

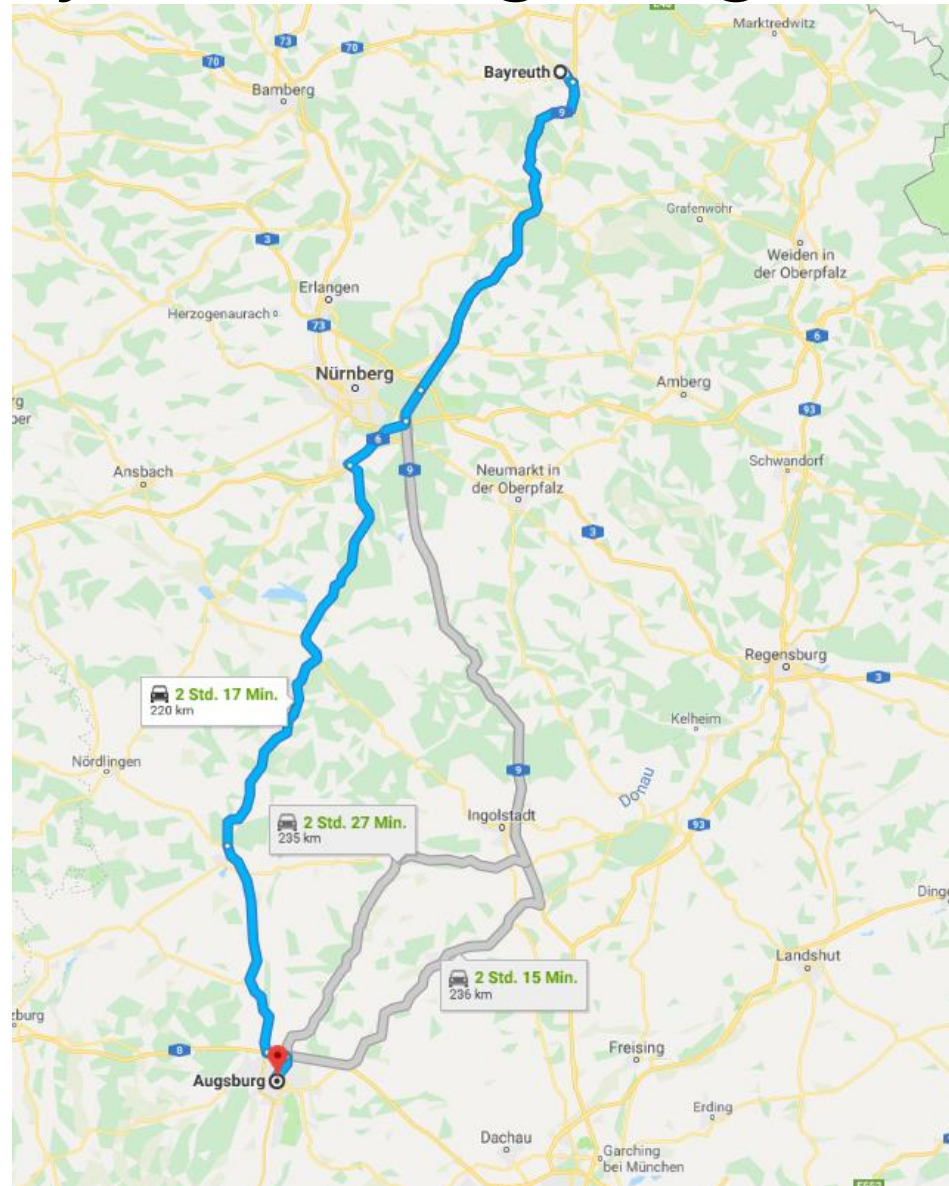


# Graphendurchlauf III – Dijkstra-Algorithmus

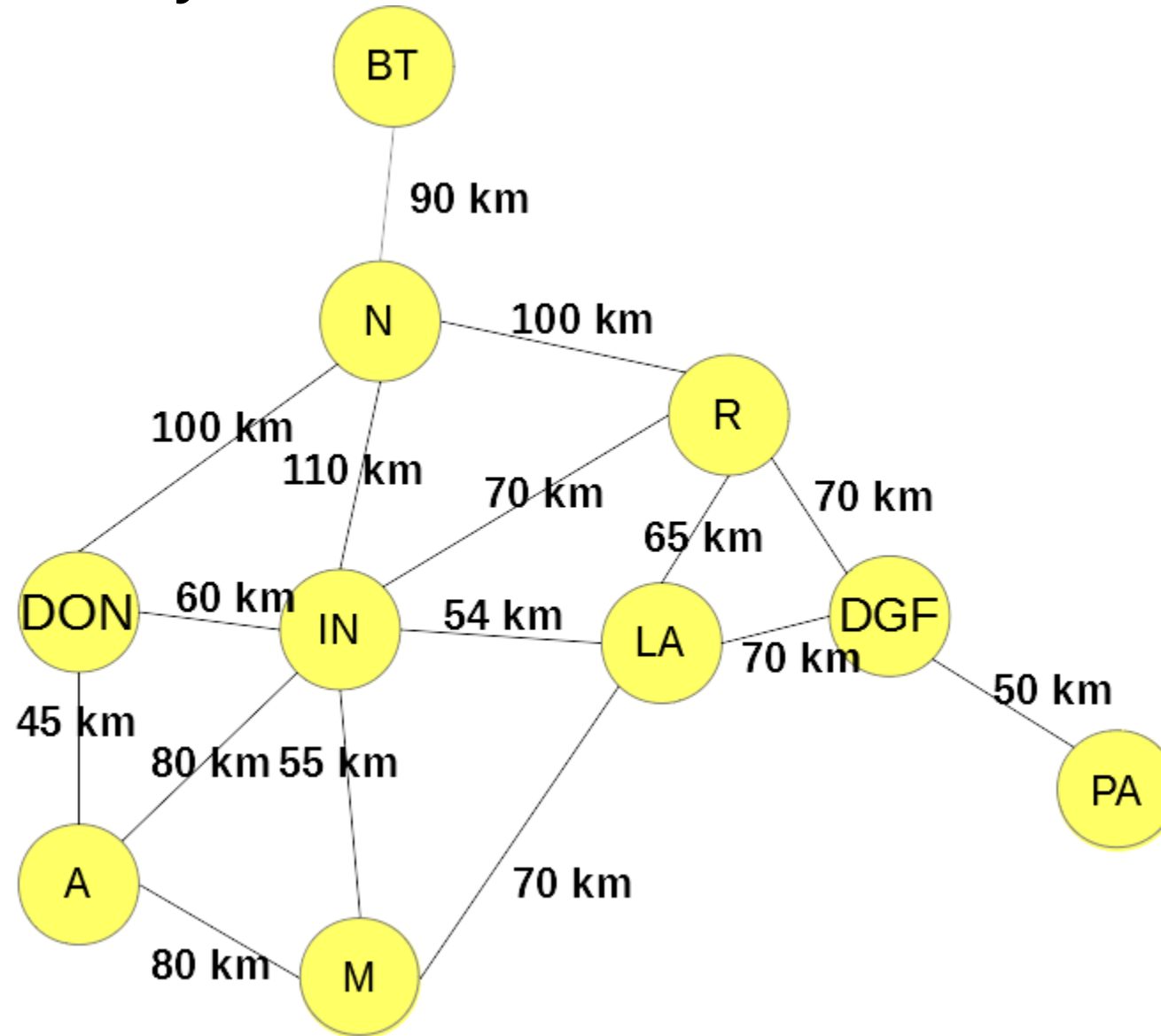
## Kürzester Weg zwischen zwei Knoten



# Kürzester Weg: Bayreuth - Augsburg

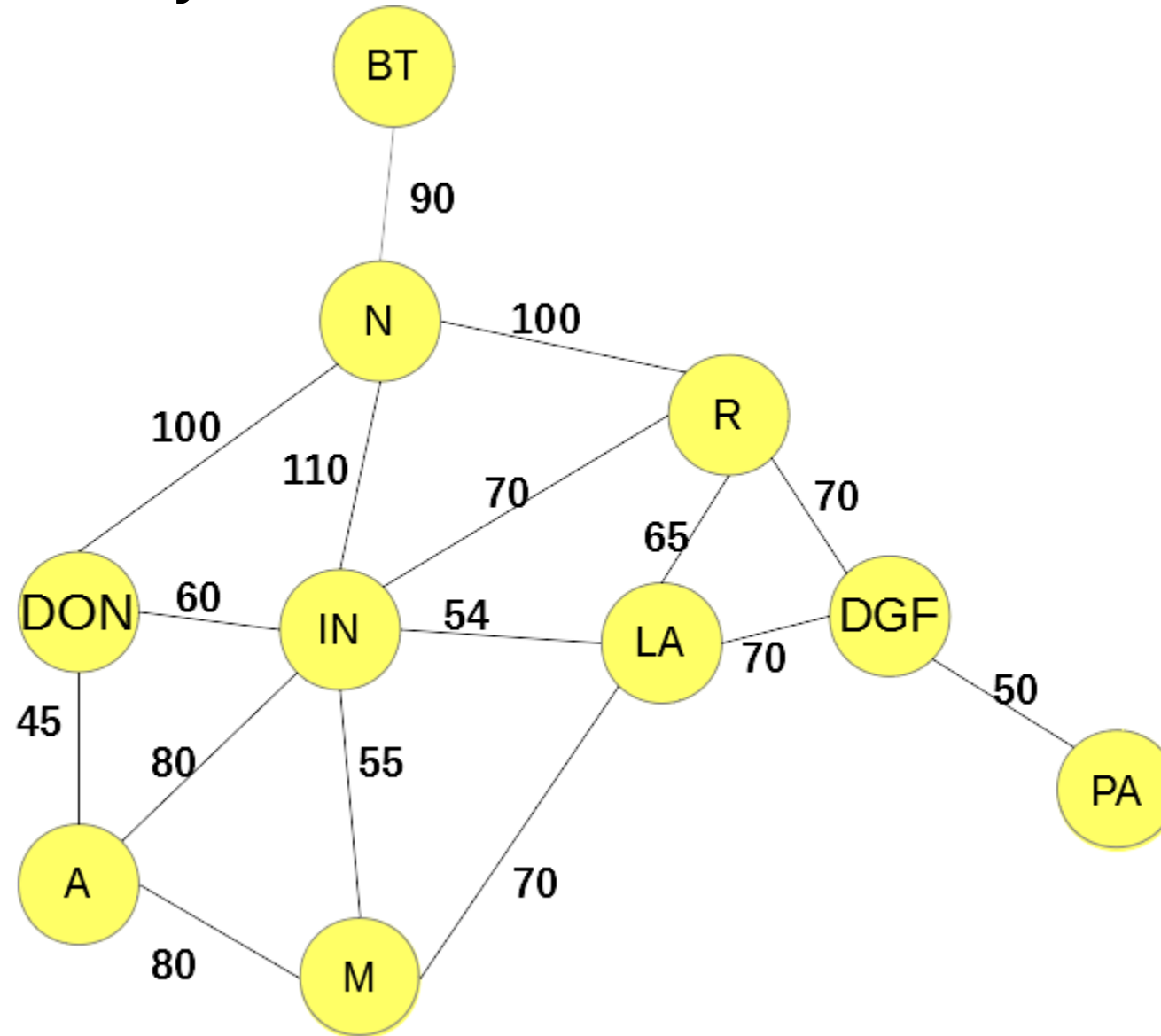


# Autobahnnetz Bayern



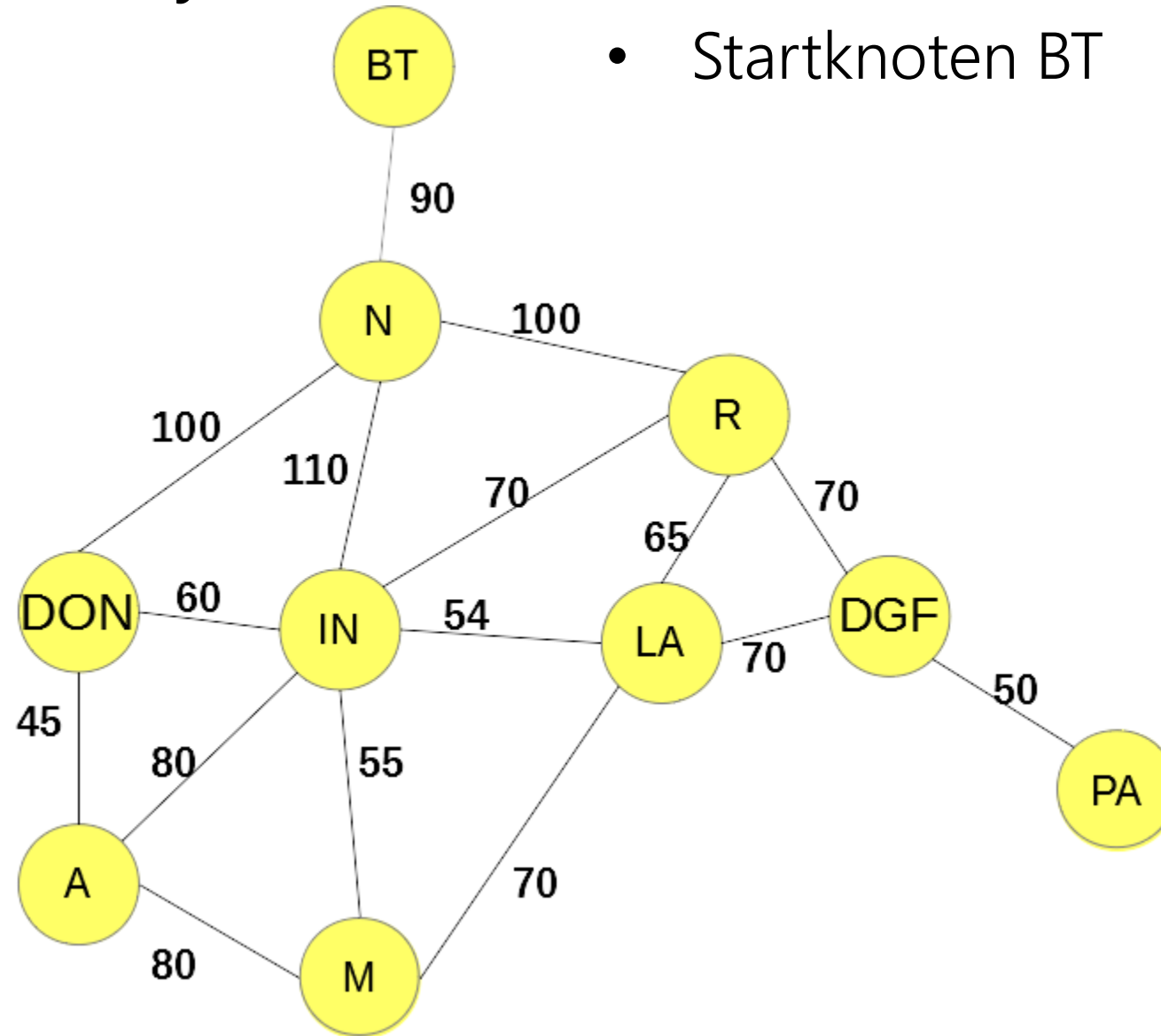


# Autobahnnetz Bayern

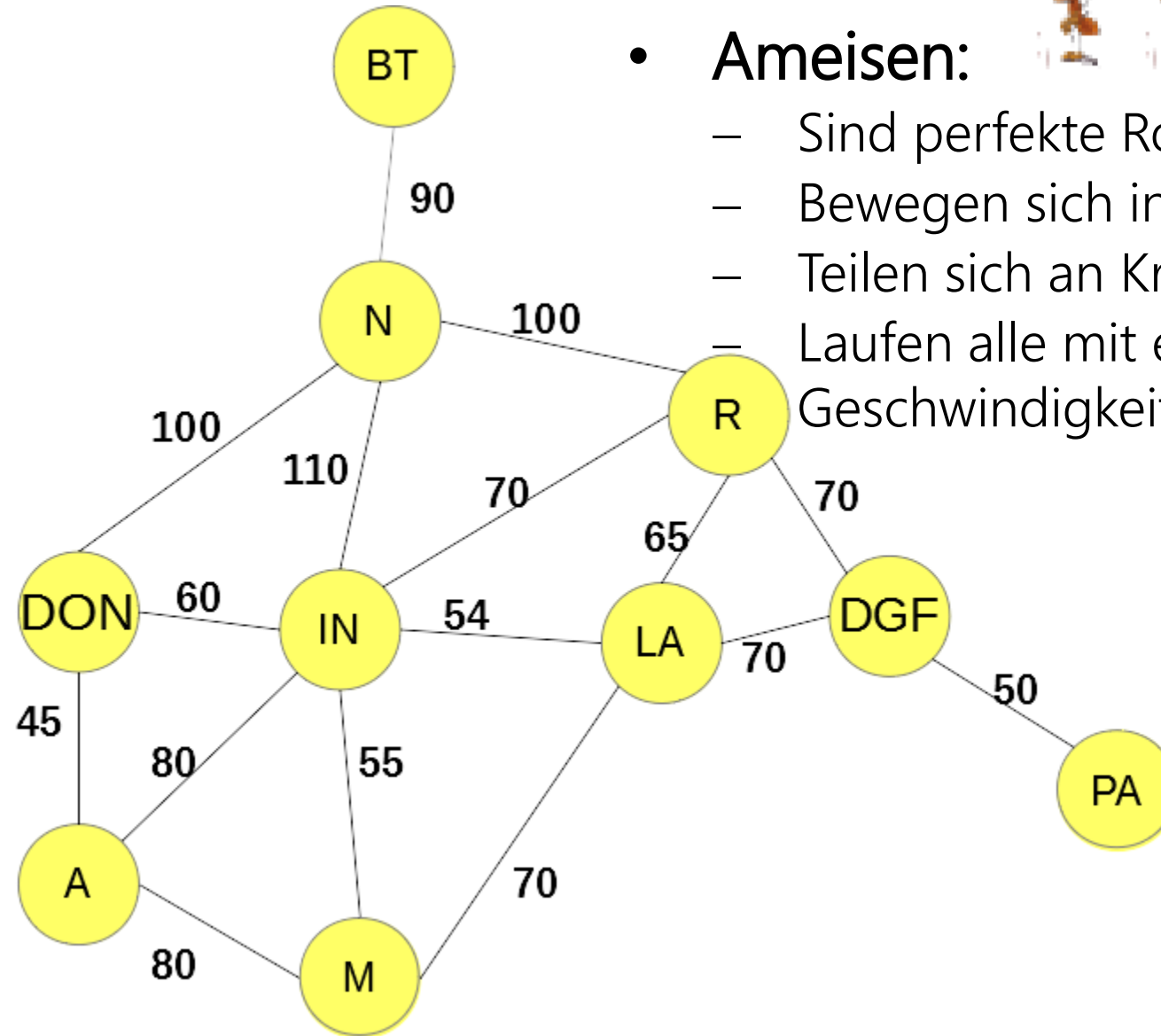


# Autobahnnetz Bayern

- Startknoten BT



# Ein Blick in die Natur

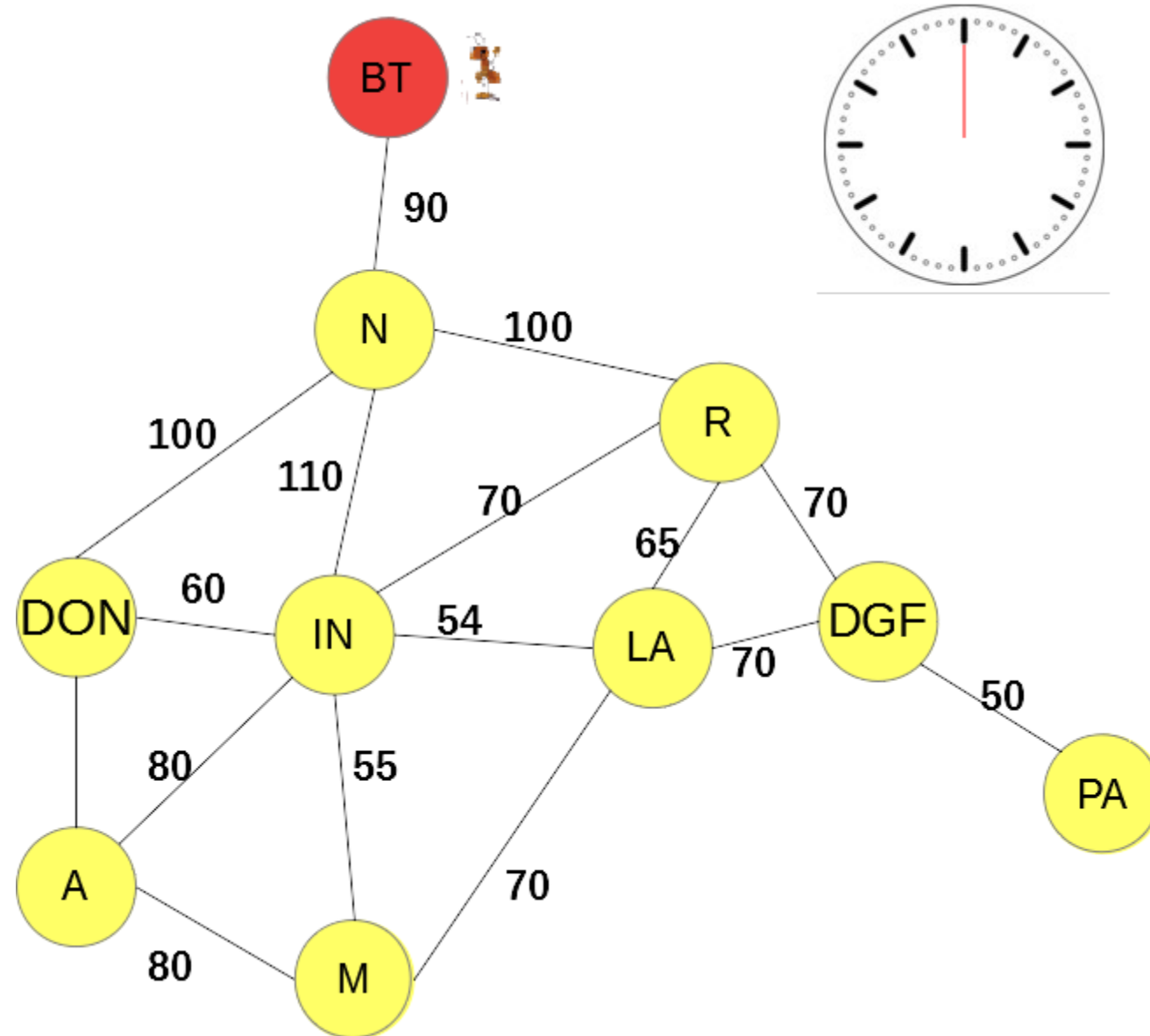


- **Ameisen:**

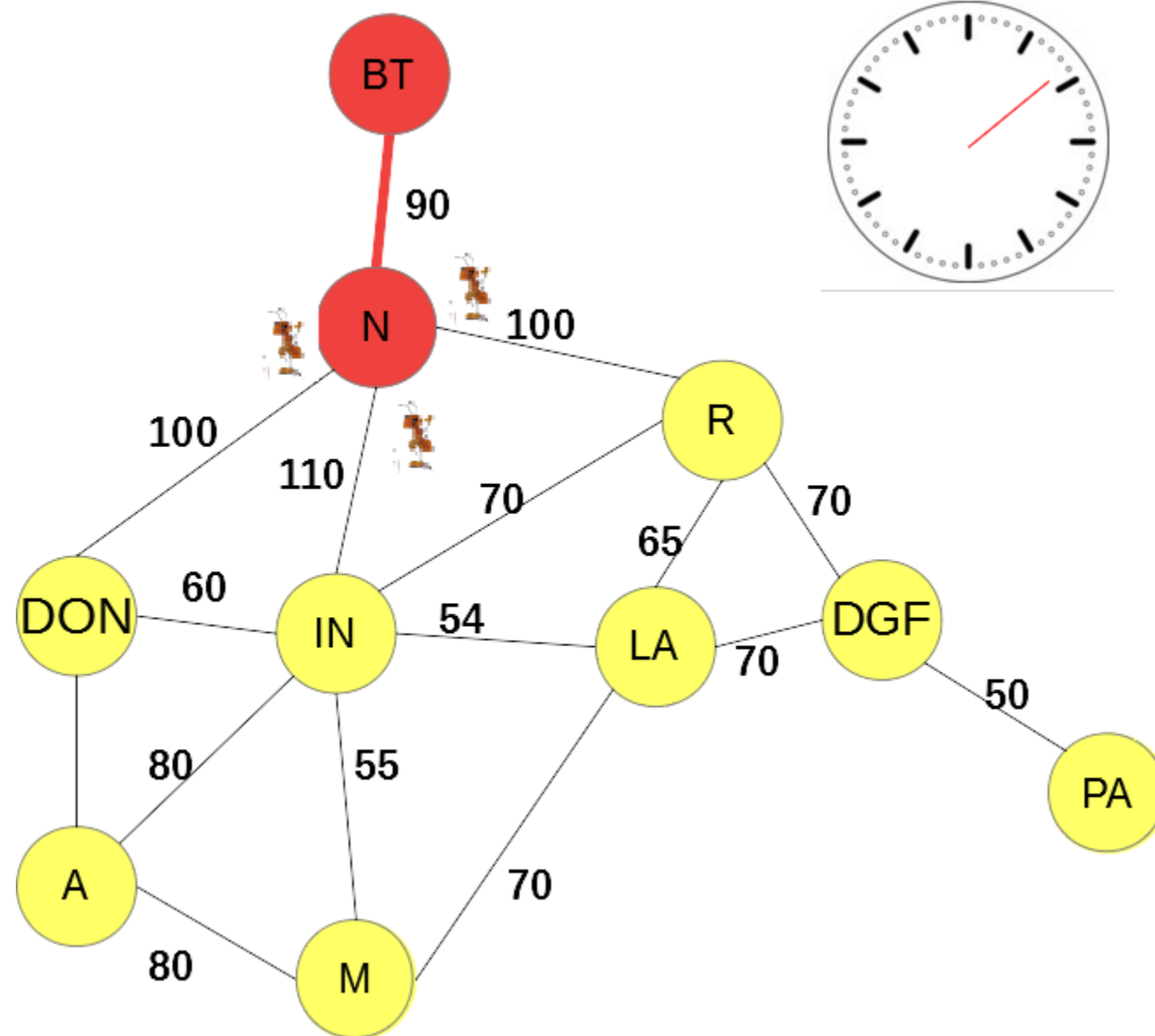


- Sind perfekte Routenplaner
- Bewegen sich in Gruppen
- Teilen sich an Kreuzungspunkten auf
- Laufen alle mit einer konstanten Geschwindigkeit

# Ein Blick in die Natur

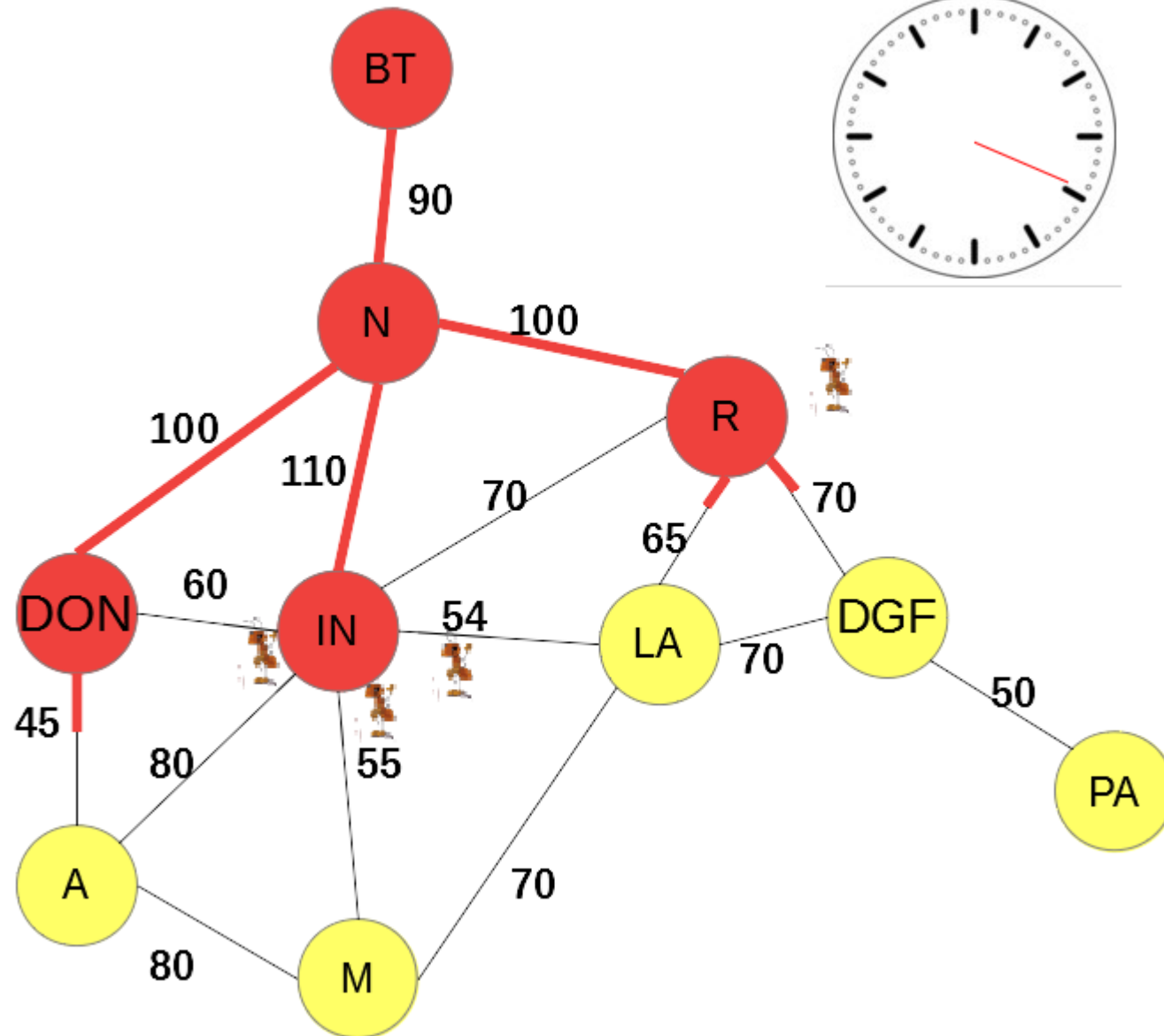


# Ein Blick in die Natur

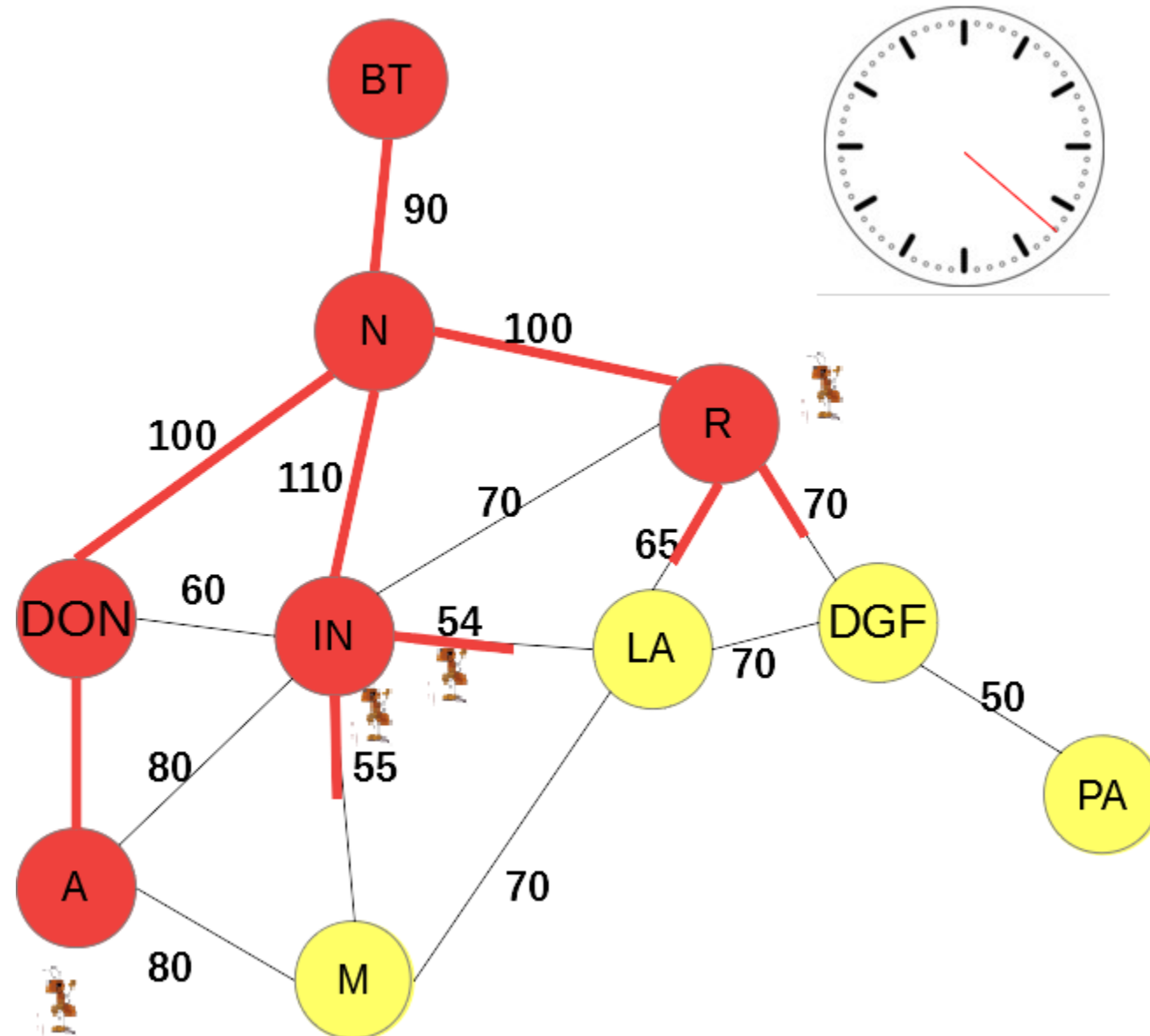




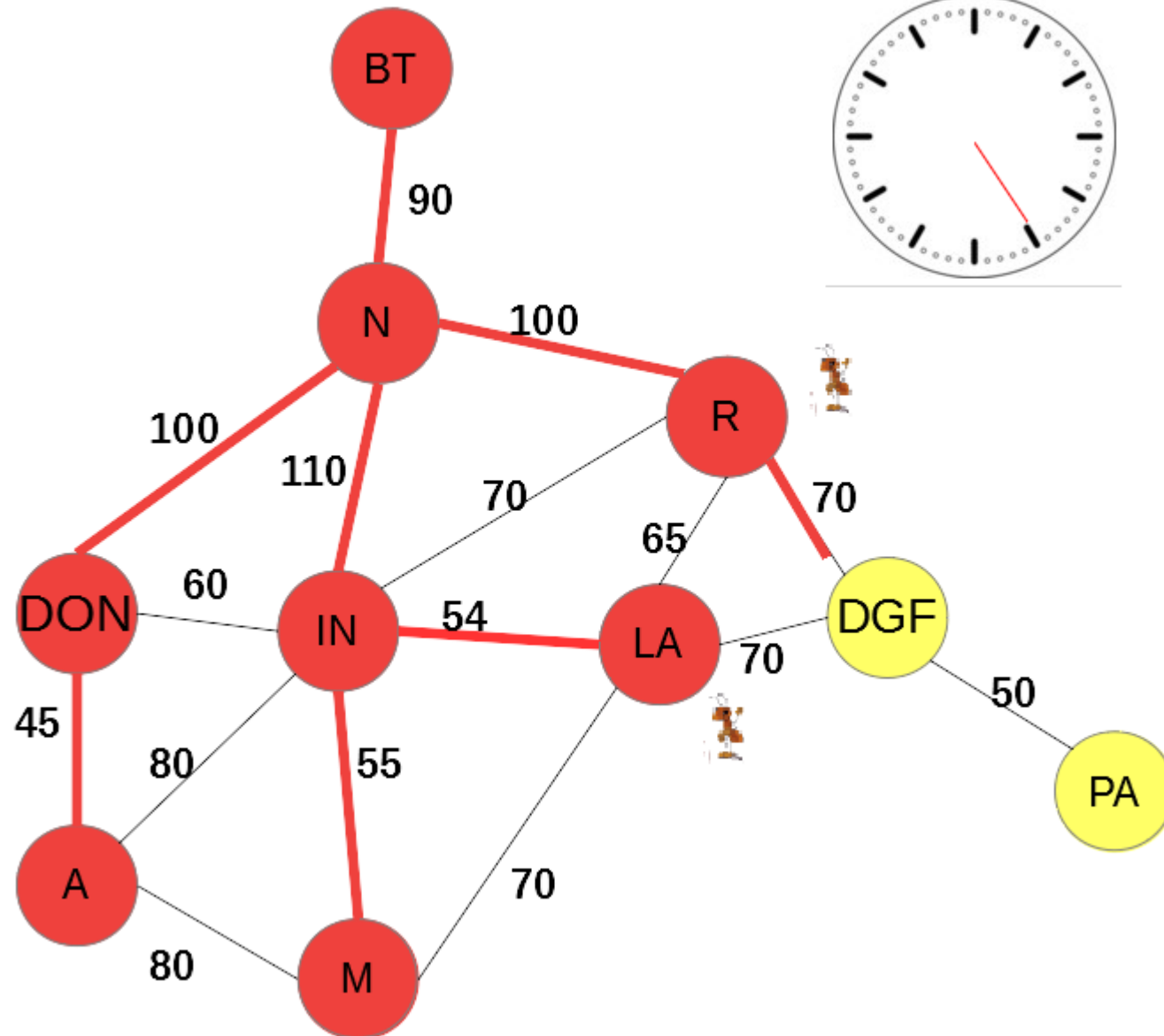
# Ein Blick in die Natur



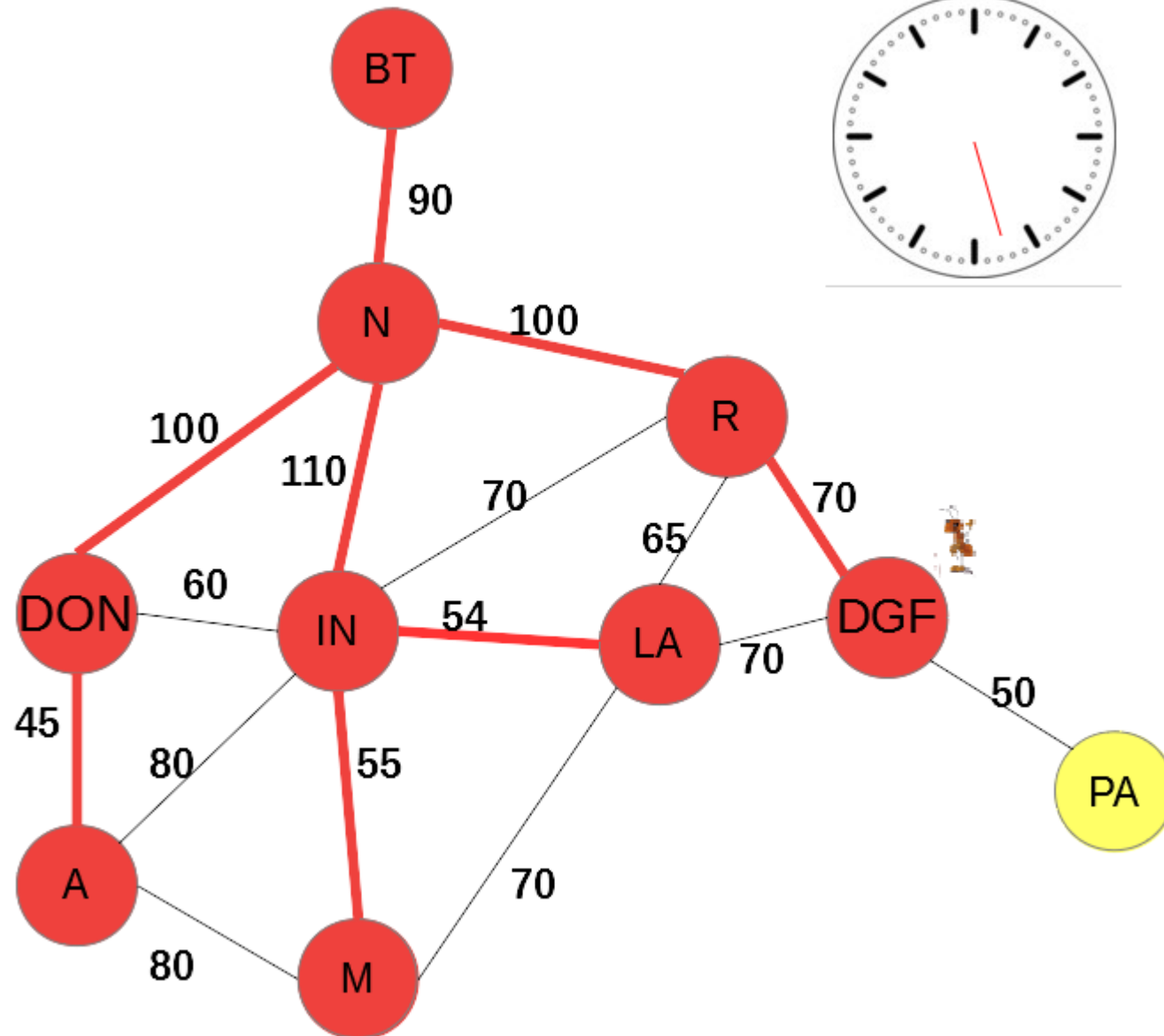
# Ein Blick in die Natur



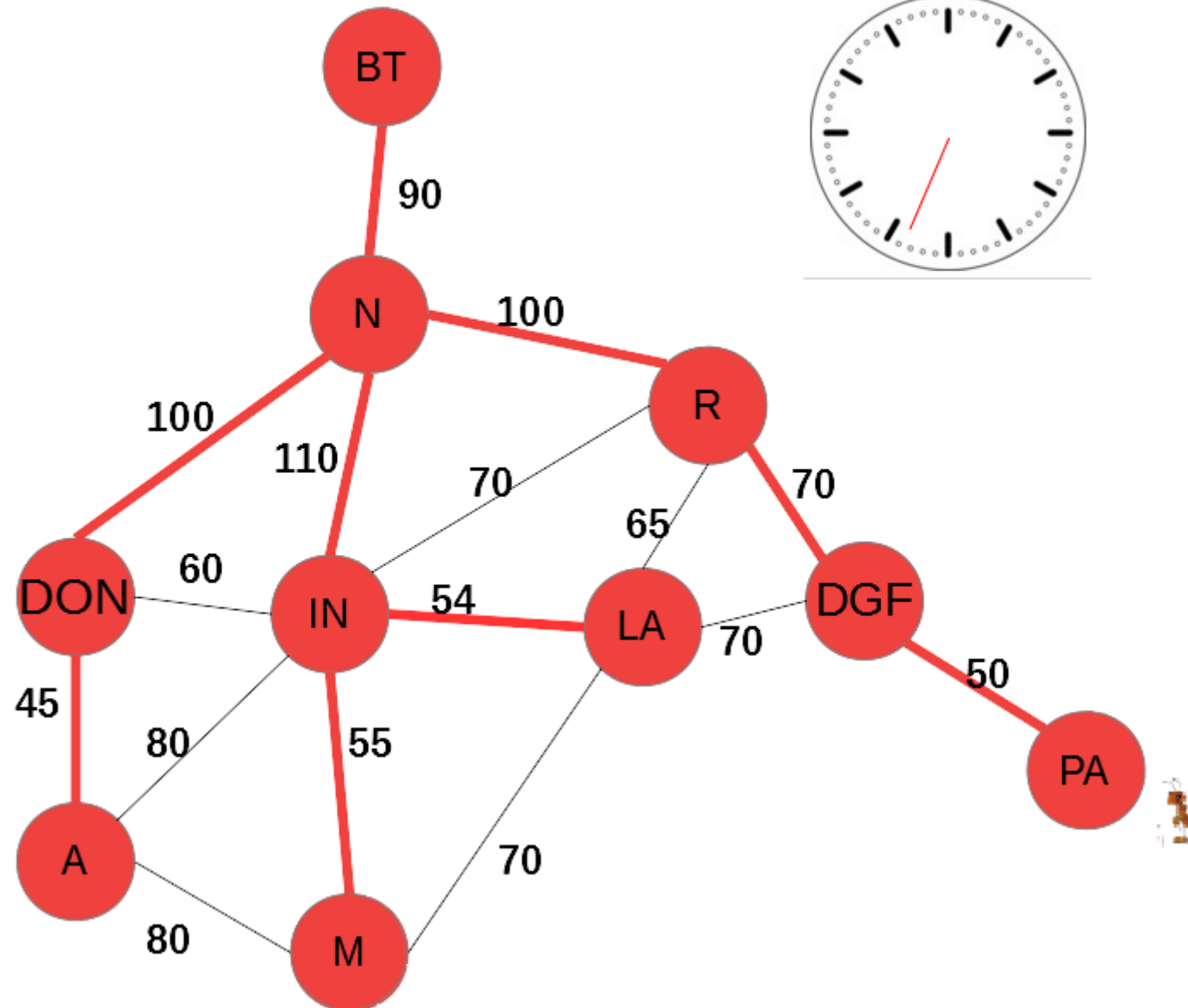
# Ein Blick in die Natur



# Ein Blick in die Natur

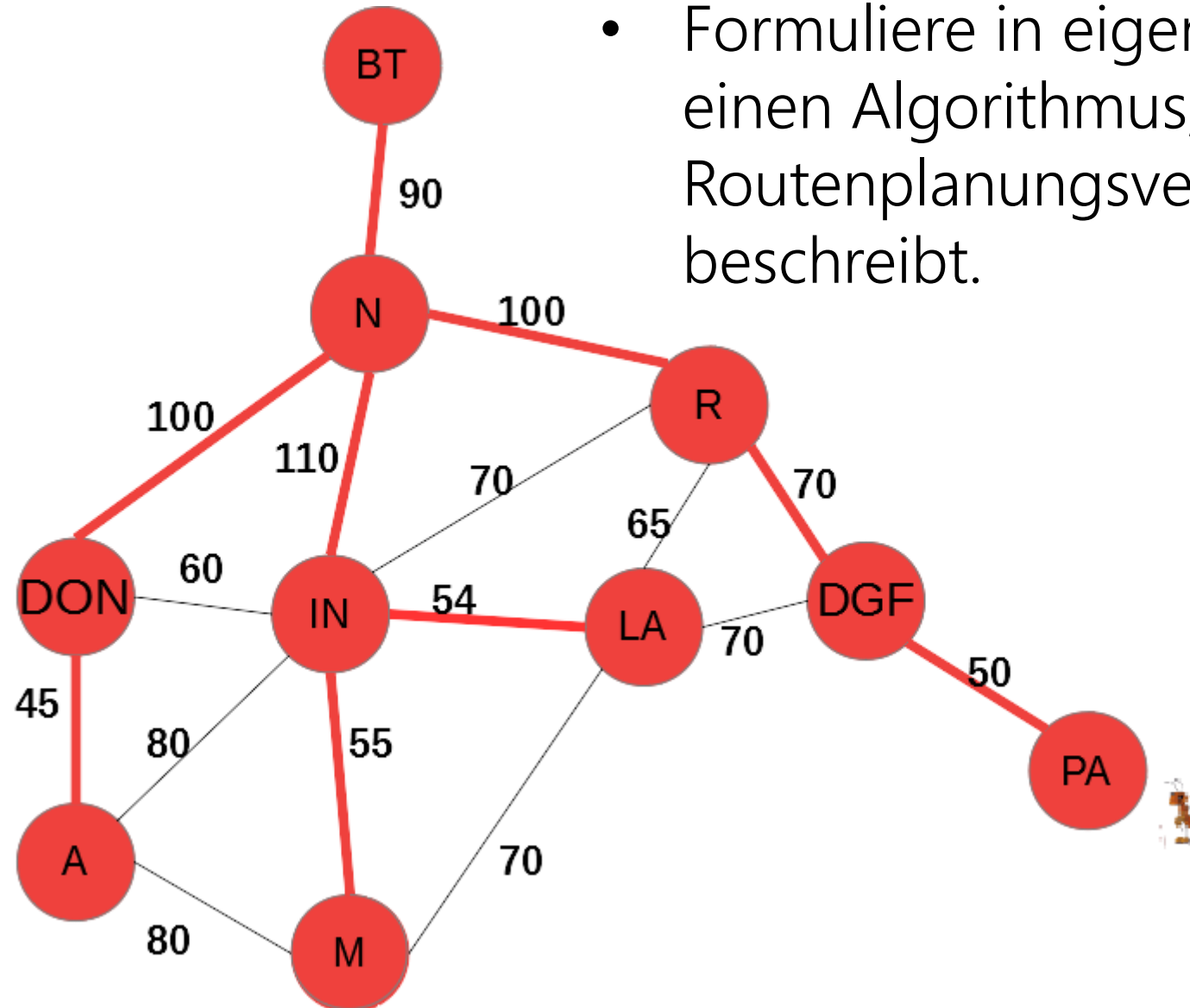


# Ein Blick in die Natur



# Ein Blick in die Natur

- Formuliere in eigenen Worten einen Algorithmus, der das Routenplanungsverfahren beschreibt.



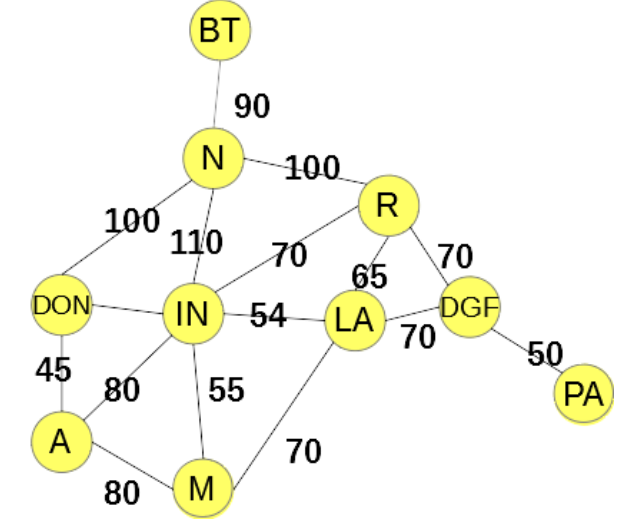


# Der Dijkstra-Algorithmus

- Markiere den Startknoten, weise ihm den Gesamtaufwand 0 zu, verwende ihn als aktuellen Knoten.
- Untersuche alle Nachbarknoten des aktuellen Knotens:
  - Berechne den Gesamtaufwand des Nachbarknotens ausgehend vom aktuellen Knoten
  - Ist der Nachbarknoten vom aktuellen Knoten mit einer kürzeren Distanz erreichbar, so wird diese Distanz aktualisiert/neu gesetzt, falls noch keine Distanz gesetzt ist.
- Wähle einen noch nicht besuchten Knoten mit dem geringsten Gesamtaufwand. Dieser ist der neue aktuelle Knoten.
- Fahre so lange mit Punkt 2 fort, bis der Zielknoten erreicht ist.

# Der Dijkstra-Algorithmus

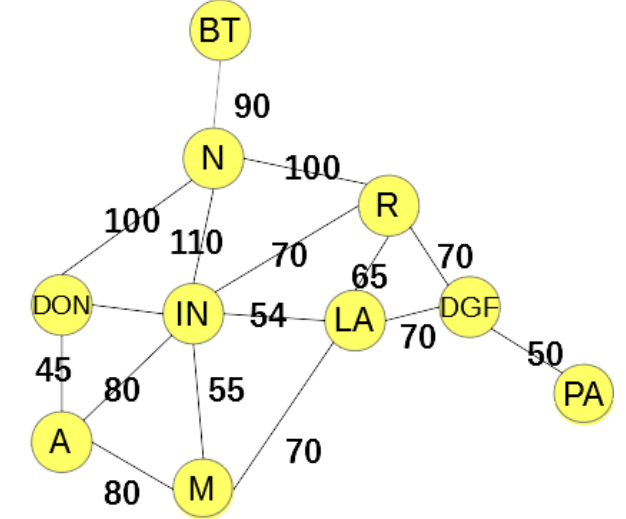
- $d(K)$  = Abstand zum Knoten
- $V$  = Vorheriger Knoten der die aktuell kürzeste Distanz zum Knoten besitzt
- Bsp:  $d(D), V = 4, F$  bedeutet: Knoten D wird von Knoten F mit Gesamtaufwand 4 erreicht.



Knoten	$d(BT), V$	$d(N), V$	$d(R), V$	$d(IN), V$	$d(DON), V$	$d(LA), V$	$d(DGF), V$	$d(A), V$	$d(M), V$	$d(PA), V$
BT	-	90, BT	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$

# Der Dijkstra-Algorithmus

- $d(K)$  = Abstand zum Knoten
- $V$  = Vorheriger Knoten der die aktuell kürzeste Distanz zum Knoten besitzt
- Bsp:  $d(D), V = 4, F$  bedeutet: Knoten D wird von Knoten F mit Gesamtaufwand 4 erreicht.

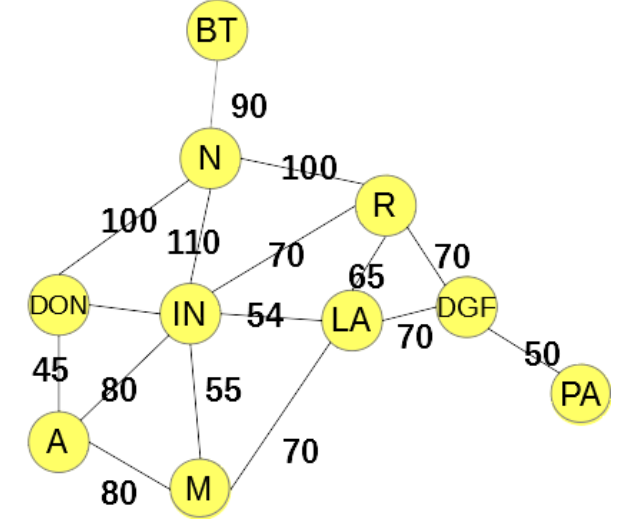


Knoten	$d(BT), V$	$d(N), V$	$d(R), V$	$d(IN), V$	$d(DON), V$	$d(LA), V$	$d(DGF), V$	$d(A), V$	$d(M), V$	$d(PA), V$
BT	-	90, BT	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$

Neuer aktueller Knoten

# Der Dijkstra-Algorithmus

- $d(K)$  = Abstand zum Knoten
- $V$  = Vorheriger Knoten der die aktuell kürzeste Distanz zum Knoten besitzt
- Bsp:  $d(D), V = 4, F$  bedeutet: Knoten D wird von Knoten F mit Gesamtaufwand 4 erreicht.

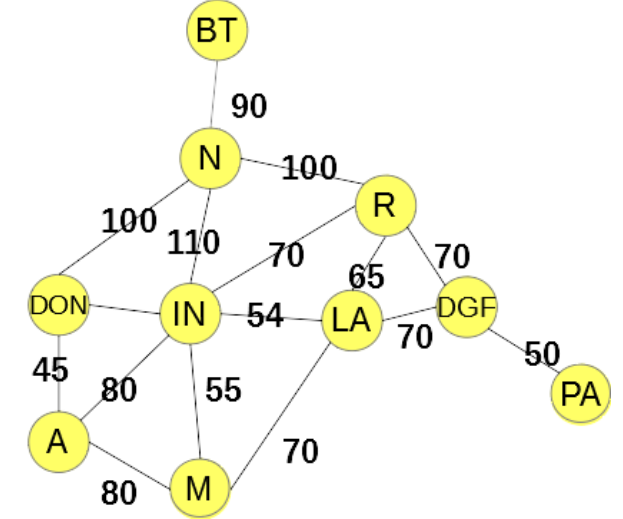


Knoten	$d(BT),V$	$d(N),V$	$d(R),V$	$d(IN),V$	$d(DON),V$	$d(LA),V$	$d(DGF),V$	$d(A),V$	$d(M),V$	$d(PA),V$
BT	-	90,BT	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$
BT,N		-	190,N	200,N	190,N	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$

R, IN und DON können nun erreicht werden.

# Der Dijkstra-Algorithmus

- $d(K)$  = Abstand zum Knoten
- $V$  = Vorheriger Knoten der die aktuell kürzeste Distanz zum Knoten besitzt
- Bsp:  $d(D), V = 4, F$  bedeutet: Knoten D wird von Knoten F mit Gesamtaufwand 4 erreicht.

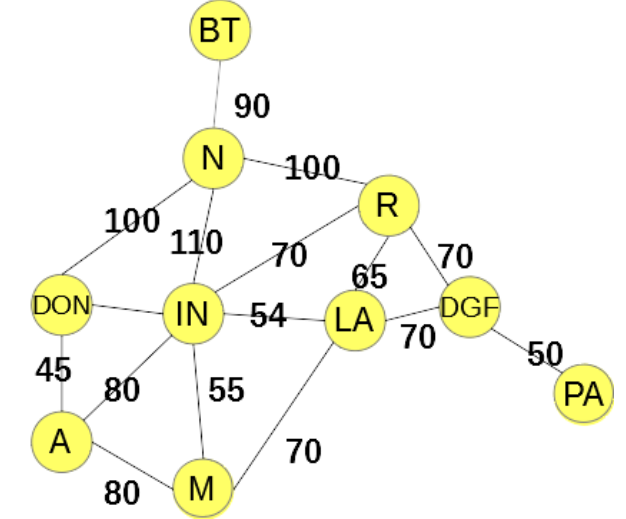


Knoten	$d(BT),V$	$d(N),V$	$d(R),V$	$d(IN),V$	$d(DON),V$	$d(LA),V$	$d(DGF),V$	$d(A),V$	$d(M),V$	$d(PA),V$
BT	-	90,BT	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$
BT,N		-	190,N	200,N	190,N	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$

Schreibe immer den Gesamtaufwand ausgehend vom Startknoten auf!

# Der Dijkstra-Algorithmus

- $d(K)$  = Abstand zum Knoten
- $V$  = Vorheriger Knoten der die aktuell kürzeste Distanz zum Knoten besitzt
- Bsp:  $d(D), V = 4, F$  bedeutet: Knoten D wird von Knoten F mit Gesamtaufwand 4 erreicht.



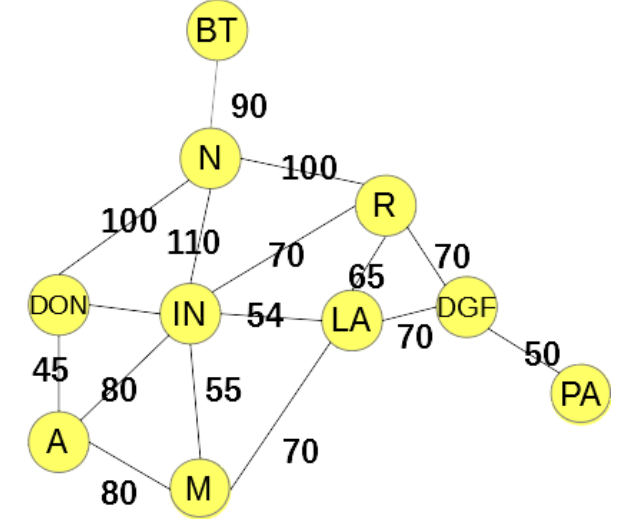
Knoten	$d(BT),V$	$d(N),V$	$d(R),V$	$d(IN),V$	$d(DON),V$	$d(LA),V$	$d(DGF),V$	$d(A),V$	$d(M),V$	$d(PA),V$
BT	-	90,BT	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$
BT,N		-	190,N	200,N	190,N	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$
BT,N,R			-	200,N	190,N	255,R	260,R	$\infty$	$\infty$	$\infty$

Check: IN kann auf von R mit  $90+100+70=260$  erreicht werden. Da  $260 > 200$  gilt, bleibt die kürzeste Entfernung bei 200 über N. Wäre sie kürzer müsste dieses Feld neu gesetzt werden



# Der Dijkstra-Algorithmus

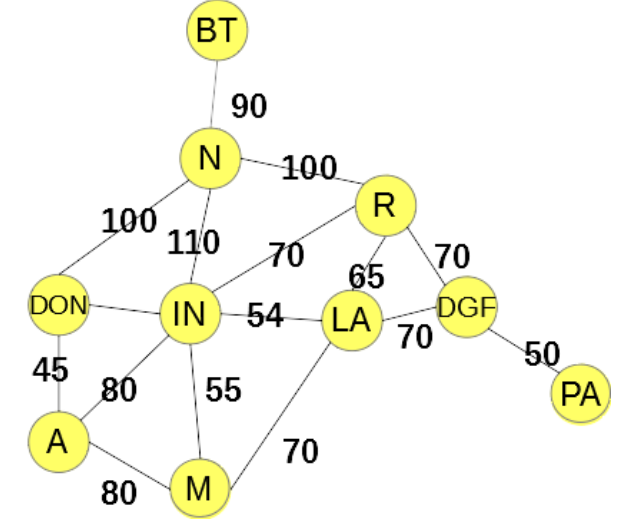
- $d(K)$  = Abstand zum Knoten
- $V$  = Vorheriger Knoten der die aktuell kürzeste Distanz zum Knoten besitzt
- Bsp:  $d(D), V = 4, F$  bedeutet: Knoten D wird von Knoten F mit Gesamtaufwand 4 erreicht.



Knoten	$d(BT),V$	$d(N),V$	$d(R),V$	$d(IN),V$	$d(DON),V$	$d(LA),V$	$d(DGF),V$	$d(A),V$	$d(M),V$	$d(PA),V$
BT	-	90,BT	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$
BT,N		-	190,N	200,N	190,N	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$
BT,N,R			-	200,N	190,N	255,R	260,R	$\infty$	$\infty$	$\infty$
...,R,DON				200,N	-	255,R	260,R	235,DON	$\infty$	$\infty$

# Der Dijkstra-Algorithmus

- $d(K)$  = Abstand zum Knoten
- $V$  = Vorheriger Knoten der die aktuell kürzeste Distanz zum Knoten besitzt
- Bsp:  $d(D), V = 4, F$  bedeutet: Knoten D wird von Knoten F mit Gesamtaufwand 4 erreicht.

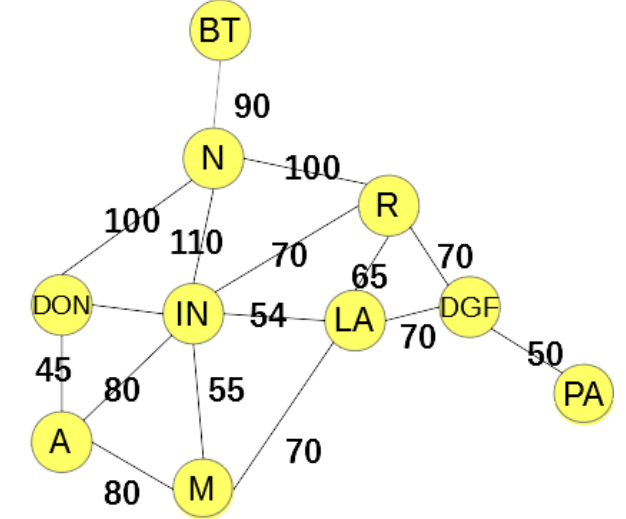


Knoten	$d(BT),V$	$d(N),V$	$d(R),V$	$d(IN),V$	$d(DON),V$	$d(LA),V$	$d(DGF),V$	$d(A),V$	$d(M),V$	$d(PA),V$
BT	-	90,BT	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$
BT,N		-	190,N	200,N	190,N	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$
BT,N,R			-	200,N	190,N	255,R	260,R	$\infty$	$\infty$	$\infty$
...,R,DON				200,N	-	255,R	260,R	235,DON	$\infty$	$\infty$
DON,IN				-		254,IN	260,R	235,DON	255,IN	$\infty$

Achtung Update: LA ist über IN schneller zu erreichen als auf den bisherigen Weg, weil  $254 < 255$ !

# Der Dijkstra-Algorithmus

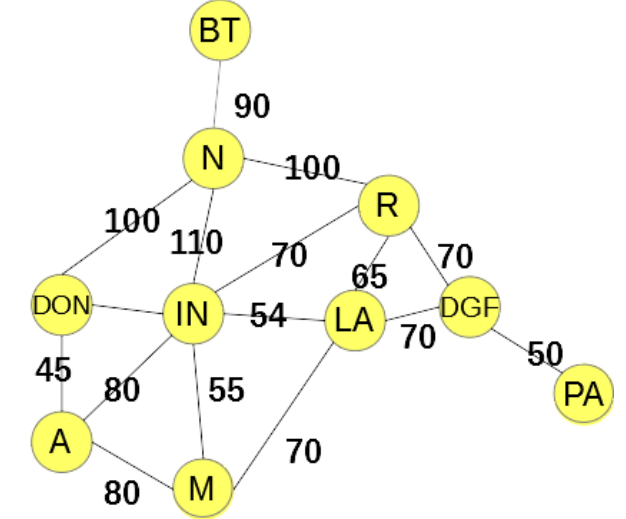
- $d(K)$  = Abstand zum Knoten
- $V$  = Vorheriger Knoten der die aktuell kürzeste Distanz zum Knoten besitzt
- Bsp:  $d(D)$ ,  $V = 4, F$  bedeutet: Knoten D wird von Knoten F mit Gesamtaufwand 4 erreicht.



Knoten	$d(BT),V$	$d(N),V$	$d(R),V$	$d(IN),V$	$d(DON),V$	$d(LA),V$	$d(DGF),V$	$d(A),V$	$d(M),V$	$d(PA),V$
BT	-	90,BT	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$
BT,N		-	190,N	200,N	190,N	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$
BT,N,R			-	200,N	190,N	255,R	260,R	$\infty$	$\infty$	$\infty$
...,R,DON				200,N	-	255,R	260,R	235,DON	$\infty$	$\infty$
DON,IN				-		254,IN	260,R	235,DON	255,IN	$\infty$
...,IN,A						254,IN	260,R	-	255,IN	$\infty$

# Der Dijkstra-Algorithmus

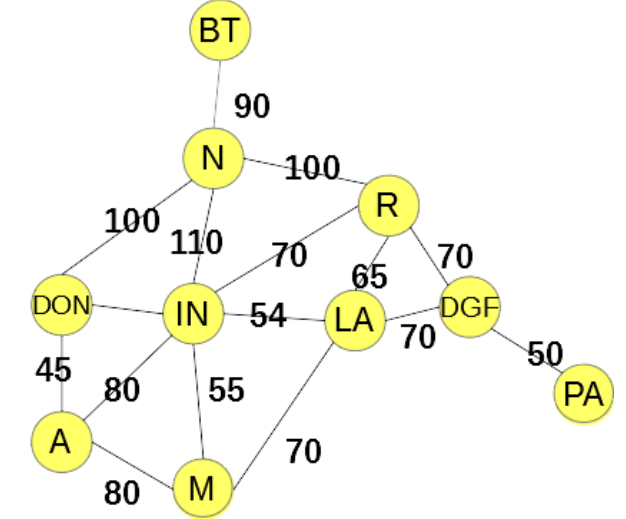
- $d(K)$  = Abstand zum Knoten
- $V$  = Vorheriger Knoten der die aktuell kürzeste Distanz zum Knoten besitzt
- Bsp:  $d(D), V = 4, F$  bedeutet: Knoten D wird von Knoten F mit Gesamtaufwand 4 erreicht.



Knoten	$d(BT),V$	$d(N),V$	$d(R),V$	$d(IN),V$	$d(DON),V$	$d(LA),V$	$d(DGF),V$	$d(A),V$	$d(M),V$	$d(PA),V$
BT	-	90,BT	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$
BT,N		-	190,N	200,N	190,N	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$
BT,N,R			-	200,N	190,N	255,R	260,R	$\infty$	$\infty$	$\infty$
...,R,DON				200,N	-	255,R	260,R	235,DON	$\infty$	$\infty$
DON,IN				-		254,IN	260,R	235,DON	255,IN	$\infty$
...,IN,A						254,IN	260,R	-	255,IN	$\infty$
...,A,LA						-	260,R		255,IN	$\infty$

# Der Dijkstra-Algorithmus

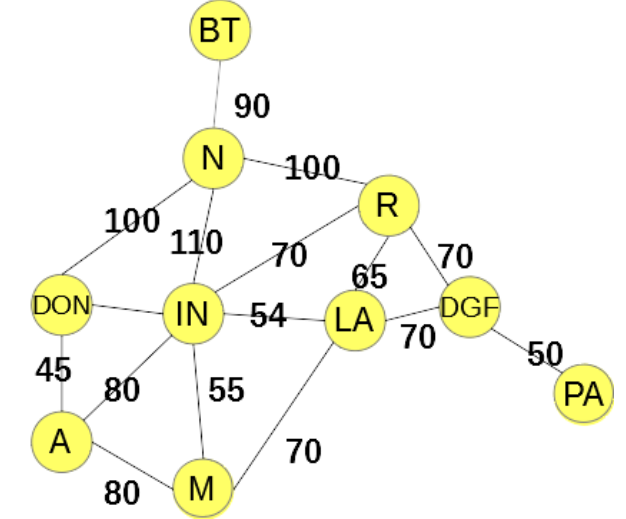
- $d(K)$  = Abstand zum Knoten
- $V$  = Vorheriger Knoten der die aktuell kürzeste Distanz zum Knoten besitzt
- Bsp:  $d(D), V = 4, F$  bedeutet: Knoten D wird von Knoten F mit Gesamtaufwand 4 erreicht.



Knoten	$d(BT),V$	$d(N),V$	$d(R),V$	$d(IN),V$	$d(DON),V$	$d(LA),V$	$d(DGF),V$	$d(A),V$	$d(M),V$	$d(PA),V$
BT	-	90,BT	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$
BT,N		-	190,N	200,N	190,N	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$
BT,N,R			-	200,N	190,N	255,R	260,R	$\infty$	$\infty$	$\infty$
...,R,DON				200,N	-	255,R	260,R	235,DON	$\infty$	$\infty$
DON,IN				-		254,IN	260,R	235,DON	255,IN	$\infty$
...,IN,A						254,IN	260,R	-	255,IN	$\infty$
...,A,LA						-	260,R		255,IN	$\infty$
...,LA,M							260,R		-	$\infty$

# Der Dijkstra-Algorithmus

- $d(K)$  = Abstand zum Knoten
- $V$  = Vorheriger Knoten der die aktuell kürzeste Distanz zum Knoten besitzt
- Bsp:  $d(D), V = 4, F$  bedeutet: Knoten D wird von Knoten F mit Gesamtaufwand 4 erreicht.

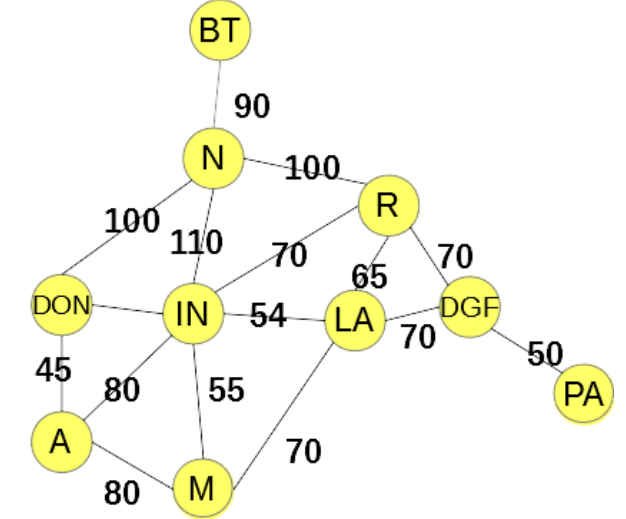


Knoten	$d(BT),V$	$d(N),V$	$d(R),V$	$d(IN),V$	$d(DON),V$	$d(LA),V$	$d(DGF),V$	$d(A),V$	$d(M),V$	$d(PA),V$
BT	-	90,BT	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$
BT,N		-	190,N	200,N	190,N	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$
BT,N,R			-	200,N	190,N	255,R	260,R	$\infty$	$\infty$	$\infty$
...,R,DON				200,N	-	255,R	260,R	235,DON	$\infty$	$\infty$
DON,IN				-		254,IN	260,R	235,DON	255,IN	$\infty$
...,IN,A						254,IN	260,R	-	255,IN	$\infty$
...,A,LA						-	260,R		255,IN	$\infty$
...,LA,M							260,R		-	$\infty$
,M,DGF							-			310,DGF



# Der Dijkstra-Algorithmus

- $d(K)$  = Abstand zum Knoten
- $V$  = Vorheriger Knoten der die aktuell kürzeste Distanz zum Knoten besitzt
- Bsp:  $d(D), V = 4, F$  bedeutet: Knoten D wird von Knoten F mit Gesamtaufwand 4 erreicht.



Knoten	$d(BT),V$	$d(N),V$	$d(R),V$	$d(IN),V$	$d(DON),V$	$d(LA),V$	$d(DGF),V$	$d(A),V$	$d(M),V$	$d(PA),V$
BT	-	90,BT	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$
BT,N		-	190,N	200,N	190,N	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$
BT,N,R			-	200,N	190,N	255,R	260,R	$\infty$	$\infty$	$\infty$
...,R,DON				200,N	-	255,R	260,R	235,DON	$\infty$	$\infty$
DON,IN				-		254,IN	260,R	235,DON	255,IN	$\infty$
...,IN,A						254,IN	260,R	-	255,IN	$\infty$
...,A,LA						-	260,R		255,IN	$\infty$
...,LA,M							260,R		-	$\infty$
,M,DGF							-			310,DGF
DGF,PA										-

# Übung Dijkstra

- Siehe Skript Aufgabe Dijkstra-Algorithmus

