Algorithmus 2.8 (Wege in Graphen)

Input : Graph G mit höchstens 2 ungeraden Knoten.
Output : Ein Weg in G.

Starte in einem ungeraden Knoten v_0, gibt es keinen ungeraden Knoten, dann starte in einem beliebigen Knoten.
Setze $i = 0$
while *(Es gibt eine zum Knoten v_i inzidente unbenutze Kante $\{v_i, v_j\}$)* **do**
  Wähle eine dieser Kanten aus, $e = \{v_i, v_j\}$
  Laufe zum Nachbarknoten v_j
  Lösche die Kante aus der Menge der unbenutzten Kanten.
  Setze $v_{i+1} = v_j$
  Setze $i = i + 1$
end
STOP

Algorithmus 2.14 (Eulerweg)

Input : Zusammenhängender Graph G mit höchstens 2 ungeraden Knoten.
Output : Eulerweg bzw. Eulertour in G.

Wähle Startknoten v_0 (ungerade falls möglich, sonst beliebig)
Bestimme einen Weg W wie in Algorithmus 2.8
while *(Es gibt noch unbenutze Kanten)* **do**
  Wähle einen von W besuchten Knoten v_0' mit positivem Grad aus dem Restgraphen.
  Bestimme einen Weg W' von v_0' aus, wieder mit Algorithmus 2.8
  Verschmelze W und W' zu einem Weg W
end
STOP

Algorithmus 2.16 (Fleurys Algorithmus)

Input : Zusammenhängender Graph G mit höchstens 2 ungeraden Knoten.
Output : Eulerweg bzw. Eulertour in G.

```
Starte in einem Knoten v_0 (ungerade, sonst beliebig).
Setze i = 0
while (Es gibt eine zum Knoten v_i inzidente, unbenutzte Kante {v_i, v_j}) do
    Wähle eine Brücke (im Restgraphen) nur, wenn es nicht anders geht.
    Laufe zum Nachbarknoten v_j.
    Lösche die Kante aus der Menge der unbenutzten Kanten.
    Setze v_{i+1} = v_j
    Setze i = i + 1
end
STOP
```

Algorithmus 3.7 (Graphen-Scan-Algorithmus)

Input : Graph $G = (V, E)$, Knoten s

Output : Knotenmenge $R \subseteq V$, die von s aus erreichbar ist, sowie eine Kantenmenge $T \subseteq E$, die die Erreichbarkeit von R sicherstellt, d.h. einen aufspannenden Baum (R, T) der Zusammenhangskomponente von s.

Sei $R = \{s\}, Q = \{s\}, T = \emptyset$
while *($Q \neq \emptyset$)* **do**
    wähle $v \in Q$
    if *(es gibt kein $w \in V \setminus R$ mit $e = \{v, w\} \in E$)* **then**
        $Q = Q \setminus \{v\}$
    end
    else
        Wähle ein $w \in V \setminus R$ mit $e = \{v, w\} \in E$
        Setze $R = R \cup \{w\}, Q = Q \cup \{w\}, T = T \cup \{e\}$
    end
end
STOP