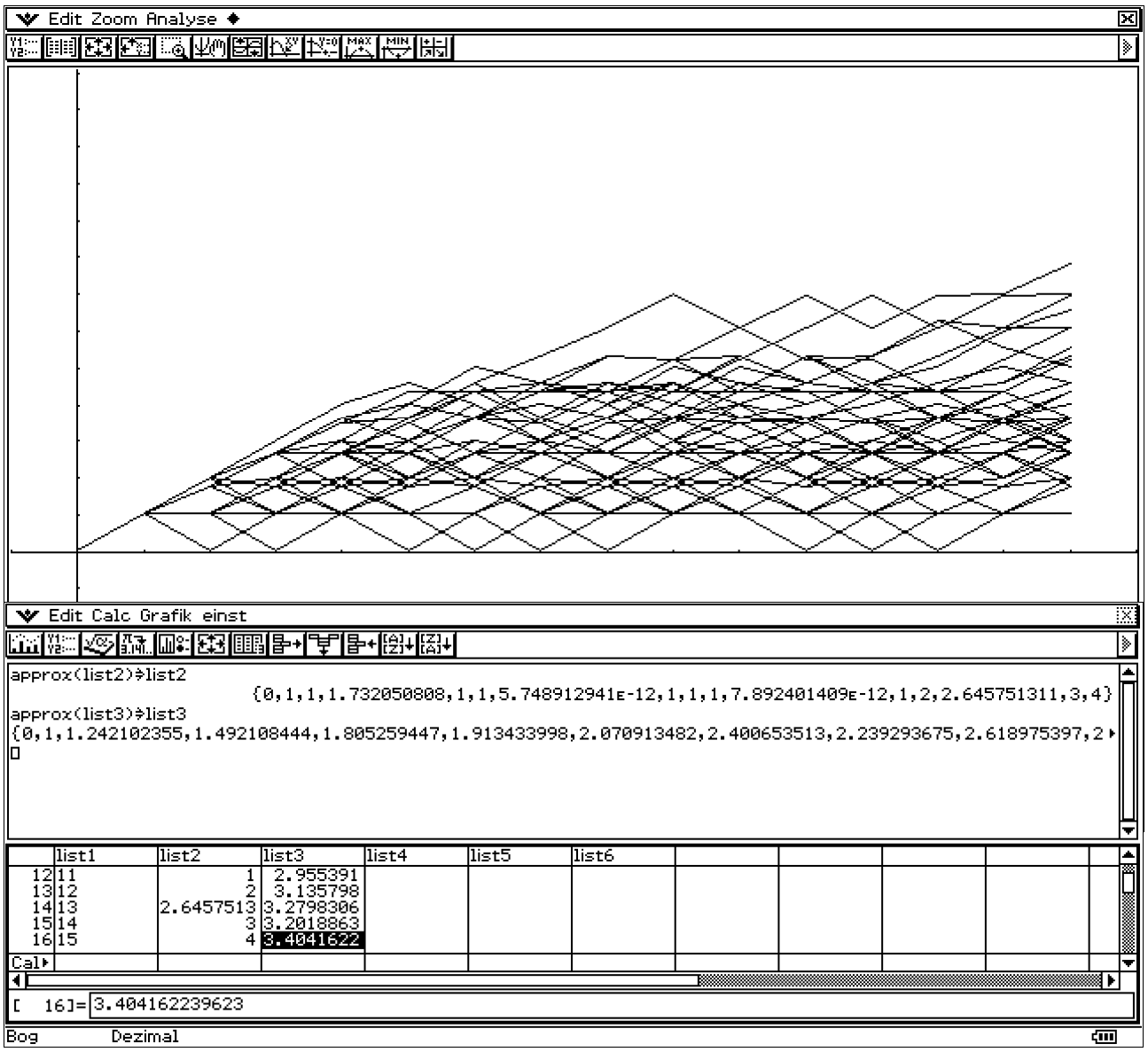


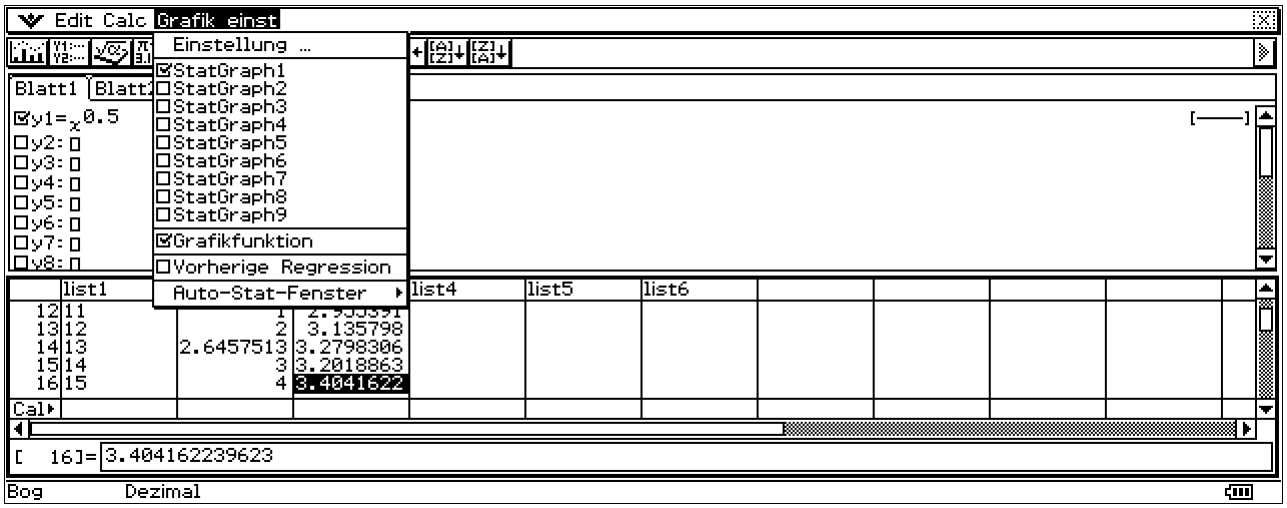
Im rechten Bild erkennt man eine simulierte Bahnkurve. Der approx-Befehl beschleunigt das Programm, da CAS-Zahlen-Strukturen vermieden werden.

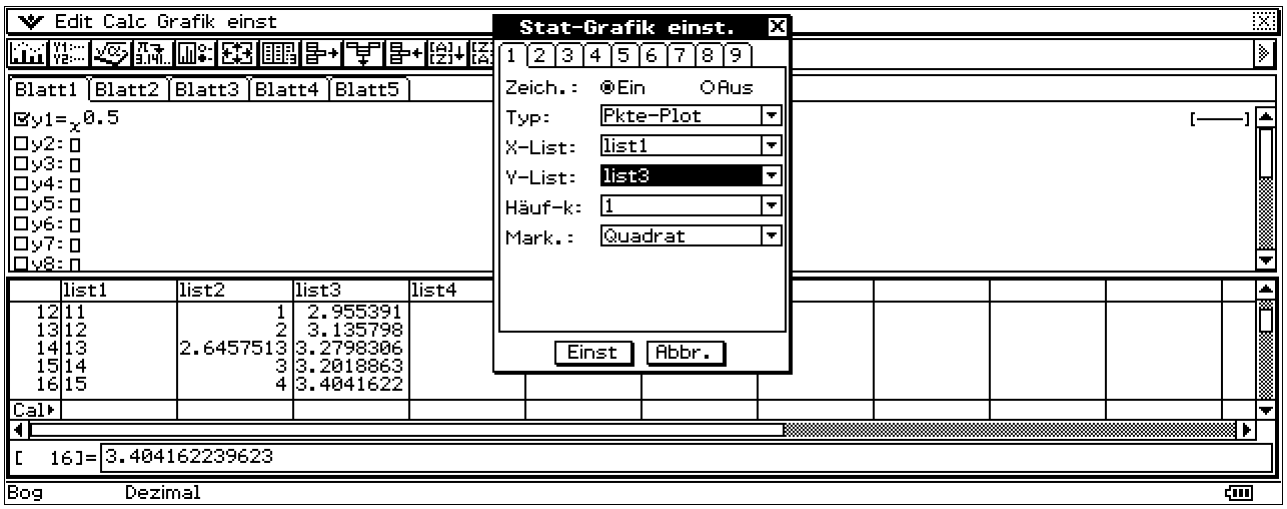
b) BROWN2 (Simulation einer Schar von Trajektorien, d.h. einer zufälligen Kurvenschar)

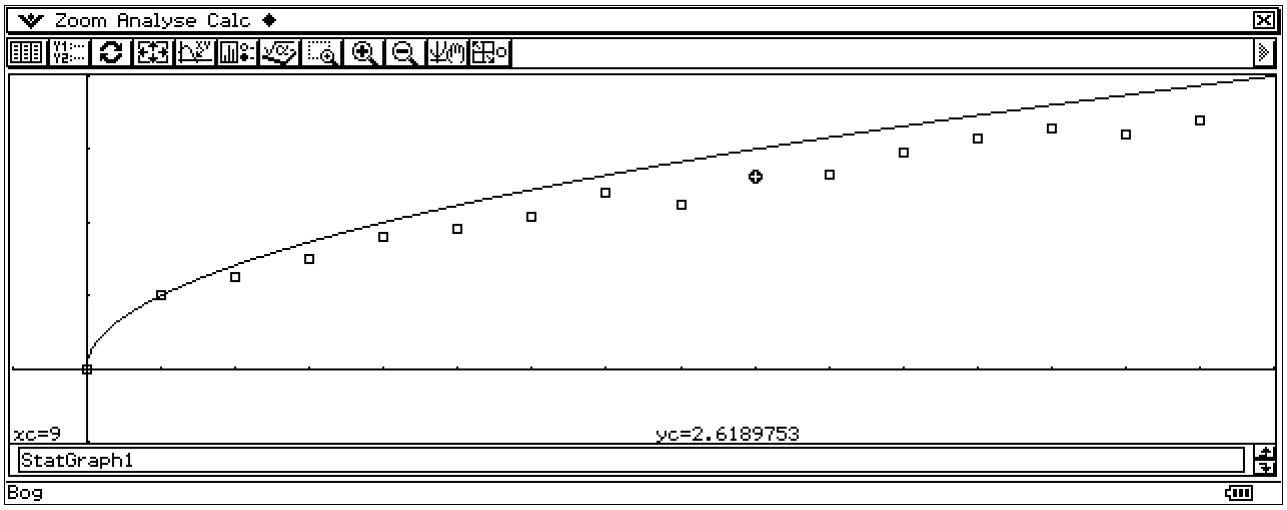


Kurvenscharen mit 50 simulierten Trajektorien:





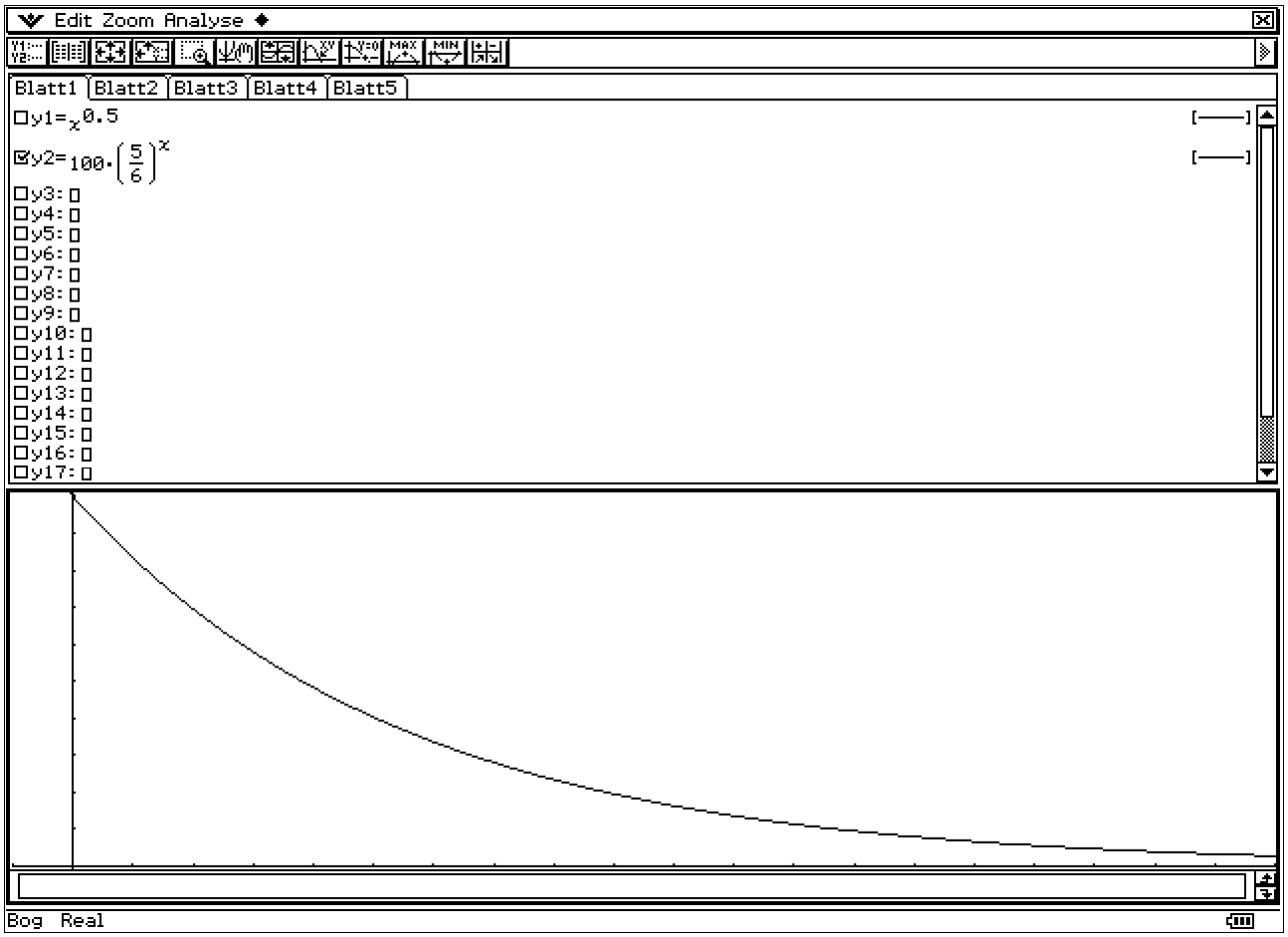


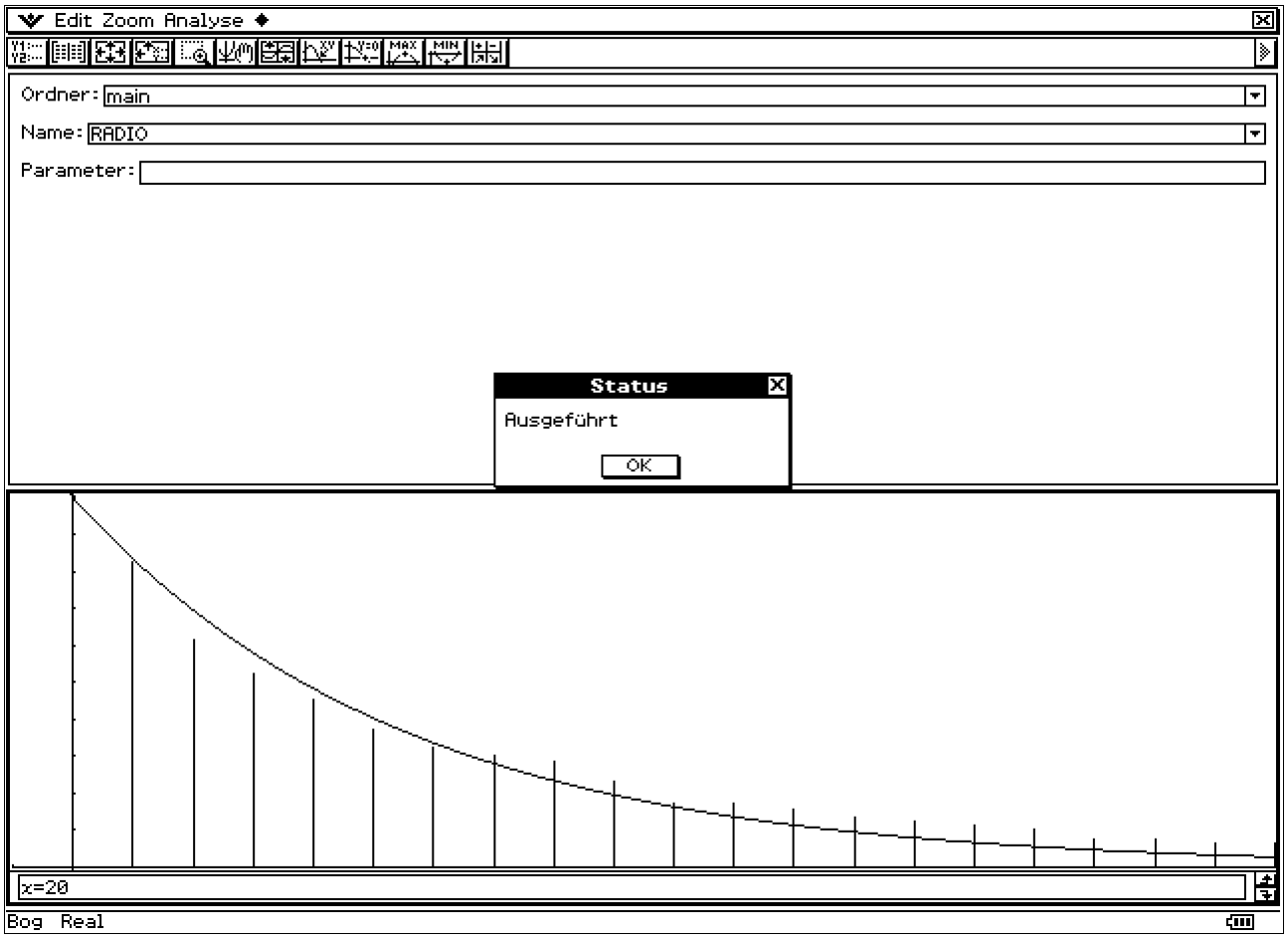


In dieser Simulation liegt die Punktwolke weitestgehend unter der Wurzelfunktion.

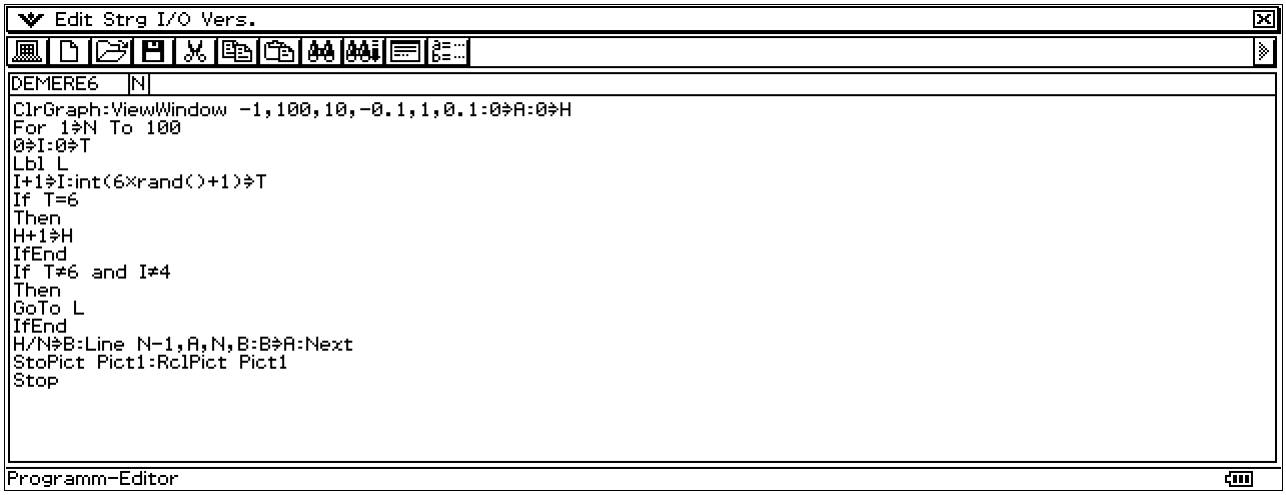
c) RADIO (Simulation eines radioaktiven Zerfalls)

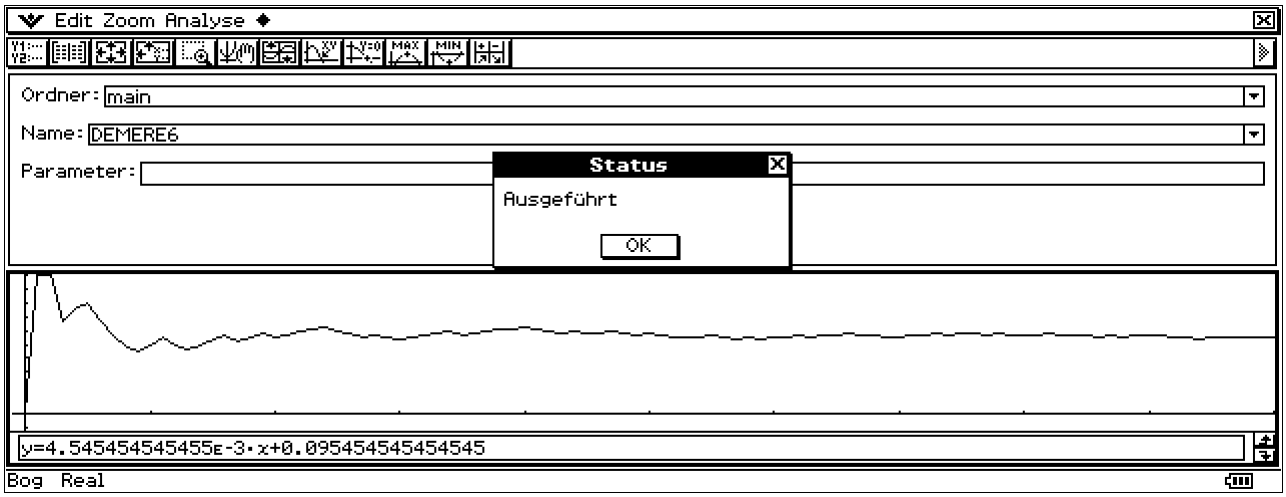
Die fallende Exponentialfunktion wurde als Hintergrundbild Pict3 zuerst erzeugt.


Edit Zoom Analyse
Blatt1 Blatt2 Blatt3 Blatt4 Blatt5
y1=x0.5
y2=100·(5/6)^x
y3:
y4:
y5:
y6:
y7:
y8:
y9:
y10:
y11:
y12:
y13:
y14:
y15:
y16:
y17:
Bog Real


Edit Zoom Analyse
Ordner: main
Name: RADIO
Parameter:
Status
Ausgeführt
OK
x=20
Bog Real

d) DEMERE6 (Simulation eines Würfelexperiments: mindestens eine 6 in vier Würfen)

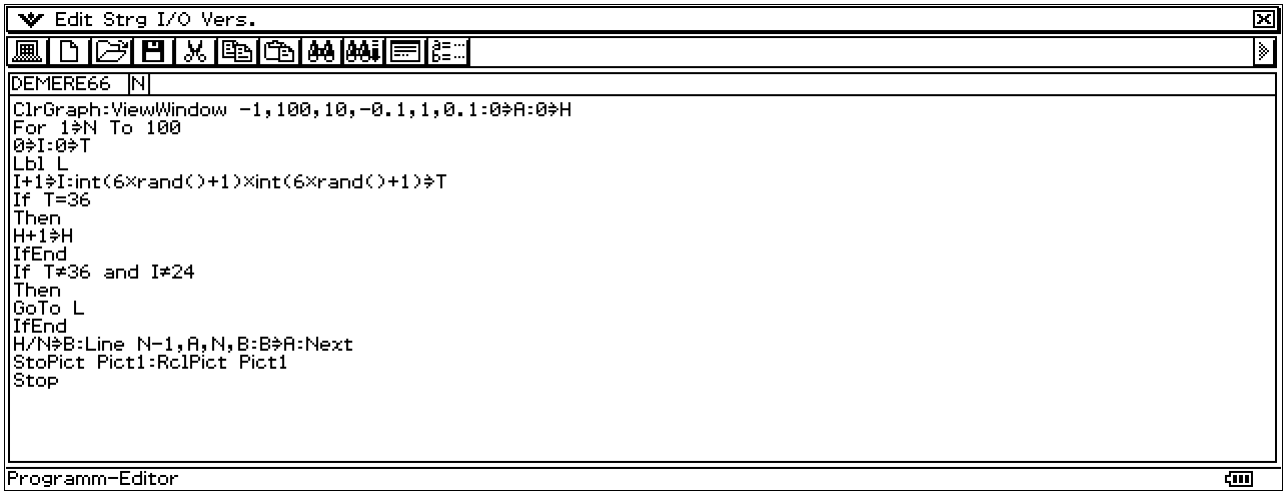


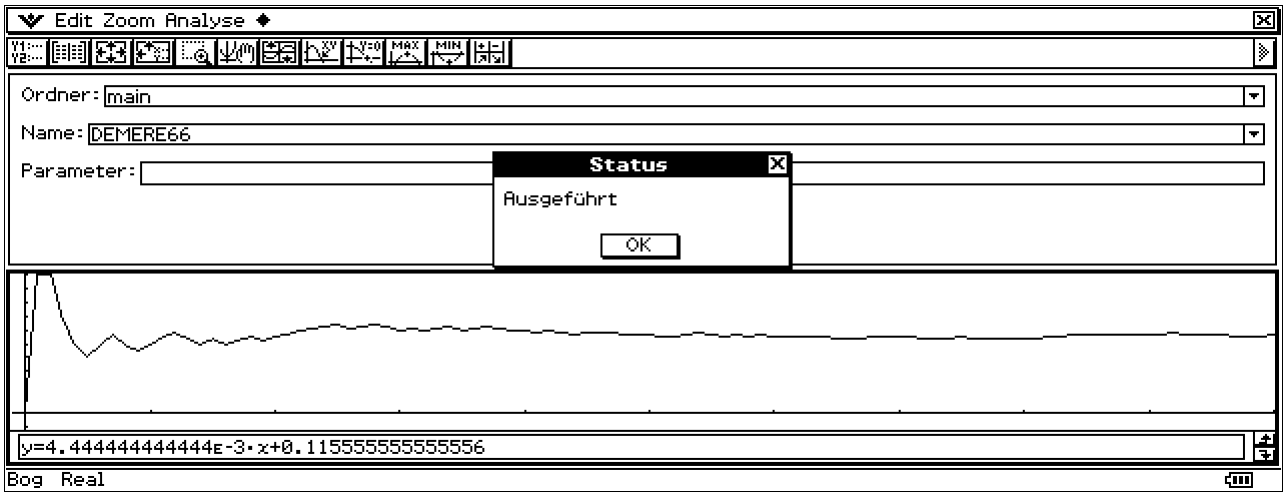


Die Wahrscheinlichkeit, beim viermaligen Würfeln mindestens eine 6 zu bekommen, ist größer als 0,5. Rechnung:
P({mindestens eine 6 in vier Würfen}) = 1-P({keine 6 in vier Würfen}) = 1-(5/6)^4 = 0,51775.

e) DEMERE66 (Simulation eines Würfelexperiments mit zwei Würfeln)

Die Wahrscheinlichkeit, beim n-maligen Werfen mit zwei Würfeln mindestens eine Doppel-6 zu bekommen, ist größer als 0,5 für n=25.





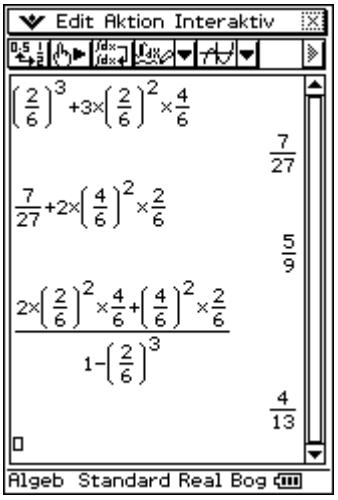
Rechnung:
P({mindestens eine Doppel-6 in 25 Versuchen}) = 1 - P({keine Doppel-6 in 25 Versuchen }) = 1 - (35/36)^25 = 0,50553.

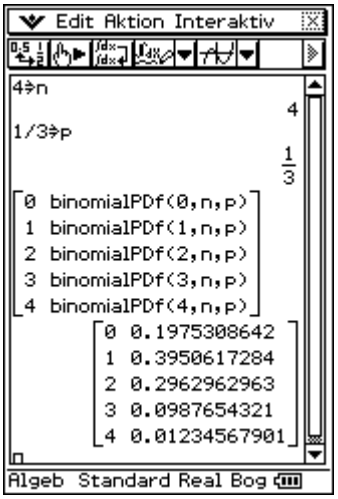
Die durchgeführten Simulationen bestätigen das theoretische Ergebnis.

Download der Simulationsprogramme für den ClassPad:
http://www.informatik.htw-dresden.de/~paditz/Simulationen.vcp

2) Prüfungsaufgaben zur Stochastik (Schulbuch Jg.-st. 13 NT)

Im folgenden Abschnitt sollen ausgewählte Prüfungsaufgaben ab S.293 (AUFGABE 54ff) untersucht werden.





Aufg. 54)

a) Die Ergebnismenge besteht aus geordneten Tripeln (a,b,c) mit a,b,c∈{r,g}, wobei r und g die gewürfelten Farben bezeichnen. Es gibt 2^3=8 unterscheidbare Ergebnisse (Variationen).

$P(E_1) = P((r,r,r)\cup(r,r,g)\cup(r,g,r)\cup(g,r,r)) =$
$P((r,r,r))+P((r,r,g))+P((r,g,r))+P((g,r,r)) = 7/27$

$P(E_2) = P(\{(r,b,c)|\ b,c \text{ beliebig}\}\cup\{(a,b,r)|\ a,b \text{ beliebig}\}) =$
$P(\{(\mathbf{r},r,r),(\mathbf{r},r,g),(\mathbf{r},g,r),(\mathbf{r},g,g)\}\cup\{(r,r,\mathbf{r}),\ (r,g,\mathbf{r}),(g,r,\mathbf{r}),(g,g,\mathbf{r})\}) =$
$P(\{(\mathbf{r},r,r),(\mathbf{r},r,g),(\mathbf{r},g,r),(\mathbf{r},g,g)\}\cup\{\cancel{(r,r,\mathbf{r})},\ \cancel{(r,g,\mathbf{r})},(g,r,\mathbf{r}),(g,g,\mathbf{r})\}) =$
$P(E_1) + P((\mathbf{r},g,g)) + P((g,g,\mathbf{r})) = 5/9$

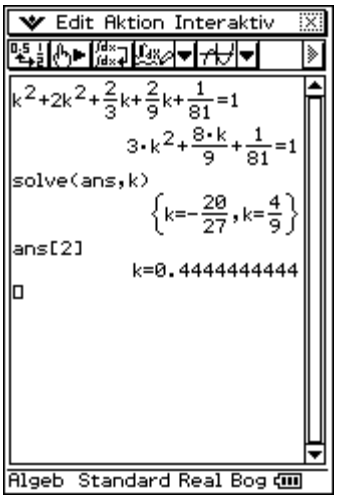
E_1 mindestens zwei bedeutet: genau 2 oder genau 3
E_2 erster oder letzter bedeutet: erster und letzter bzw.
entweder nur erster oder nur letzter
(nichtausschließendes oder)

$P_B(A) = P(A|B) = P(A\cap B)/P(B) =$
$P(\{(r,r,g),(r,g,r),(r,g,g)\})/(1-P((r,r,r))) = 4/13$

b) Das **Bernoulli-Schema** ist ein passendes Modell zur Beschreibung der Aufgabenstellung und damit zur Binomialverteilung. Rot wird mit 1 und Grün mit 0 kodiert. Es sei Y_i eine zweipunktverteilte Zufallsgröße

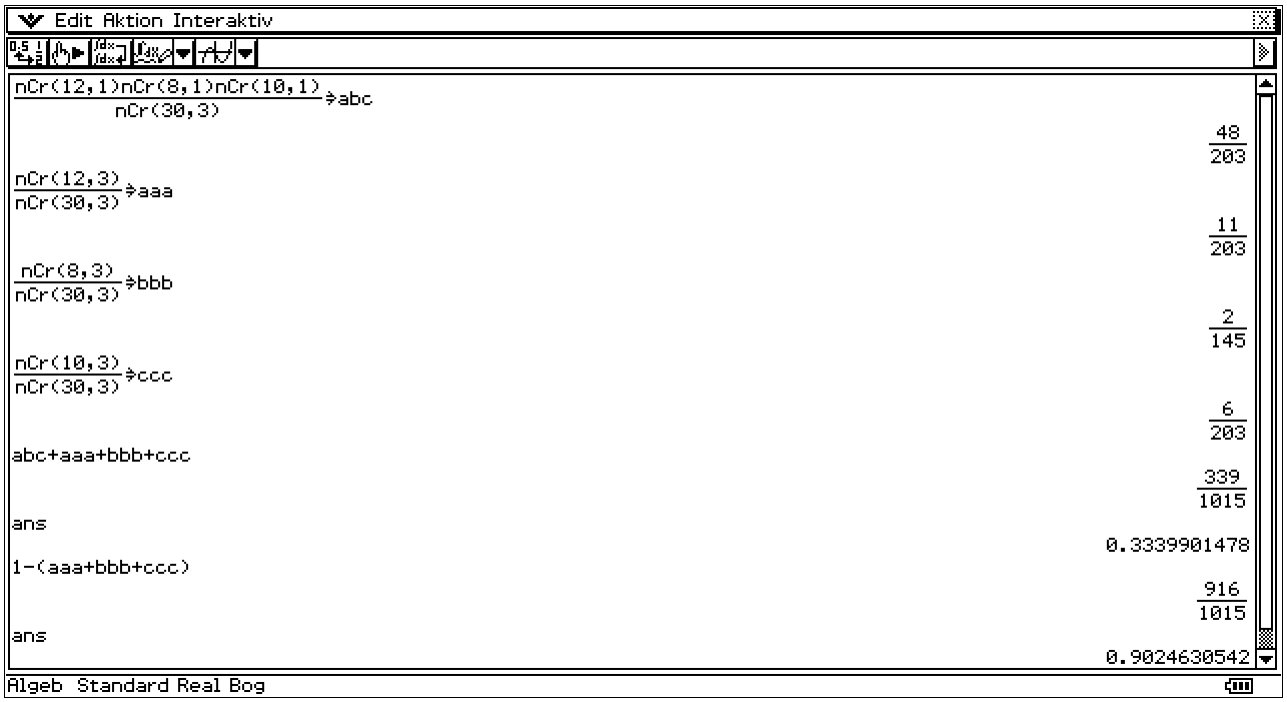
mit $P(Y_i=1)=p=2/6$ und $P(Y_i=0)=q=4/6=1-p$.
Dann ist $X=Y_1+Y_2+Y_3+Y_4$ eine Zufallssumme mit Werten in {0,1,2,3,4}. X ist damit B(4,1/3)-verteilt.
E(X) = n*p = 4/3.
$P(1\leq X\leq 3) = 1-P(X=4)- P(X=0) = 1–(1/3)^4–(2/3)^4$ = **64/81**.

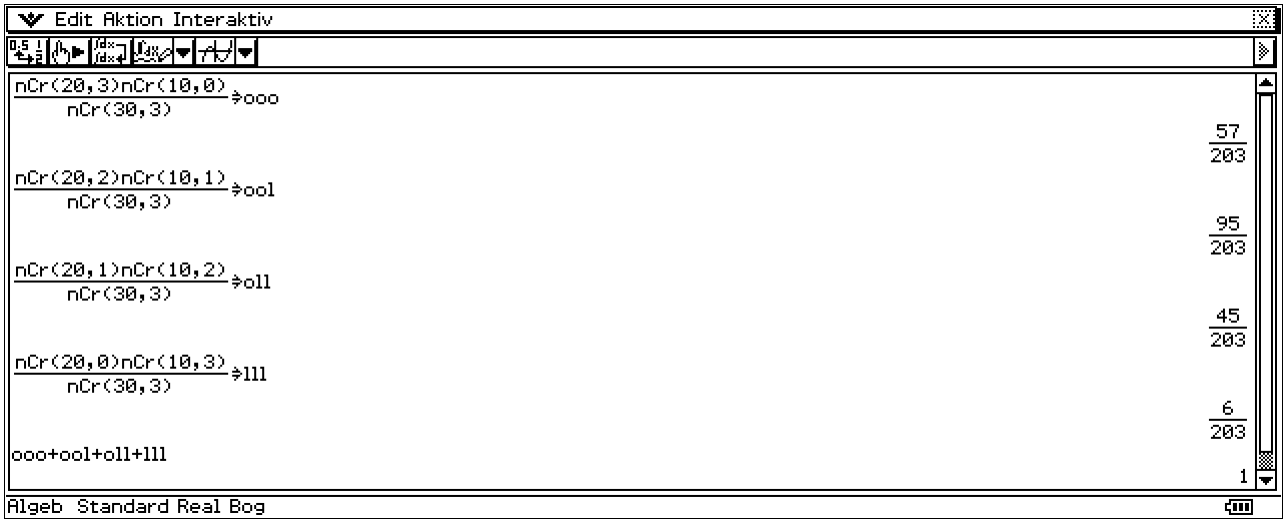
c) k ist positiv, d.h. die negative Lösung entfällt.



Aufg. 55)

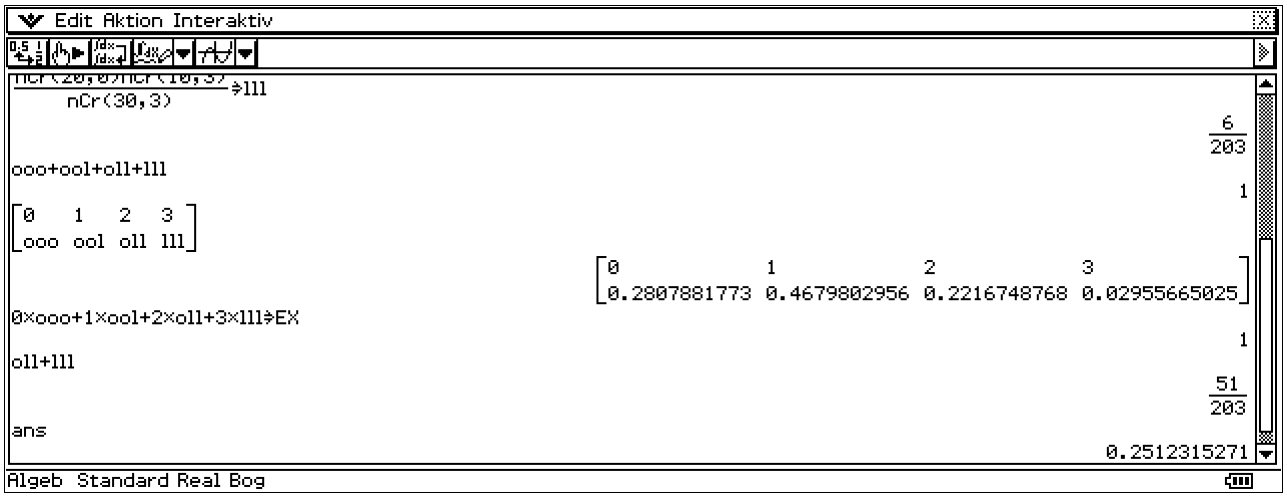
a) 20/30 = **2/3 = 0,6667**. 20 von 30 Schrauben sind vom Typ A oder B.
b) a,b,c mögen konkrete Schrauben vom Typ A,B,C bezeichnen.
Dann interessieren die Mengen {a,b,c},{a,a,a}, {b,b,b}, {c,c,c} mit der Gesamtwahrscheinlichkeit:





P({höchstens 2 vom gleichen Typ}) = 1 – P({3 vom gleichen Typ}) = 916/1015.

Typ C (verzinkt) wird mit 1 und Typ A oder B (nicht verzinkt) mit 0 kodiert. Dann ergeben sich gemäß der hypergeometrischen Verteilung H(N,D,n)=H(30,10,3) folgende Einzelwahrscheinlichkeiten: P(X=0) = P({0,0,0}), P(X=1) = P({0,0,1}), P(X=2) = P({0,1,1}) und P(X=3) = P({1,1,1}), wobei {…} ungeordnete Mengen bezeichnet. Wertetabelle als Matrix:

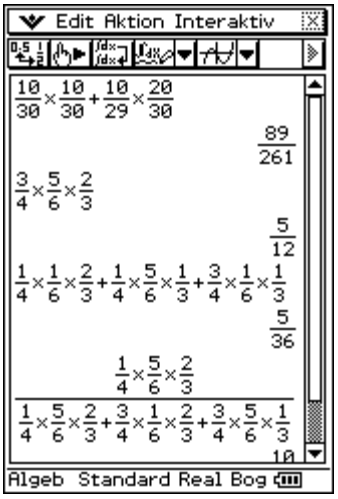


E(X) = 1 und P(X≥2) = 51/203.

(Anmerkung: Es gibt verzinkte Eisenschrauben, d.h. Schrauben, die gleichzeitig Typ B und Typ C sein könnten. Das wird aber hier ausgeschlossen.)

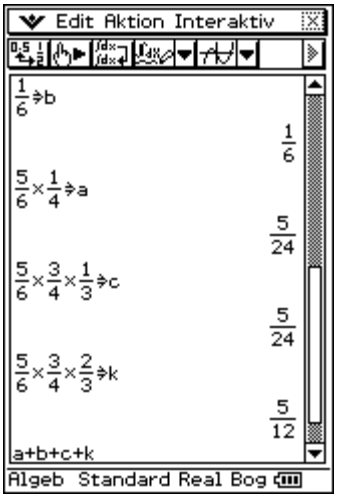
c) Sei E_1={1. Schraube verzinkt}, E_2 = {2. Schraube verzinkt}

P(E_2) = P(E_2| E_1)*P(E_1) + P(E_2| nicht E_1)*P(nicht E_1) = 89/261.



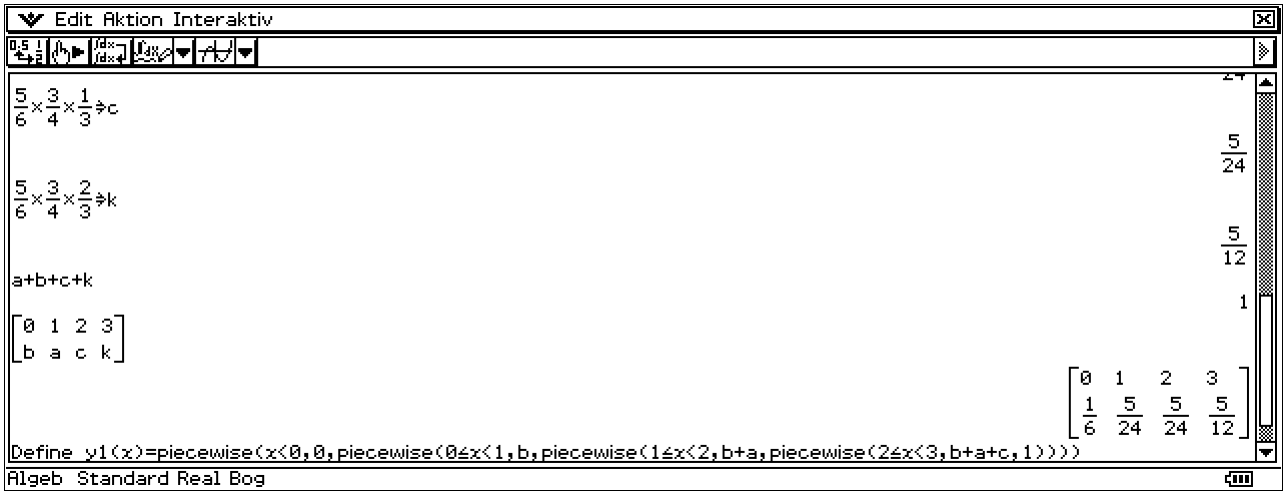
Aufg. 56) Die Reiter sind eher nicht fehlerfrei.

Sei F_1={A fehlerfrei}, F_2={B fehlerfrei}, F_3={C fehlerfrei}.
Kodierung: fehlerfrei = 0, nicht fehlerfrei = 1.
a) S = {(a,b,c)| a,b,c∈{0,1}) = {(0,0,0), (0,0,1), …, (1,1,1)}
P(E_1) = P((1,1,1)) = (3/4)*(5/6)*(2/3) = 5/12.
P(E_2) = P((0,0,1) ∪ (0,1,0) ∪ (1,0,0)) = 5/36.
P((0,b,c) | (0,1,1) ∪ (1,0,1) ∪ (1,1,0)) =
P((0,1,1))/P((0,1,1) ∪ (1,0,1) ∪ (1,1,0)) = 10/31.

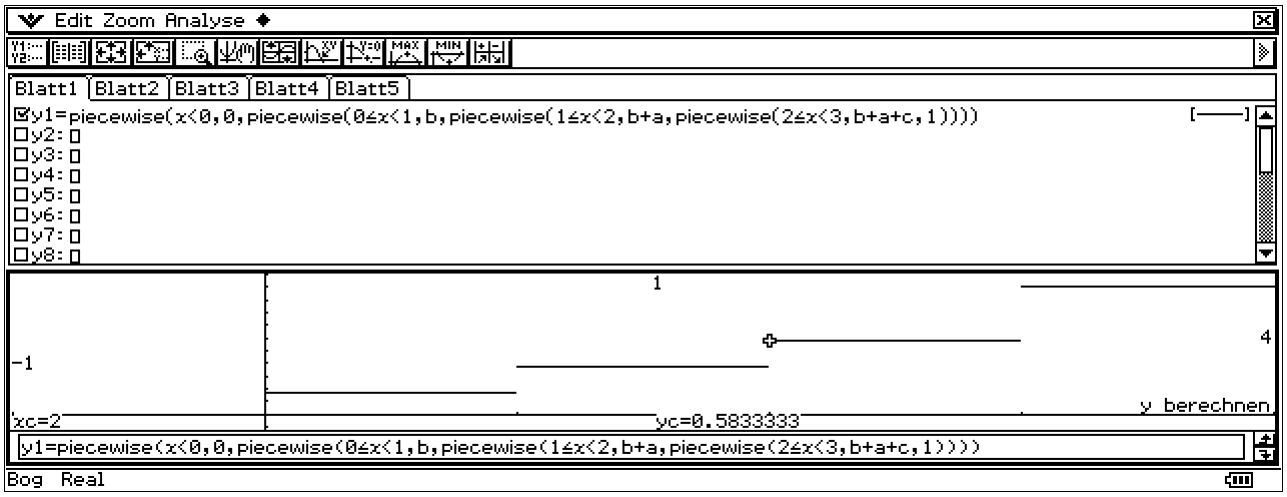


b) (b,a,c) bezeichnet einen konkreten Wettkampf.
P((1,1,1)) = P(E_1) = 5/12 gemäß a).
Der schwächste Reiter beginnt, der stärkste kommt zuletzt.
X=0, wenn B gewinnt, X=1, wenn A gewinnt,
X=2, wenn C gewinnt, X=3, wenn (1,1,1) eintritt.

Das folgende Bild zeigt eine Wertetafel als Matrix:



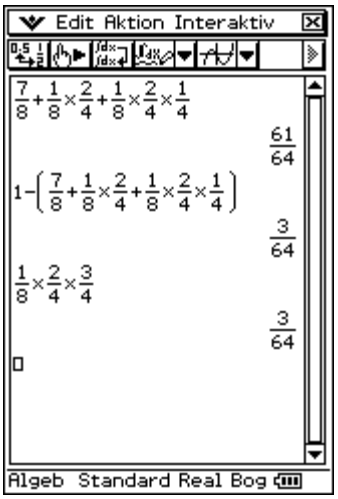
Mit der piecewise-Funktion wurde die rechtsseitig stetige Verteilungsfunktion definiert.



Pixelweises Zeichnen verhindert, dass die Kurvenäste senkrecht verbunden werden.

E(X) = 11/6. P({A gewinnt}) = P({C gewinnt}) = 5/24, P({B gewinnt}) = 4/24 = 1/6.

Aufg. 57)

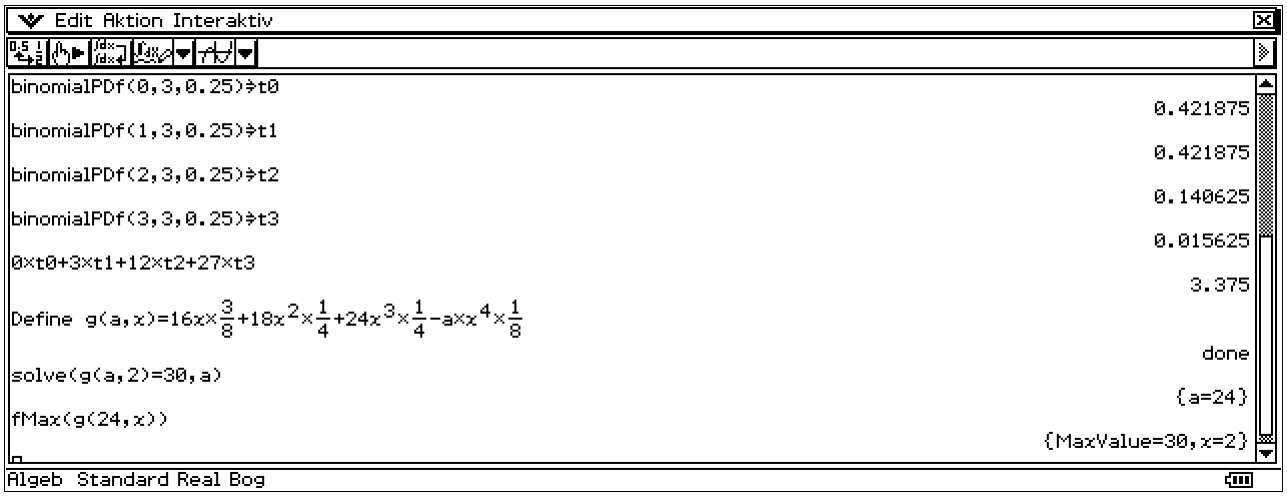


a) $P(E_1) = 1-(1/4+1/4+3/8) = 1/8$. $P(E_2) = 1-1/4 = 3/4$.
$P(E_3) = 1-(1/4+3/8) = 3/8$.

b) V_k = {Uli Schwarz trifft genau im k-ten Versuch}, k=1,2,3.
P({Uli Schwarz trifft}) =
$P(V_1) + P(V_2 \cap \text{nicht } V_1) + P(V_3 \cap \text{nicht } V_1 \cap \text{nicht } V_2) = 61/64$
$P(E_5)$ = P({Uli Schwarz trifft nicht}) =
$1 - (P(V_1) + P(V_2 \cap \text{nicht } V_1) + P(V_3 \cap \text{nicht } V_1 \cap \text{nicht } V_2)) =$
$P(\text{nicht } V_3 \cap \text{nicht } V_1 \cap \text{nicht } V_2) = 3/64$.
$P(E_6) = 1 - P(V_1) = 1/8$,
$P(E_7) = P(V_1) + P(V_2 \cap \text{nicht } V_1) = 7/8 + 2/32 = 15/16$.

c) Zufallsgröße T mit den Werten t = 0,1,2,3 und den Einzelwahrscheinlichkeiten
P(T=t) = nCr(3,t)*(1/4)^t*(3/4)^(3-t) = P({3*t^2 Cent ausbezahlt}) = P(G = 3*t^2), wobei G der

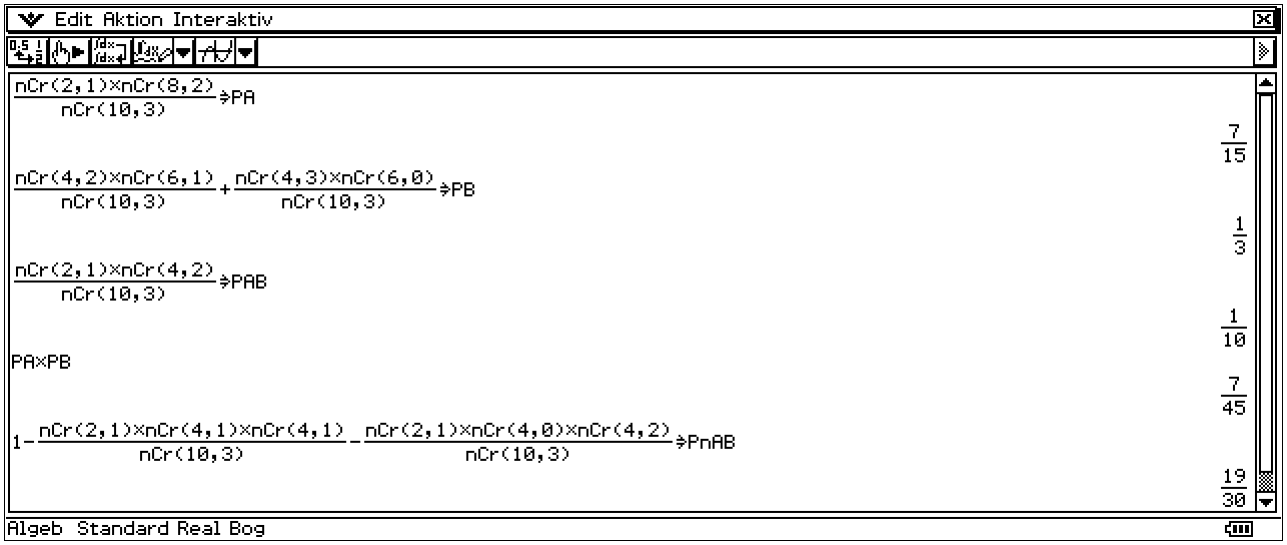
zufällige Gewinn ist. E(G) = 0* P(T=0) + 3* P(T=1) + 12* P(T=2) + 27* P(T=3) = 3,375.
Der Einsatz des Schützen sollte maximal 3 Cent betragen.



d) Für a=24 und x=2 beträgt der durchschnittliche Gewinn g(a,x)=30 und dies ist das Maximum der Funktion g(24,x).

Aufg. 58) Es gibt 10 Karten im Spiel.

a) P(A) = nCr(2,1)*nCr(8,2)/nCr(10,3) = 7/15
P(B) = nCr(4,2)*nCr(6,1)/nCr(10,3) + nCr(4,3)*nCr(6,0)/nCr(10,3) = 1/3
P(A∩B) = P({1 König und 2 Buben gezogen}) = nCr(2,1)*nCr(4,2)*nCr(4,0)/nCr(10,3) = 1/10
P(A)*P(B) = 7/45
P(nicht A ∪ B) = 1 – P(A ∩ nicht B) =
1 - nCr(2,1)*nCr(4,1)*nCr(4,1)/nCr(10,3) - nCr(2,1)*nCr(4,0)*nCr(4,2)/nCr(10,3) = 19/30
P(A|B) = P(A∩B)/P(B) = (1/10)/(1/3) = 3/10.



Die Unabhängigkeit von A und B gilt damit nicht: P(A ∩ B) ≠ P(A)*P(B).

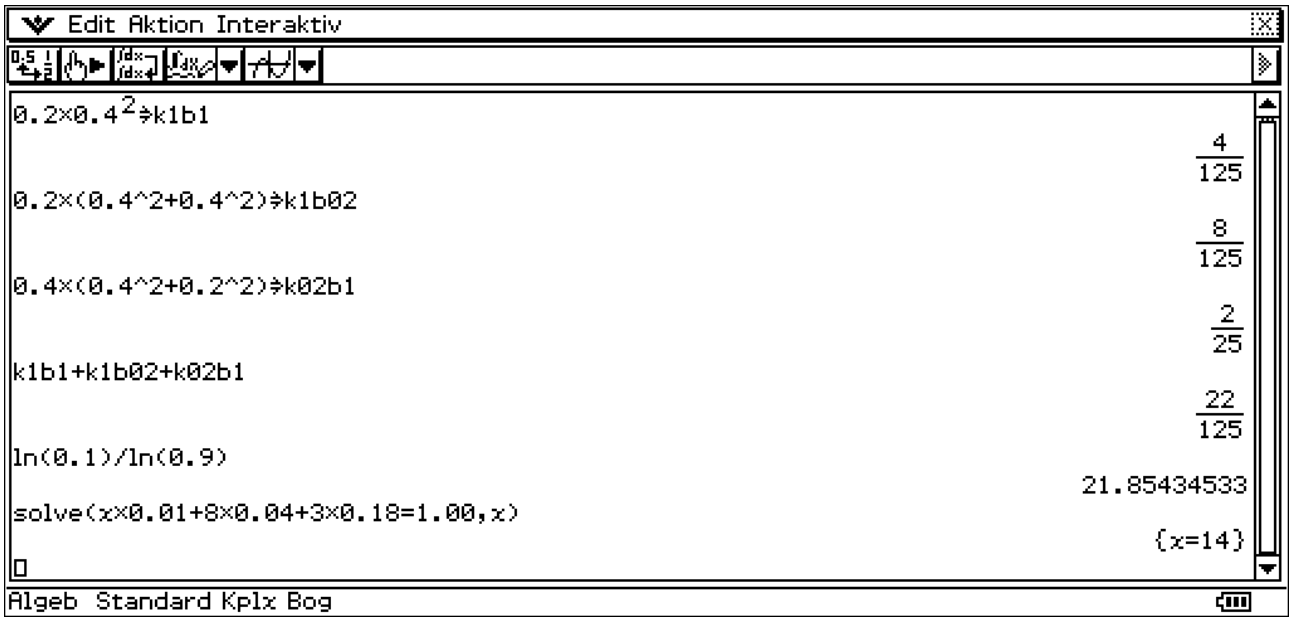
b) E_k = {König oder Bube im k-ten Zug gezogen}, k = 1,2,…,6.
P(E_1 ∪ E_2 ∪ … ∪ E_6) = 1 - P(nicht E_1 ∩ nicht E_2 ∩ … ∩ nicht E_6) = 1 – (P(nicht E_1))^6 = 0,9959
Hierbei ist P(nicht E_1) = 1 - P(E_1) = 1 – nCr(6,1)/nCr(10,1) = 2/5.

Zerlegung des Ereignisses:

{genau 1 König gezogen} ∪ {genau 1 Bube gezogen} =
({genau 1 König gezogen} ∩ {genau 1 Bube gezogen}) ∪
({genau 1 König gezogen} ∩ {genau 0 oder 2 Buben gezogen}) ∪
({genau 0 oder 2 Könige gezogen} ∩ {genau 1 Bube gezogen})

Somit gilt:

P({genau 1 König gezogen} ∪ {genau 1 Bube gezogen}) =
0,2*0,4*0,4 + 0,2*(0,4^2+0,4^2) + 0,4*(0,4^2+0,2^2) = 22/125



Ansatz:

P({mindestens 1 As in n Zügen}) = 1 – P({kein As in n Zügen}) = 1 – (9/10)^n ≥ 0,90, d.h.
(9/10)^n ≤ 0,10 bzw. n * ln(0,90) ≤ ln(0,10) und somit n ≥ ln(0,10)/ ln(0,90) = 21,854.
Mit mindestens 22 Zügen wird die geforderte Mindestwahrscheinlichkeit erreicht.

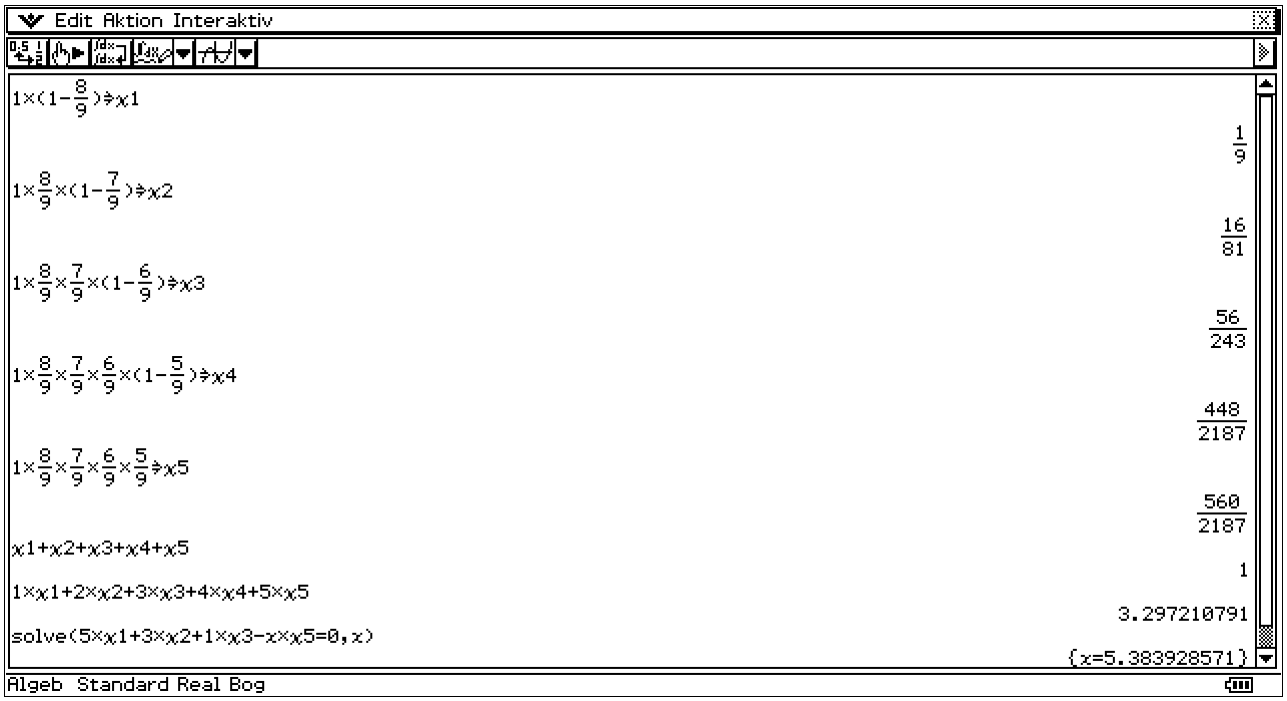
c) X∈{0,3,6,11} mit P(X=11) = 0,1^2 = 0,01, P(X=6) = 0,2^2 = 0,04, P(X=3) = 2*0,1*0,9 = 0,18.
Somit P(X=0) = 1-0,23 = 0,77. E(X) = 11*0,01 + 6*0,04 + 3*0,18 = 0,89 < 1,00 (Einsatz).
Faires Spiel: E(X) = x*0,01 + 8*0,04 + 3*0,18 = 0,89 = 1,00 bedeutet: x = 14,00 €. (s.o.)

Aufg. 59) Das Spielbrett soll unten rechts die Nummer 9 (statt erneut 8) tragen – Druckfehler.

a) $P(E_1)$ = P((1,1,1) ∪ (2,2,2) ∪ … ∪ (9,9,9)) = 9*(1/9)^3 = 1/81.
$P(E_2)$ = P({1,1, nicht 1} ∪ {2,2, nicht 2} ∪ … ∪ {9,9, nicht 9}) = 3*(1/9)^2*(8/9)*9 = 24/81.
$P(E_3)$ = 1 - P(nicht E_3) = 1 – ($P(E_1)$ + $P(E_2)$) = 1 – 25/81 = 56/81 = 1*(8/9)*(7/9).
(Zur Veranschaulichung stelle man sich auch ein ganzzahliges räumliches Gitter mit den Punkten P(x,y,z) vor mit x,y,z∈{1,2,…,9}.)

b) $P(E_4)$ = P({1,2,3}∪{4,5,6}∪{7,8,9}∪{1,4,7}∪{2,5,8}∪{3,6,9}∪{1,5,9}∪{3,5,7}) = **6*8/9^3**.
$P(E_4 | E_3) = P(E_4 \cap E_3) / P(E_3) = P(E_4) / P(E_3)$ = 6*8/(9*24) = **2/21** < 1/10, da $E_4 \subset E_3$.

c) Es gilt X∈{1,2,3,4,5} mit den im nachfolgenden Bild angegebenen Wahrscheinlichkeiten.
E(X) = 1*χ1 + 2*χ2 + 3*χ3 + 4*χ4 + 5*χ5 = 3,297. (statt p wurde „chi“ benutzt, um System-variablen zu vermeiden.)
(Bemerkung: die erste Zahl (irgendeine) wird mit Wahrscheinlichkeit 1 gezogen.)



Gewinnbilanz von Theo: g(x) = 5*χ1 + 3*χ2 + 1*χ3 - x*χ5 < 0, d.h. **x=5,384 €**.
x>5,38€ ist für Theo ungünstig und damit für Heinz günstig!

d) P({gerade Nummer erscheint im n-ten Zug erstmalig}) = (5/9)^(n-1)*(4/9), geometrische Verteilung, n = 1, 2, … .
(5/9)^0*(4/9) + (5/9)^1*(4/9) + (5/9)^2*(4/9) + … + (5/9)^(n-1)*(4/9) = 1 – (5/9)^n > 0,99
Man erhält n=8.

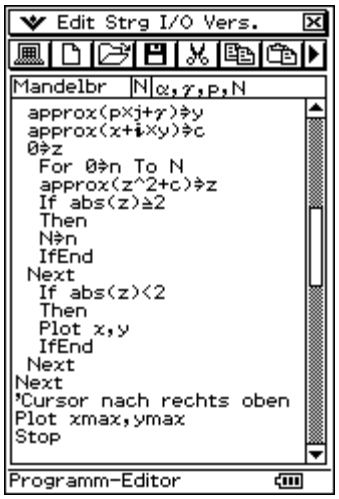
Hinweis:
Es gilt (5/9)^0*(4/9) + (5/9)^1*(4/9) + (5/9)^2*(4/9) + … + (5/9)^(n-1)*(4/9) = geoCDf(n,4/9) und aus geoCDf(n,4/9) > 0,99 folgt n = invGeoCDf(0.99,4/9) = 8.

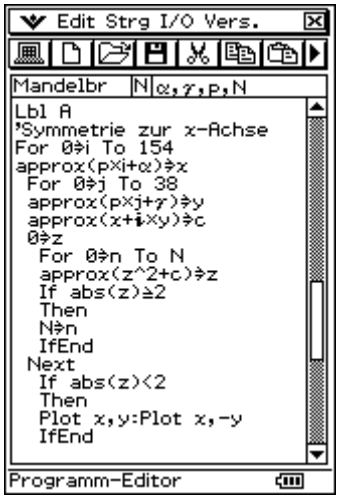
Aufg. 60)

a) nCr(10,8)*nCr(5,4) + nCr(10,9)*nCr(5,3) + nCr(10,10)*nCr(5,2) = 335.
b) P({mindestens 1 Gewinn}) = 1 - P({kein Gewinn}) = 1 – 0,8*0,7*0,9 = 0,496
P({kein Gewinn}) = 0,8*0,7*0,9 = 0,504
P({nur am dritten Automat ein Gewinn}) = 0,8*0,7*0,1 = 0,072
P({genau 1 Gewinn}) = 0,2*0,7*0,9 + 0,8*0,3*0,9 + 0,8*0,7*0,1 = 0,398.

3) Fraktale (Apfelmännchen)

Simulationsprogramme findet man in den Schulbüchern Jg.-st.12 techn. FR und nichttechn. FR. Leider sind in beiden Schulbüchern die Programme nur unvollständig abgedruckt wegen fehlender Bilder bzw. eines falschen Bildes. Dies soll an dieser Stelle zunächst korrigiert werden:





Die zwei Bilder auf S. 365 unten (**nichttechn. Fachrichtung**) sind o.k.

Auf S. 366 oben ist das erste Bild falsch (Wiederholung des vorangehenden Bildes). Rechtsstehend das korrekte Bild, beginnend mit Lbl A.

Im Schulbuch S.358 (**techn. Fachrichtung**) fehlen die zwei letzten Bilder zum Programm Mandelbr.

Die danach angegebenen Internetadressen beziehen sich auf den CFX-9850GB und nicht auf den ClassPad.

Für die Erzeugung der in den Schulbüchern zur Jg.-St. 12 (T bzw. NT) angegebenen Bilder wird eine sehr lange Rechenzeit benötigt, so dass die Simulation lediglich im PC-Emulator mit einem schnellen Prozessor sinnvoll erscheint.

Das „deterministische“ Chaos wird so dargestellt, dass für jeden Pixelpunkt die Zahlenfolge neu gestartet wird und nach N(=20) Iterationsschritten die Zugehörigkeit des Pixelpunktes zum Apfelmännchen bewertet wird. Ob der Pixelpunkt zum Apfelmännchen gehört oder nicht gehört muss dann aus dem Konvergenzverhalten der zum Pixelpunkt gehörigen Zahlenfolge ermittelt werden. Die lange Rechenzeit ist also auch durch die Gesamtheit der auf den Pixelpunkten immer wieder neu zu startenden Zahlenfolgen erklärbar, was auf einem schnellen PC Sekunden oder Minuten dauert und bei einem „Hosentaschencomputer“ Stunden oder Tage dauern kann. Im zweigeteilten Display hat das Grafikfenster 155*77=11935 zu bewertende Pixelpunkte, d.h. bei N=20 sind 20*11935=238700 Iterationsschritte auszuführen.
(Hinweis: der CFX 9850GB hat nur zu untersuchende 127*63=8001 Pixel.)

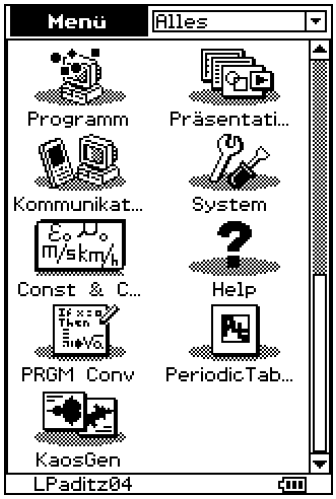
Der angegebene Programmtext ist jedoch interessant, da er eine mögliche Programmierung für das Apfelmännchen offenlegt. Es erscheint wichtig, im Schulbuch auch dem Schüler ein verständliches

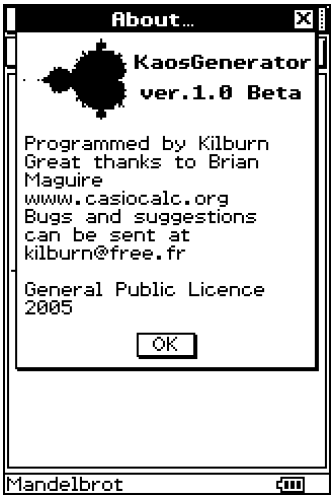
Programm (und keine Blackbox) vorzustellen, wo der im Textteil beschriebene Algorithmus dann als Programm-Quelltext wiederkommt.

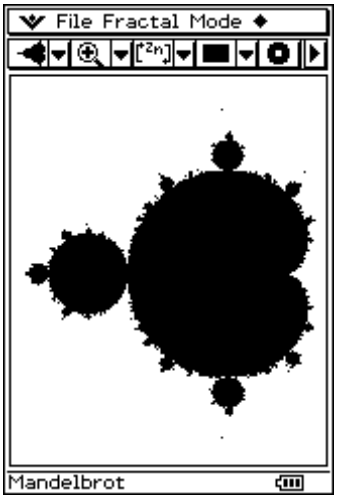
Jetzt geht es darum, eine schnellere Variante für den Taschenrechner bereitzustellen.

Für den ClassPad-Taschenrechner existiert ein Chaos-Generator als AddIn-Applikation in konvertierter Form (in Maschinensprache, Quelltext nicht mehr erkennbar) (Author: Truong The Vinh, Nickname im Web: Kilburn, 2005), der in Taschenrechner einen erstaunlich schnellen Bildaufbau liefert! AddIn-Anwendungen laufen allerdings nicht im PC-Emulator. Sie können lediglich über den ClassPad-Manager in den Taschenrechner implementiert werden.

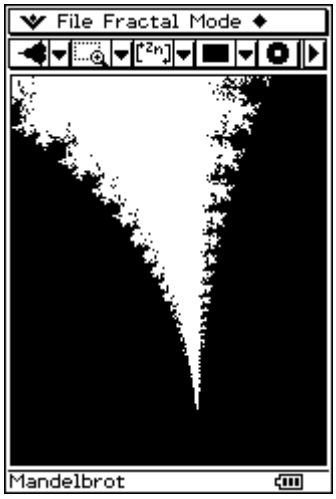
Programmbeschreibung:
Der Chaos-Generator ist ein Fraktal-Generator für den ClassPad 300, der 12 verschiedene Arten von Faktalen generieren kann und die Navigation mit dem Bedienstift erlaubt.

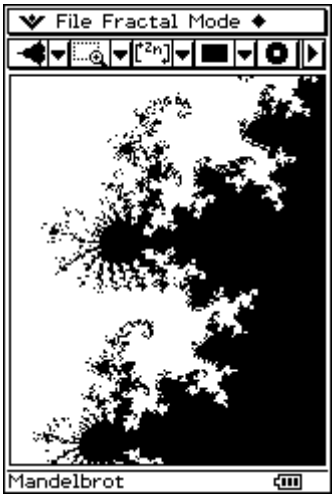


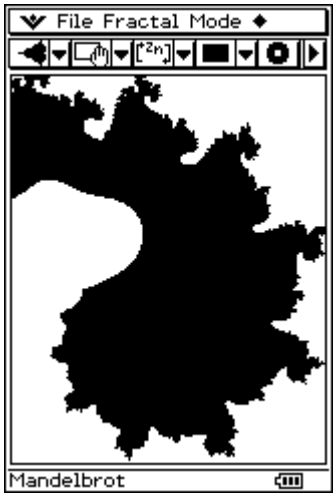


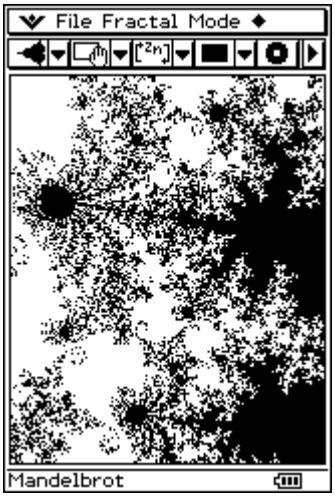


Die folgenden 5 Bilder stellen Vergrößerungen von Bildausschnitten dar, etwa in der Form, wie es im Schulbuch S. 355 (techn. FR) bzw. S. 362 (nichttechn. FR) zu sehen ist.



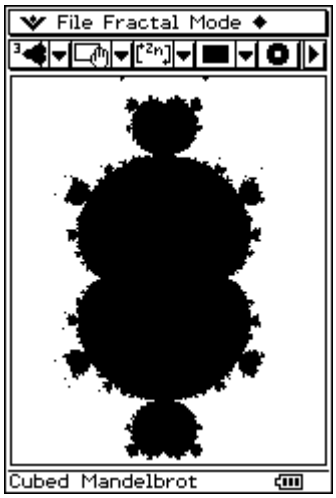


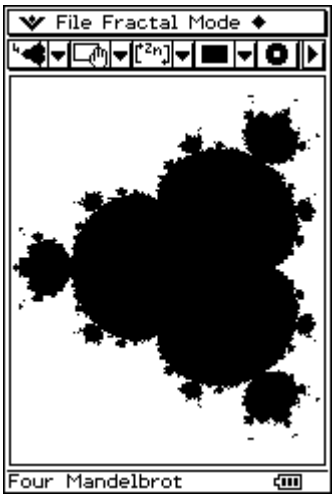




Letzter Bildausschnitt mit N=1000 (am PC)

Die nächsten Bilder sind Mandelbrotmengen mit k=3 bzw. k=4:





Programmbeschreibung:
http://www.aulamatematica.com/Classpad/CPA/pdf/Kaos%20Generator_En.pdf

Download:
http://www.classpad.org/details.php?id=236&cat=3
http://www.classpad.org/download_inc.php?id=236
(!mit **kaosGen.cpa** und separater **KaosGen.exe** als spezielle ClassPad-Emulator-PC-Version und der dazu notwendigen dll-Datei **ClassPadDLLgcc.dll**)

oder hier (mit **kaosGen.cpa** und separater **KaosGen.exe**, jedoch ohne **ClassPadDLLgcc.dll**):
http://www.aulamatematica.com/Classpad/CPA/CPA.htm
http://www.aulamatematica.com/Classpad/CPA/prog/Kaosgen.zip

bzw. hier (nur AddIn-Datei **kaosGen.cpa**):
http://www.jeuxcasio.com/viewdownloaddetails-588-Kaos_Generator.html

Anmerkungen zum Programm für den **CFX 9850GB PLUS**:

Wie in den Schulbüchern angegeben gelten hier die Internetadressen:
http://world.casio.com/edu/support/softlib/license/spain/license_nmand3r.html
http://world.casio.com/English/download/edu/softlib/cat/spain/nmand3r.cat
(download des AddIn-files **nmand3r.cpa**)
http://world.casio.com/edu/support/softlib/pdf_files/library4-04.pdf
(kurze Programmbeschreibung)

Dieses Programm (nmand3r.cpa) ist mit der im Schulbuch angegebenen ClassPad-Version überhaupt nicht vergleichbar, da dieses Programm intern noch 6 (!) weitere Subroutinen benutzt und damit wesentlich umfangreicher und unübersichtlicher wird. Dieses Programm ist für den Farbgrafik-Rechner programmiert und enthält u.a. Farbgrafikbefehle. Das Programm kann jedermann auf CFX-Rechnern nutzen, allerdings ist der Programm-Quelltext passwortgeschützt, so dass man nicht unmittelbar Einblick in den Quelltext erhält!
(Die Passworte sind Zahlencodes:
81614988, 36806206, 22361844, 86898419, 56609893, 53233282, 25197075)

andere Links:
http://www.lehrerakademie.uni-bremen.de/materialien/programme_taschenrechner.html
(Reimund Albers, Chaos erforschen mit dem TI-92)
http://fraktal.mackzweb.com/mandelbrotjulia.pdf
(kleine Programmbeschreibung von Max Braun)
http://fraktal.mackzweb.com/
(verschiedene Bildgeneratoren von Max Braun)