Arbeitsgruppe für Genominformatik Stefan Kurtz

Universität Hamburg Zentrum für Bioinformatik

Genominformatik Sommersemester 2017 Übungen zur Vorlesung: Ausgabe am 11.04.2017

Punkteverteilung: Aufgabe 1.1: 4 Punkte, Aufgabe 1.2: 6 Punkte

Abgabe bis zum 20.04.2017, 23:59 Uhr.

Aufgabe 1.1 Zeigen Sie, dass für die Einheitskostenfunktion δ die folgende Rekurrenz gilt:

$$E_{\delta}(i,j) = \begin{cases} E_{\delta}(i-1,j-1) & \text{if } u[i] = v[j] \\ 1 + E_{\delta}(i-1,j) & \text{else if } E_{\delta}(i-1,j) < E_{\delta}(i-1,j-1) \\ 1 + \min\{E_{\delta}(i,j-1), E_{\delta}(i-1,j-1)\} & \text{otherwise} \end{cases}$$

Tipp: Führen Sie in einer Fallunterscheidung jeden der drei Fälle auf die bekannte Rekurrenz für $E_{\delta}(i,j)$ zurück und beweisen Sie formal, dass die entsprechende Beziehung gilt. Die Ungleichungen in den Beobachtungen am Anfang des Kapitels über die schnelle Berechnung der Edit-Distanz sind dabei hilfreich.

Aufgabe 12 Implementieren Sie den in der Vorlesung vorgestellten output-sensitiven Algorithmus zur Berechnung der Edit-Distanz von zwei Sequenzen u und v für die Einheitskostenfunktion. Dieser Algorithmus benutzt eine Matrix von front-Werten front(h,d) für $d \geq 0$ und $-d \leq h \leq d$. Gehen Sie bei Ihrer Implementierung wie folgt vor:

- 1. Überlegen Sie sich, wie man die front-Werte der d-ten Generation, d.h. die Werte front(h,d) für $-d \le h \le d$ speichern kann. Falls Sie die front-Werte in einem Array speichern wollen, sollte beücksichtigt werden, dass h negativ sein kann, aber in einem Array keine nicht-negativen Indizes möglich sind. Daher muss man die Addressierung so gestalten, dass der Wert für h=-d an Index 0 gespeichert wird.
- 2. Implementieren Sie eine Funktion lcplen, die für ein Paar von Substrings von u und v die Länge des längsten gemeinsamen Präfix der Substrings berechnet. Dabei sollen die übergebenen Substrings niemals Kopien der Substrings von u und v sein, denn das würde zu einem quadratischen Algorithmus führen. Verwenden Sie daher als Argumente der lcplen-Funktion Verweise auf die entsprechenden Suffixe und ihre Länge.
- 3. Implementieren Sie eine Funktion outsense_next_front, die aus der (d-1)-ten Generation die d-te Generation von front-Werten berechnet. Hier ist der Kopf der Funktion in C-Syntax:

- useq und vseq sind Zeiger auf die beiden Sequenzen u und v der Längen ulen und vlen. sourcefront ist ein Zeiger auf die (d-1)-te Generation von front-Werten und destfront ist ein Zeiger auf die d-te Generation von front-Werten. Es gilt dabei d>0. Beachten Sie, dass die Arrays von front-Werten niemals kopiert werden.
- 4. Implementieren Sie eine Funktion outsense_edist, die den Speicherplatz für die jeweiligen Generationen von front-Werten bereitstellt, die front(0,0) berechnet, und die durch Aufrufe von outsense_next_front nacheinander die Generationen von front-Werten bestimmt. Sobald das Abbruchkriterium $-d \leq vlen-ulen \leq d$ und front(vlen-ulen,d)=ulen gilt, ist der aktuelle d-Wert die Edit-Distanz, die von der Funktion als return-Wert geliefert wird.

Hier ist der Kopf der Funktion in C-Syntax:

- 5. Falls Sie Ihr Programm in C implementiert haben, finden Sie im Material zur Übung (siehe STiNE) einen Testrahmen, der es erlaubt, Ihr Programm einfach zu testen. Sie müssen lediglich in einer Datei outsenseedist.c die Funktion outsense_edist implementieren, make aufrufen und dann outsenseedist.x q aufrufen, wobei q eine positive ganze Zahl ≤ 9 ist. Es werden dann alle Paare von Sequenzen der Längen $\leq q$ über dem Alphabet $\{a,b\}$ generiert, und für jedes Paar wird getestet, ob die von outsense_edist berechnete Edit-Distanz korrekt ist.
- 6. Falls Sie Ihr Programm nicht in C implementiert haben, finden Sie in der Datei testcases.tsv 1 900 Testfälle, die Sie verwenden sollen. Jede Zeile enthält Tabulator-separiert zwei kurze Sequenzen und die entsprechende Einheitskosten-Edit-Distanz. Lesen Sie in Ihrem Programm zeilenweise die 1 900 Sequenzpaare, werten dann ihre Distanz aus, verifizieren, dass diese identisch ist mit der vorgegebenen Edit-Distanz.

Die Lösungen zu diesen Aufgaben werden am 25.04.2017 besprochen.