Algorithmen der Sequenzanalyse: Motivanalysen

AlgSeq – 11/11/2024 (Helau) Prof. M. Sammeth

Definitionen: Motive bewerten

(i) Distanz eines *Musters* zu einer *Zeichenkette*:

(ii) Distanz eines *Musters* zu einer Menge von *Zeichenketten*:

```
d(Muster, Dna) := \sum_{i=1}^{t} d(Muster, Dna_i)
z.B.:
d(AAA, Dna) = 1 + 1 + 2 + 0 + 1 = 5
```

```
Dna = \begin{cases} ttaccttAAC & 1 \\ gATAtctgtc & 1 \\ ACGgcgttcg & 2 \\ ccctAAAgag & 0 \\ cgtcAGAggt & 1 \end{cases}
```

Definitionen: Motive bewerten

(iii) Ähnlichstes Muster in einer Zeichenkette

```
MOTIV(Muster, Text) := argmin HAMMING DISTANZ(Muster, Muster') über alle k-mere Muster' in Text
```

z.B.:

MOTIV(GATTCTCA, gacaaaGACGCTGAccaa) = GACGCTGA (kann mehrdeutig sein!)

(iv) Änlichste Muster in einer Menge von Zeichenketten

 $MOTIVE(Muster, Dna) := \bigcup_{i=1}^{t} MOTIV(Muster, Dna_i)$

```
z.B.: Motive(AAA, Dna)= {AAC, ATA, ACG, AAA, AGA}

ttaccttAAC

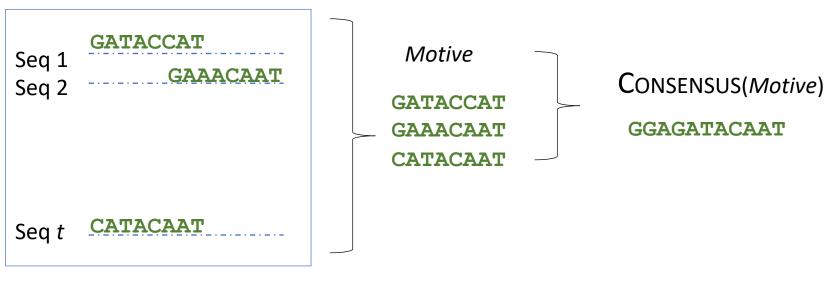
gATAtctgtc

acctAAAgag

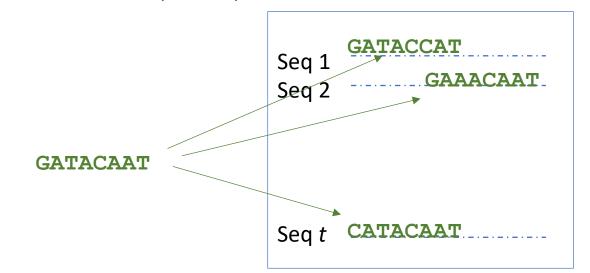
catcAGAgag
```

Eine neue Perspektive

BruteForceMotivSuche: ∀ Motive → suche Consensus(Motive)



Alternative Strategie: ∀ Consensus(*Motive*) → suche *Motive*



Re-Definition des Problemes

Motiv-Findungs Problem:

Gegeben eine Menge von Zeichenketten, finde eine <u>Menge von k-meren</u>, mit je einem k-mer von jeder Zeichenkette, welche das <u>Score des intrinsischen Motives minimiert</u>.

Eingabe: Eine Menge von Zeichenketten *Dna* und eine ganze Zahl *k*.

Ausgabe: Eine Menge *Motive* mit k-meren, eines von jeder Zeichenkette in Dna, welche Score(*Motive*) für alle möglichen k-mere minimiert.

Äquivalentes Motiv-Findungs Problem:

Gegeben eine Menge von Zeichenketten, finde ein <u>Muster</u> und eine Menge von k-meren, (mit je einem k-mer von jeder Zeichenkette), welches die <u>Distanz zwischen allen möglichen Mustern über alle möglichen Mengen von k-meren minimiert.</u>

Eingabe: Eine Menge von Zeichenketten *Dna* und eine ganze Zahl *k*.

Ausgabe: Ein *k*-mer *Muster* und eine Menge *Motive* mit *k*-meren (eines von jeder Zeichenkette in Dna), welche *d*(*Muster*, *Motive*) für alle möglichen *Muster* und *Motive* minimiert.

Summen von SCORE(Motive) sind kommutativ

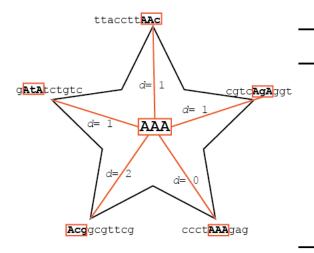
Die Median-Zeichenkette

Median-Zeichenketten Problem:

Finde die Median Zeichenkette.

Eingabe: Eine Menge *Dna* von Zeichenketten und eine ganze Zahl *k*.

Ausgabe: Ein k-mer Muster, das d(Muster, Dna) über alle k-mere Muster minimiert.



Algorithm: MEDIANZEICHENKETTE(Dna,k)

$$Distanz \leftarrow \infty$$

for jedes k-mer von AA...AA bis TT...TT do

if
$$Distanz > d(Muster, Dna)$$
 then

$$Distanz \leftarrow d(Muster, Dna)$$

$$Median \leftarrow Muster$$

return Median



Laufzeit-Vergleich

 $\mathcal{O}(\mathsf{BruteForceMotivSuche})$ $\in \mathcal{O}(n^t \cdot k \cdot t)$

VS.

 $\mathcal{O}($ MedianZeichenkette)

 $\in \mathcal{O}(4^k \cdot k \cdot n \cdot t)$

mit *k* ≤ 20 (Motivlänge) und *t* ~ 10³ (tausende Sequenzen)



Mr. BRUTEFORCE



Praktische Laufzeit

Subtiles Motif Problem (upstream regionen):

15-mer Motiv AAAAAAAGGGGGGG ist implantiert in

zehn 600nt Sequenzen.

 $\mathcal{O}(\mathsf{MEDIANZEICHENKETTE})$ $\in \mathcal{O}(4^k \cdot k \cdot n \cdot t)$



"Kleines" Subtiles Problem



MEDIANZEICHENKETTE() für k=13 laufen lassen, und "hoffen", dass es uns einen Teil (d.h. Subsequenz) der Lösung gibt

 $4^{13} = 67.108.864 (~10^7)$



>½ Tag





Greedy Algorithmen



Brute Force
Algorithmus :=
enumeriert exhaustiv alle VS.
möglichen Ergebnisse und
wählt davon dann die beste
Lösung.

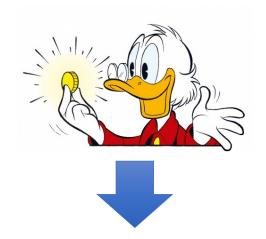


exhaustive Suchraum Analyse:

- findet optimale Lösung(en), per Definition
- aber die Berechnung kann sehr lange dauern

Greedy Algorithmus :=

iteratives Vorgehen, bei dem in jedem Durchlauf die "attraktivste" Möglichkeit gewählt wird.



inexakte Heuristik:

- kann desaströses Ergebnis produzieren
- aber für viele (biologische)
 Probleme nützlich

Mit Profilen Würfeln

Motive

Profil(*Motive*)

Pr(Sequenz | Profil(Motive)) :=

Wahrscheinlichkeit, dass PROFIL das k-mer Sequenz generiert.

$$=\prod_{i=1}^{k} PROFIL(Motive)_{Sequenz(i),i}$$

Das "Profil-wahrscheinlichste" k-mer

Pr(Sequenz | Profil(Motive)) erlaubt Sequenzen nach PROFIL zu bewerten,

→ zu vergleichen.

Profil-wahrscheinlichstes k-mer Problem:

Finde das PROFIL-wahrscheinlichste k-mer einer Zeichenkette.

Eingabe: Eine Zeichenkette *Text*, eine ganze Zahl *k*, eine 4 x *k* Matrix Profil.

Ausgabe: Ein *k*-mer aus Text, das über alle *k*-mere in *Text* am Wahrscheinlichsten aus Profil generiert wird.



wie kann dieses Optimierungskriterium als Zielfunktion einer *greedy* Suche verwendet werden?

Motiv-Suche "Greedy"

Algorithm: MOTIVSUCHEGREEDY (Dna, k, t)

 $BesteMotive \leftarrow Matrix$ von Motiven aus den ersten k-meren der Zeichenketten in Dna

for jedes k-mer Motiv in der ersten Zeichenkette von Dna do

```
Motiv_1 \leftarrow Motiv

for i \leftarrow 2 bis t do

bilde Profile aus den Motiven Motiv_1, \ldots, Motiv_{i-1}

Motiv_i \leftarrow Profil-wahrscheinlichstes k-mer im i-ten Zeichenkette von Dna
```

 $Motive \leftarrow (Motiv_1, \dots, Motiv_t)$ **if** Score(Motive) < Score(BesteMotive) **then** $\bot BesteMotive \leftarrow Motive$

return BesteMotive

Das Problem von MotivSucheGreedy

Minimalbsp: finde das (4,1)-Motiv ACGT implantiert in folgenden Strings Dna:

```
Dna= ttACCTtaac
gATGTctgtc
acgGCGTtag
ccctaACGAg
cgtcagAGGT
```

für $Motiv_1 = ACCT$ (das implantierte Motiv) ergibt sich Pr(ATGT) = 0

```
ZAEHLEN(Motive)= A: 1 0 0 0 0 C: 0 1 1 0 G: 0 0 0 T: 0 0 1
```



Matrix ist *sparse*, alle Wahrscheinlichkeiten von **abweichenden Motiven** sind gleich und **gleich 0**!

Historische Zitate zu Wahrscheinlichkeit 0 und 1

Bsp: Wahrscheinlichkeit, dass die Sonne morgen nicht aufgeht.

5000 Jahre lang wurde überliefert, dass die Sonne aufgeht, p= 0 dass sie morgen nicht aufgeht

Cromwell's Regel

Abgesehen von logischen Zuständen, die **wahr** oder falsch sein können, sollten bei empirischen Abschätzungen **0** und **1** nicht als Wahrscheinlichkeiten verwendet werden.



Oliver Cromwell (vor Angriff auf die Schotten) 1650

Laplace's Nachfolger Regel (Pseudocounts):

geht davon aus, dass bei der nächsten Beobachtung das bisher uneingetretene Ereignis vorkommt.

(p= 1/ 1826251, dass die Sonne morgen nicht aufgeht)



Pierre-Simon Laplace 1749-1827 French Physicist and mathematician

"I had no need of that hypothesis." A famous answer to the question from Napoleon about why he didn't mention the name of God in his work

MotivSucheGreedy mit Laplace's Nachfolger Regel

Dna= ttACCTtaac
gATGTctgtc
acgGCGTtag
ccctaACGAg

Bsp: implantiertes (4,1)-Motiv ACGT erste Sequenz ttACCTtaac



ZAEHLEN(Motive)= A: **1**+1 0+1 0+1 0+1

C: 0+1 **1**+1 **1**+1 0+1

cgtcagAGGT

G: 0+1 0+1 0+1 0+1

T: 0+1 0+1 0+1 **1**+1

Motiv-Matrix mit **ACCT** aus der ersten Sequenz:

jedes Mögliche Ereignis wird einmal mehr als beobachtet gezählt (*Pseudocounts*)

PROFIL(*Motive*)= A: 2/5 1/5 1/5

C: 1/5 2/5 2/5 1/5

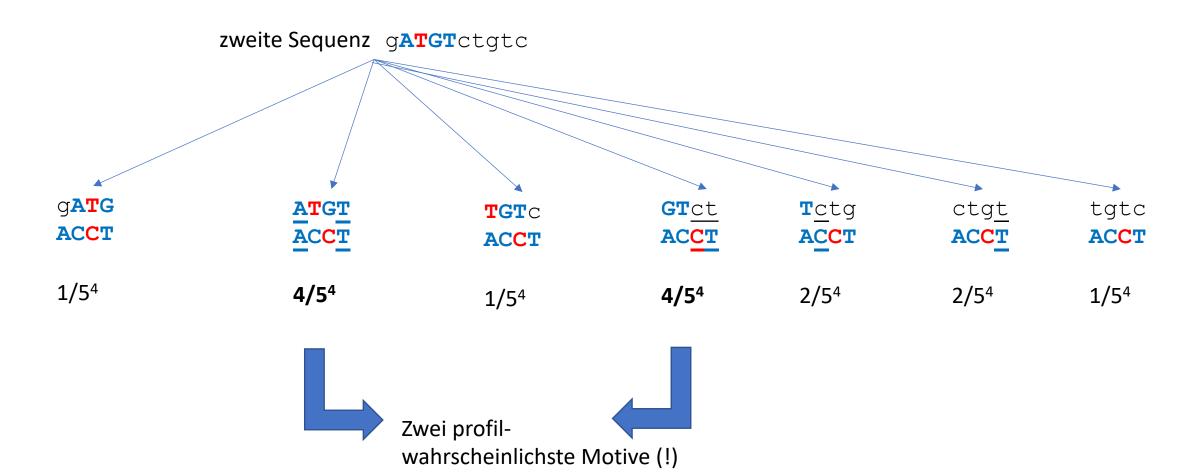
G: 1/5 1/5 1/5 1/5

T: 1/5 1/5 1/5 2/5

Summe der Beobachtungen vergrößert sich entsprechend auch

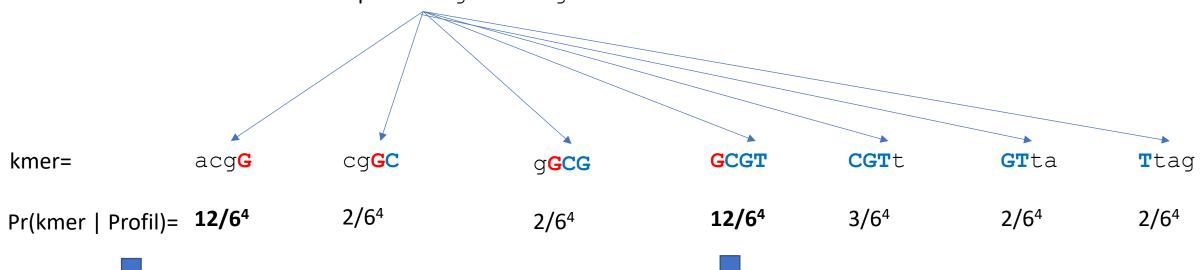
Motive= ACCT

ZAEHLEN(Motive)= A: 1+1 0+1 0+1 0+1 0+1 PROFIL(ACCT)= A: 2/5 1/5 1/5 1/5 C: 0+1 1+1 1+1 0+1 C: 1/5 2/5 2/5 1/5 G: 0+1 0+1 0+1 0+1 T: 0+1 0+1 T: 1/5 1/5 1/5 2/5



ZAEHLEN(Motive)= A: 2+1 0+1 0+1 0+1 PROFIL(ACCT)= A: 3/6 1/6 1/6 1/6 C: 0+1 1+1 1+1 0+1 C: 1/6 2/6 2/6 1/6 G: 0+1 0+1 1+1 0+1 G: 1/6 2/6 1/6 T: 0+1 1+1 0+1 2+1 T: 1/6 2/6 1/6 3/6

dritte Sequenz acgGCGTtag

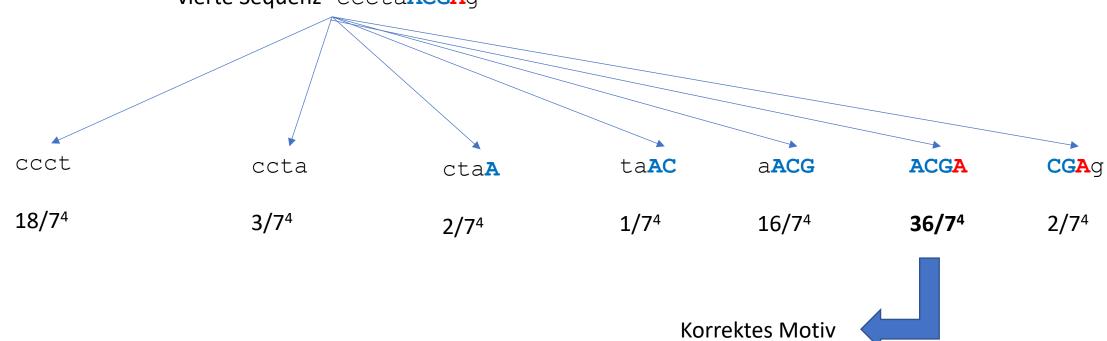




Es kann nur einen geben...

ZAEHLEN(Motive)=
A: 3+1 0+1 0+1 0+1
C: 0+1 2+1 1+1 0+1
G: 0+1 0+1 2+1 1+1
T: 0+1 1+1 0+1
PROFIL(ACCT)=
A: 4/7 1/7 1/7 1/7
C: 1/7 3/7 2/7 1/7
C: 1/7 3/7 2/7
T: 1/7 2/7 1/7 3/7

vierte Sequenz ccctaACGAg



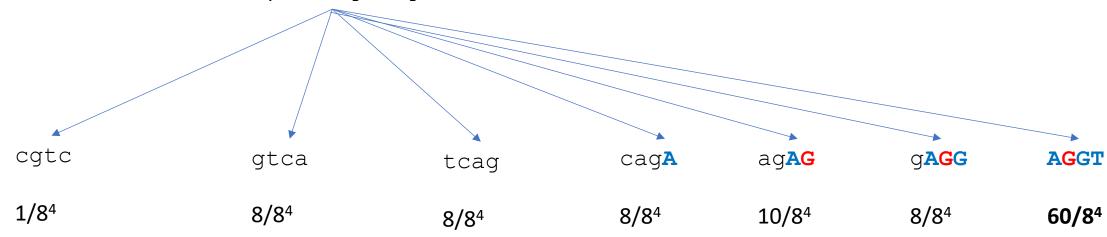
ZAEHLEN(Motive)= A: 4+1 0+1 0+1 1+1 C: 0+1 3+1 1+1 0+1 G: 0+1 0+1 3+1 1+1 T: 0+1 1+1 0+1 2+1 PROFIL(ACCT)= A: 5/8 1/8 1/8 2/8

C: 1/8 4/8 2/8 1/8

G: 1/8 1/8 4/8 2/8

T: 1/8 2/8 1/8 3/8

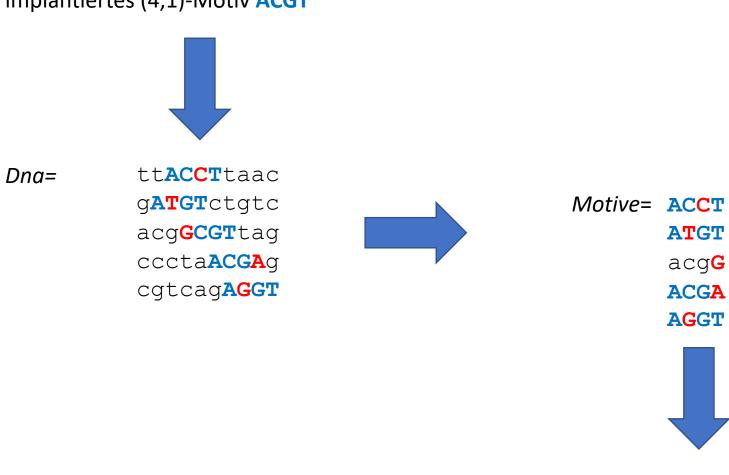
letzte Sequenz cgtcagAGGT





Greedy Motiv-Suche

implantiertes (4,1)-Motiv ACGT



Consensus= ACGT

Zufalls-basierte Algorithmen

Randomisierte Algorithmen benutzen zufällige Elemente, um Lösungen zu finden







Monte Carlo Algorithmen (hier)

- können sub-optimale Lösungen finden
 (normalerweise mit einer kleine Fehlerwahrscheinlichkeit)
- sind sehr schnell, können mehrfach laufen



Las Vegas Algorithmen:

- Garantie der besten/exakten Lösung
- Laufzeit oft nicht abschätzbar

Die Profil-wahrscheinlichsten Motive von Sequenzen

```
PROFIL(Motive) := (4 x k) Matrix berechnet über Motive.
```

Profil := eine beliebige (4 x k) Matrix mit Wahrscheinlichkeitsverteilungen.

Pr(k-mer | Profil) := Wahrscheinlichkeit, dass ein k-mer von einem Profil generiert wird

• Profil-wahrscheinlichtses Motiv in einem *Text*:

Profil-wahrscheinlichtse Motive aus jeder Sequenz einer Menge Dna:

```
MOTIVE(Profil, Dna) := \bigcup_{i=1}^{t} MOTIV(Profil, Dna_i)
```

Beispiel, gegeben:

T: 0 1/5 0 4/5

Profil-wahrscheinlichte 4-mere:

usw.

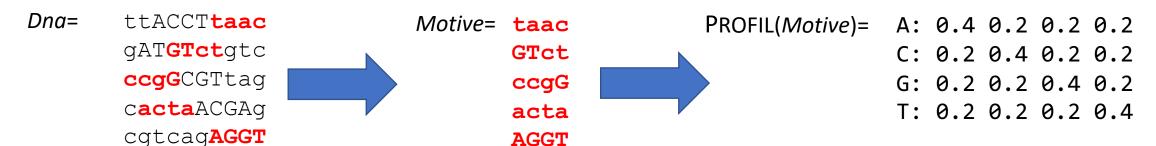
 $PROFIL(MOTIVE(Profil, Dna)) \rightarrow MOTIVE(PROFIL(MOTIVE(Profil, Dna))) \rightarrow$

 $PROFIL(MOTIVE(PROFIL(MOTIVE(Profil, Dna))))) \rightarrow ...$

Randomisierte Motiv-Suche

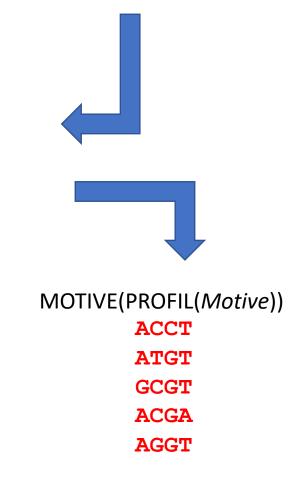
```
Algorithm: RANDOMISIERTEMOTIVSUCHE(Dna, k,t)
 wähle zufällige k-mere Motive = (Motiv_1, \ldots, Motiv_t) von je einer
  Sequenz in Dna
 BesteMotive \leftarrow Motive
 while für immer do
     Profile \leftarrow Profile(Motive)
     Motive \leftarrow Motive(Profile, Dna)
     if Score(Motive) < Score(BesteMotive) then
         BesteMotive \leftarrow Motive
     'else
       _ return BesteMotive
```

Beispiel, ein implantiertes (4,1)-Motiv **ACGT**:



Wahrscheinlichkeiten *Pr*(*kmer*, PROFIL(*Motive*)):

ttAC	tACC	ACCT	CCTt	CTta	Ttaa	taac
.0016	.0016	.0128	.0064	.0016	.0016	.0016
gAT G	AT GT	T GT c	GTct	Tctg	ct gt	t gtc
.0016	.0128	.0016	.0032	.0032	.0032	.0016
ccgG	cgG C	gG CG	G CGT	CGTt	GTta	Ttag
.0064	.0032	.0016	.0128	.0032	.0016	.0016
c act	acta	ctaA	taAC	aACG	ACGA	CGAg
.0032	.0064	.0016	.0016	.0032	.0128	.0016
cgtc	gtca	tcag	cagA	ag AG	g AGG	AGGT
.0016	.0016	.0016	.0032	.0032	.0032	.0128



Übungen 06

1. Implementieren Sie MEDIANZEICHENKETTE und vergleichen Sie Ihre Lösung mit dem im Seminar besprochenen, "reduzierten" Subtilen Motiv Problem für k=13.

Eingabe: *Dna*= Algo04_subtiles_motiv.txt, *k*= 13

erwartete Ausgabe: eine Matrix *Motive* mit SCORE(*Motive*)=29 und CONSENSUS(*Motive*)= AAAAAtAGaGGGG.

2. Implementieren Sie GREEDYMOTIVSUCHE ohne sowie mit Pseudocounts, und bewerten Sie die Lösung, die jeder dieser beiden Algorithmen für das "Subtile Motif Problem" findet, indem Sie entsprechend SCORE(Motive) berechnen.

Eingabe: *Dna*= Algo04_subtiles_motiv.txt, *k*= 15

erwartete Ausgabe: das Motive mit dem Consensus des implantierten (15,4)-Motiv AAAAAAAAGGGGGGG, bzw. Motive deren SCORE(Motive) diesem implantierten Muster gleichkommt

3. Implementieren Sie ebenfalls den Algorithmus RANDOMISIERTEMOTIVSUCHE und wenden Sie diesen dann auf das Subtile Motiv Problem an. Wie groß ist das beste, und wie groß der Median von SCORE(Moitve) nach 20, 200 bzw. nach 2000 Durchläufen?

Eingabe/erwartete Ausgabe: s. Aufgabe 2