

<input type="checkbox"/> Gr. 1, Dr. G. Kronberger	Name _____	Aufwand in h _____
<input type="checkbox"/> Gr. 2, Dr. H. Gruber		
<input type="checkbox"/> Gr. 3, Dr. D. Auer	Punkte _____	Kurzzeichen Tutor / Übungsleiter _____ / _____

1. *m*-Ketten-Problem (4 + 6 Punkte)

- a) *Definition*: Eine Zeichenkette ist eine *m*-Kette, wenn sie höchstens *m* unterschiedliche Zeichen enthält.

Beispiele: Die drei Zeichenketten *a*, *ab* und *abcbaac* sind 3-Ketten, die Zeichenkette *abcd* ist aber keine 3-Kette mehr, sondern eine 4-Kette. Eine Zeichenkette *s* der Länge *n* ist natürlich eine *n*-Kette, von Interesse ist aber das kleinste *m* für welches die Bedingung aus der Definition oben für *s* noch gilt. Entwickeln Sie daher eine möglichst effiziente Funktion

```
FUNCTION MinM(s: STRING): INTEGER;
```

zur Ermittlung des kleinsten *m* für eine Zeichenkette *s*.

- b) Gegeben sei eine nichtleere Zeichenkette *s* und eine ganze Zahl *m* mit $1 \leq m \leq \text{Length}(s)$. Entwickeln Sie eine möglichst effiziente Funktion

```
FUNCTION MaxMStringLen(s: STRING, m: INTEGER): INTEGER;
```

welche die Länge der längsten *m*-Kette, die als Teilkette in *s* enthalten ist, liefert.

2. Wildcard Pattern Matching (4 + (5 + 5) Punkte)

Viele Programme, z. B. Texteditoren und Kommandozeilen-Interpreter diverser Betriebssysteme (engl. *shells*), verwenden eine spezielle Variante der Zeichenkettensuche, die in der Musterkette Platzhalter (auch Jokerzeichen, engl. *wildcards*, genannt) zulässt. Denken Sie z. B. an den MS-DOS/Windows-Befehl *del *.** bzw. an das äquivalente UNIX-Kommando *rm **. Hier muss festgestellt werden, ob die Musterkette (**.** bzw. ***) zu einem Dateinamen im aktuellen Verzeichnis passt.

Jokerzeichen dürfen nur in Musterketten vorkommen: Dabei steht das Jokerzeichen *?* für *ein* beliebiges Zeichen in der Zeichenkette und das Jokerzeichen *** für eine *beliebige Anzahl* (null oder mehr) beliebiger Zeichen in der Zeichenkette. Jokerzeichen können auch gemischt und mehrfach in einer Musterkette vorkommen.

Nehmen Sie an, dass sowohl die Muster- als auch die Zeichenkette durch das spezielle Endezeichen *\$* abgeschlossen ist, welches innerhalb der Ketten nicht vorkommt. Folgende Tabelle zeigt einige einfache *Beispiele*:

Musterkette <i>p</i>	Zeichenkette <i>s</i>	<i>p</i> und <i>s</i> passen zusammen?
ABC\$	ABC\$	ja
AB <i>C</i> \$	AB\$	nein
ABC\$	ABC <i>D</i> \$	nein
A? <i>C</i> \$	A <i>X</i> C\$	ja
*\$	<i>beliebige auch leere Kette</i>	ja
A* <i>C</i> \$	AC\$	ja
A* <i>C</i> \$	A <i>XYZC</i> \$	ja

- a) Erweitern/ändern Sie den *BruteForce*-Algorithmus für die Zeichenkettensuche so, dass er obige Aufgabenstellung bewältigt, jedoch als Jokerzeichen nur ? (auch mehrfach) in der Musterkette vorkommen darf.
 - b) Die zusätzliche Behandlung des Jokerzeichens * ist mit den Standard-Algorithmen leider nicht mehr so einfach möglich. Allerdings lässt sich das Problem relativ einfach mittels Rekursion lösen:
 - 1. Definieren Sie zuerst ein rekursives Prädikat *Matching(p, s)*, das *true* liefert, wenn *p* und *s* zusammenpassen, sonst *false*. Zerlegen Sie dabei sowohl *p* als auch *s* "geschickt" in zwei Teile: in das erste Zeichen und den Rest der Kette.
 - 2. Implementieren Sie das Prädikat *Matching* in Form einer rekursiven Funktion und testen Sie diese ausführlich.
-

Für besonders Interessierte: Implementieren Sie eine iterative Variante des Prädikats *Matching* aus 2.b.1, testen Sie diese ausführlich und stellen Sie Laufzeitvergleiche der rekursiven und iterativen Variante für lange Eingabeketten an. Als „**Belohnung**“ gibt es bis zu vier Zusatzpunkte.