Wiskunde

Gerwin van Dijken (gerwin.vandijken@inholland.nl)

Wiskunde programma

• Blok 3:

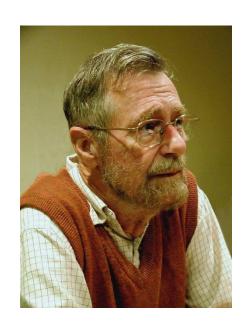
- Recursie (1)
- Recursie (2)
- Markov keten

• Blok 4:

- Grafen
- Shortest path algorithms (Dijkstra, A*)
- Minimum Spanning Tree algorithms (Prim, Kruskal)
- Proeftentamen / herhaling

Shortest Path

- Kortste pad bepalen (tussen source en destination)
- 'Dijkstra'-algoritme, Edsger Dijkstra (1959)
- Wat is het kortste pad tussen X en Y?
- Praktijktoepassingen:
 - Routebepaling (TomTom)
 - Telecommunicatie (OSPF)
 - Gaming
 - **—** ...



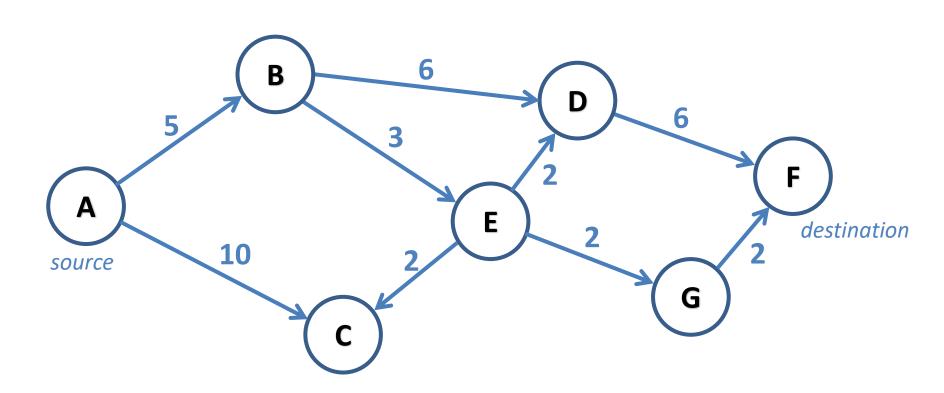
Dijkstra algoritme

- Werkt op een gerichte graaf met 'gewichten' tussen de nodes (>= 0)
- De gewichten kunnen afstanden zijn, maar ook bv kosten of tijden of ...
- Single-source algoritme → bepaalt de minimale afstand tussen source-node en <u>alle</u> andere nodes
- Als kortste afstand tot destination-node bepaald is, zou je eerder kunnen stoppen...

Dijkstra algoritme

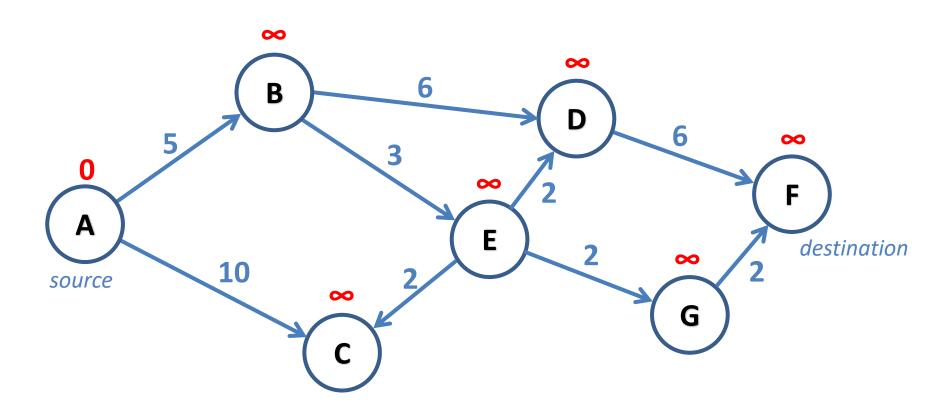
- 1. Zet afstandswaarde van startnode op 0 en van alle andere nodes op 'oneindig'
- 2. Plaats alle nodes in lijst 'unvisited' (Q)
- 3. Neem node *u* uit *Q* met de laagste afstandswaarde (kortste afstand vanaf source) en haal deze uit *Q* (pad is bekend!) (bij meerdere dezelfde laagste afstandswaarden: kies willekeurig)
- 4. Bepaal van elke (unvisited) neighbour van node *u* (uit stap 3) de afstand; als deze kleiner is dan de huidige: update afstandswaarde + set parent (naar *u*) (negeer nodes waarvan kortste pad al bekend is)
- 5. Ga naar stap 3 (zolang er nog nodes in Q zijn)

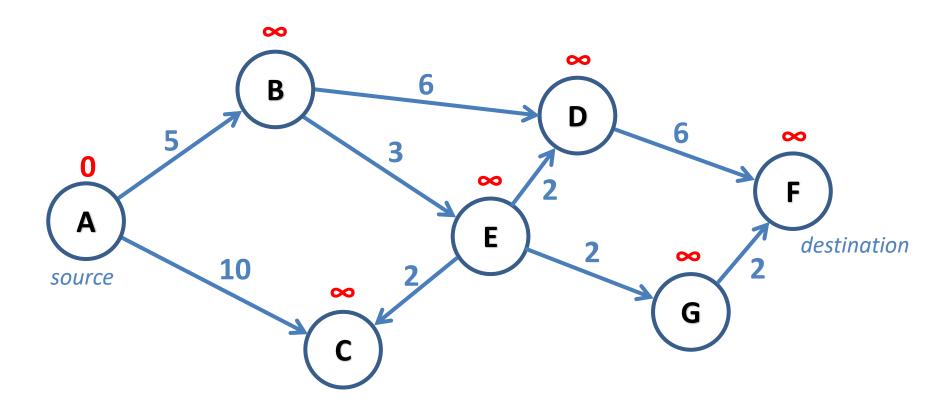
Een voorbeeld...



Zet afstandswaarde van startnode op 0 en van alle andere nodes op 'oneindig'

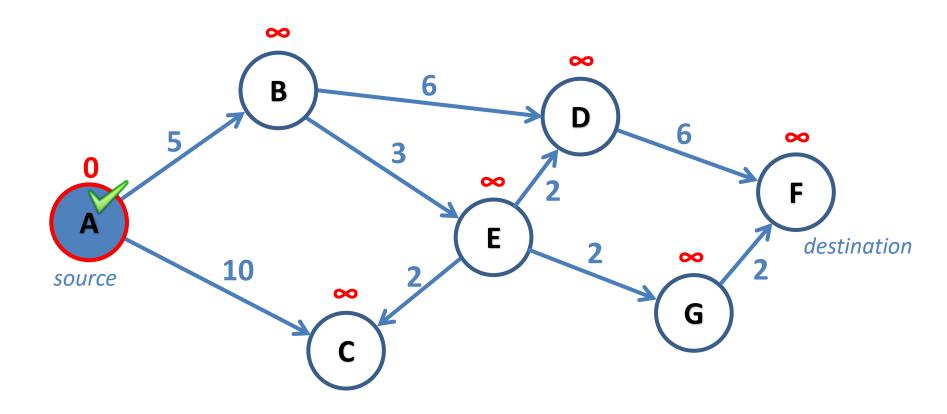
Stap 1





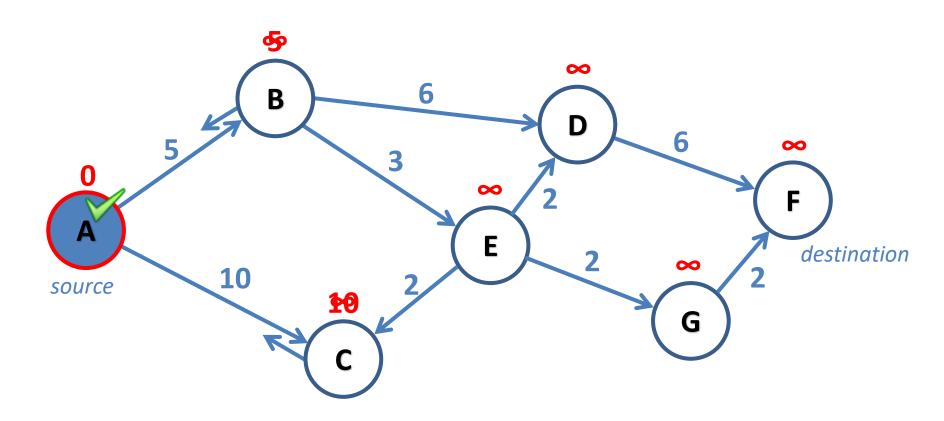
Unvisited list (Q): A,B,C,D,E,F,G

Stap 3



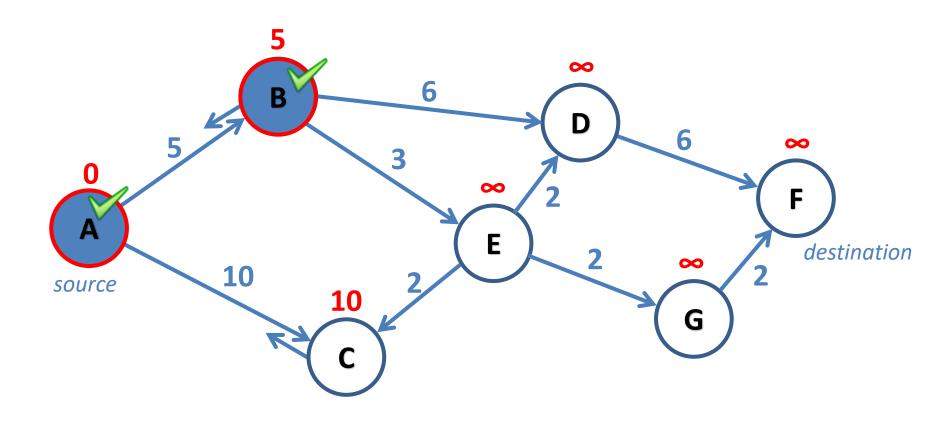
Unvisited list (Q): A,B,D,D,E,G,G

Bepaal van elke (unvisited) neighbour van node u (uit stap 3) de afstand; als deze kleiner is dan de huidige: update afstandswaarde + set parent (naar u)



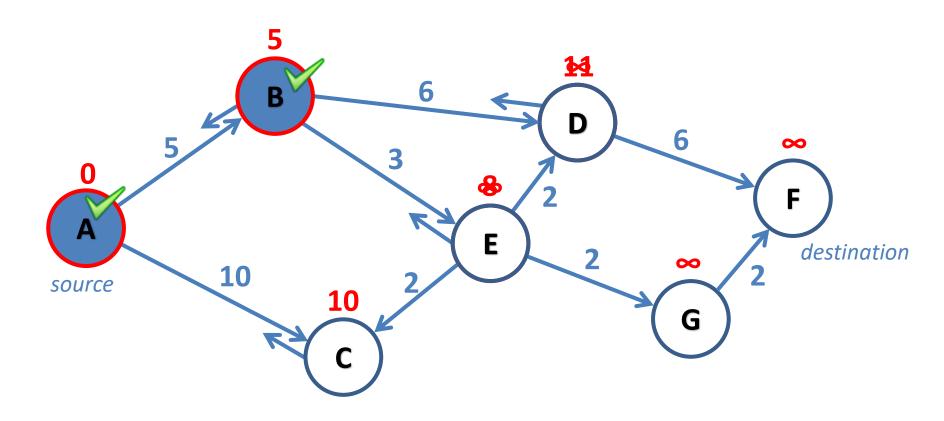
Unvisited list (Q): B,C,D,E,F,G

Stap 3



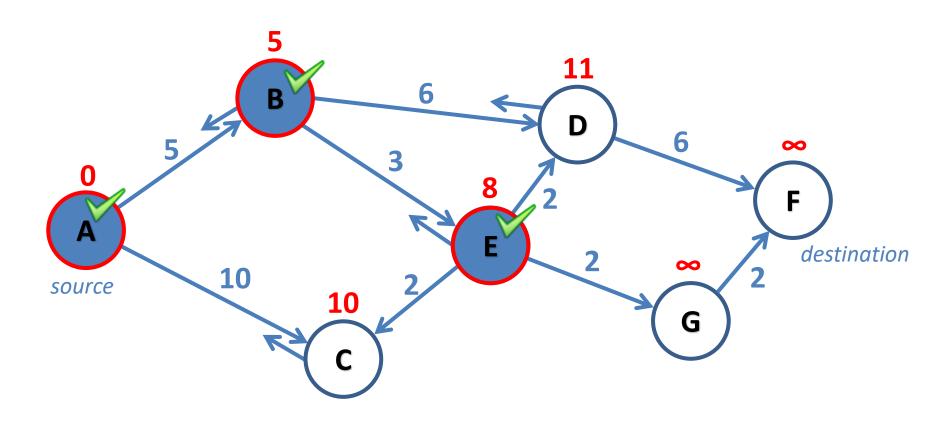
Unvisited list (Q): B,D,D,E,G,G

Bepaal van elke (unvisited) neighbour van node u (uit stap 3) de afstand; als deze kleiner is dan de huidige: update afstandswaarde + set parent (naar u)



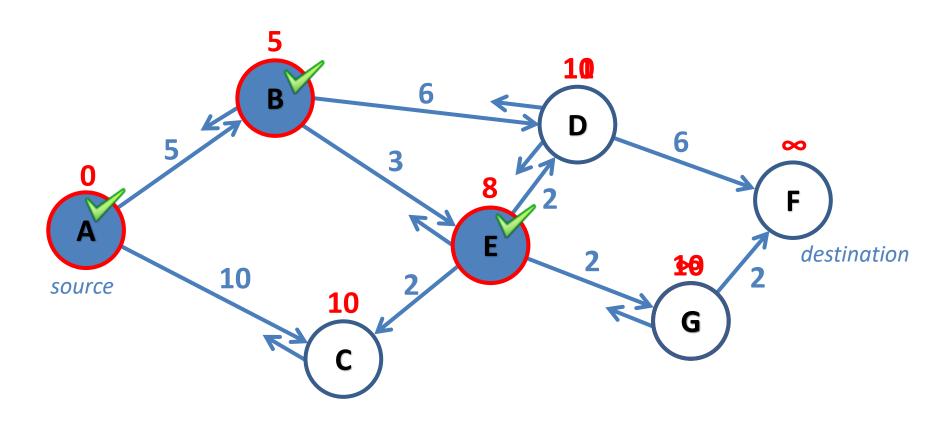
Unvisited list (Q): C,D,E,F,G

Stap 3



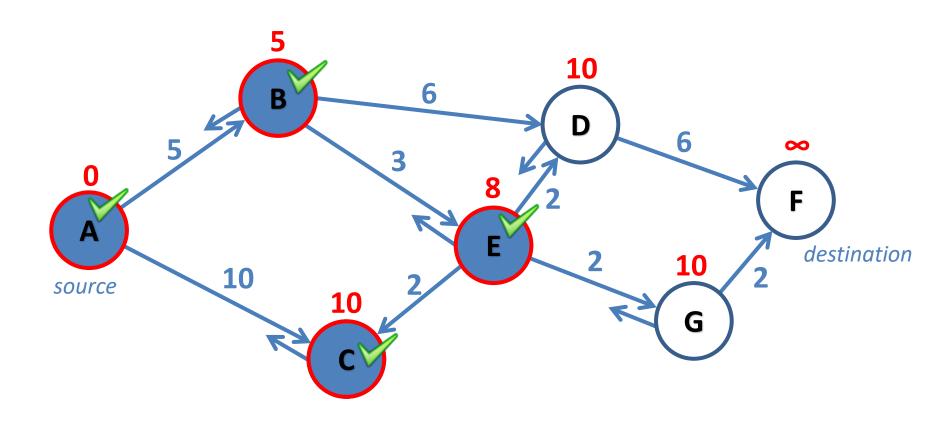
Unvisited list (Q): C,D,E,G,G

Bepaal van elke (unvisited) neighbour van node u (uit stap 3) de afstand; als deze kleiner is dan de huidige: update afstandswaarde + set parent (naar u)



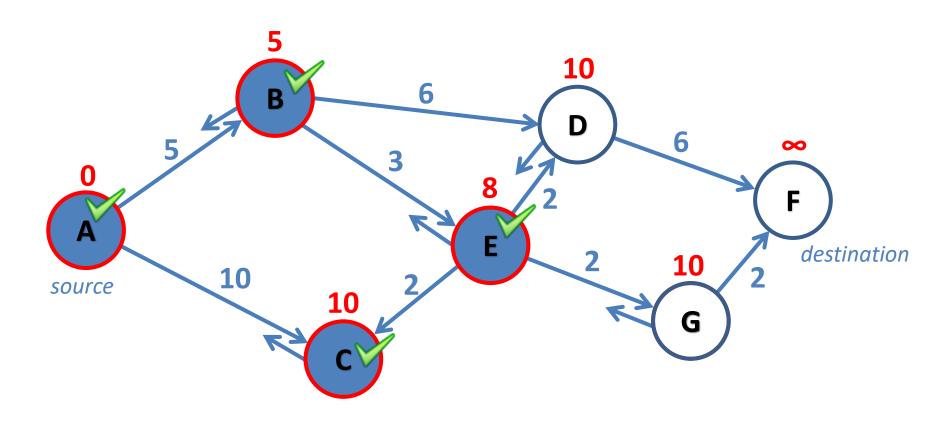
Unvisited list (Q): C,D,F,G

Stap 3



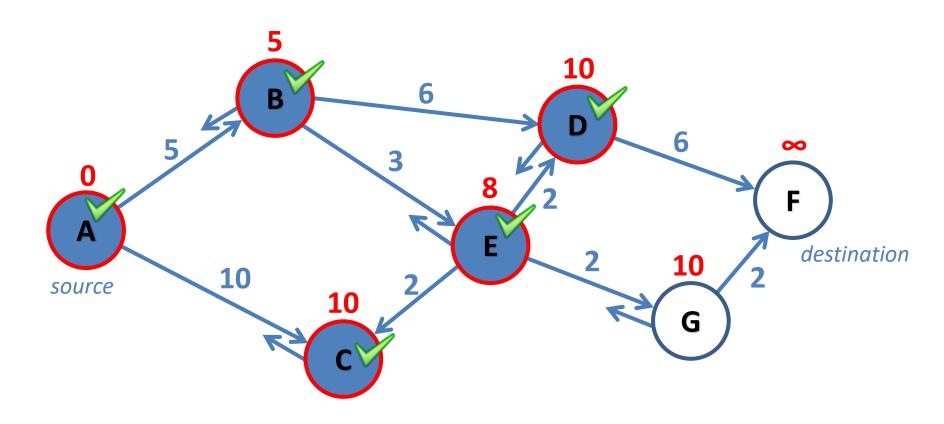
Unvisited list (Q): D,B,G,G

Bepaal van elke (unvisited) neighbour van node u (uit stap 3) de afstand; als deze kleiner is dan de huidige: update afstandswaarde + set parent (naar u)



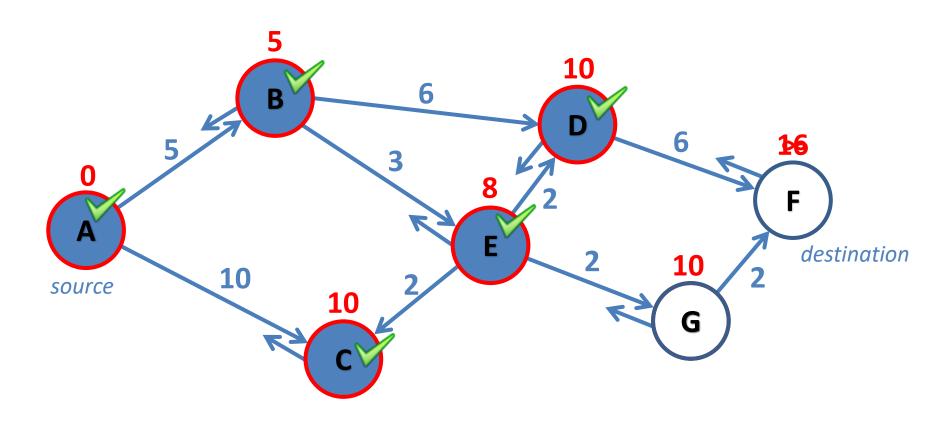
Unvisited list (Q): D,F,G

Stap 3



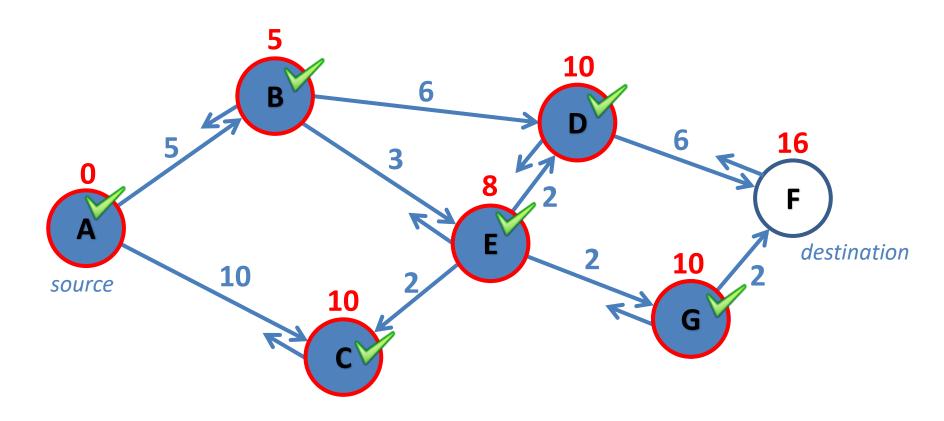
Unvisited list (Q): 只好,G

Bepaal van elke (unvisited) neighbour van node u (uit stap 3) de afstand; als deze kleiner is dan de huidige: update afstandswaarde + set parent (naar u)



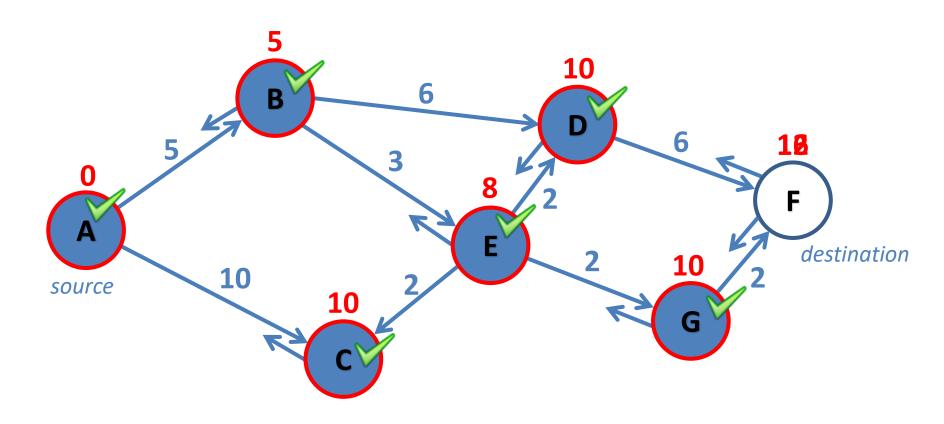
Unvisited list (Q): F,G

Stap 3



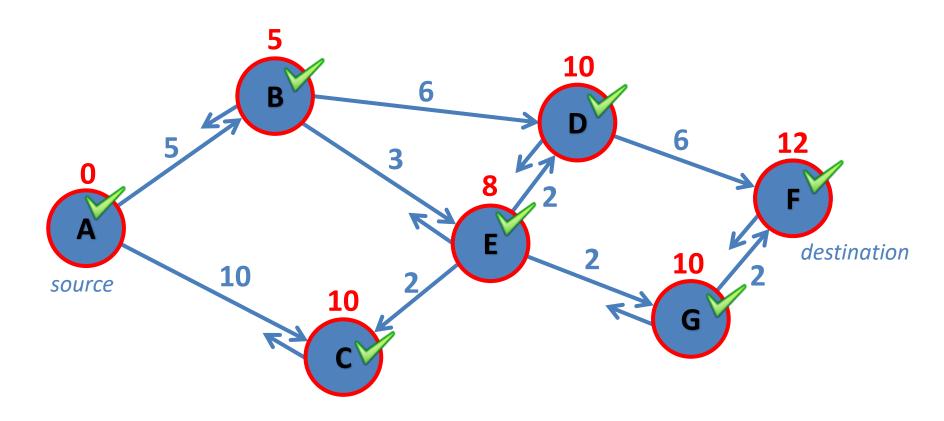
Unvisited list (Q): F,G

Bepaal van elke (unvisited) neighbour van node u (uit stap 3) de afstand; als deze kleiner is dan de huidige: update afstandswaarde + set parent (naar u)



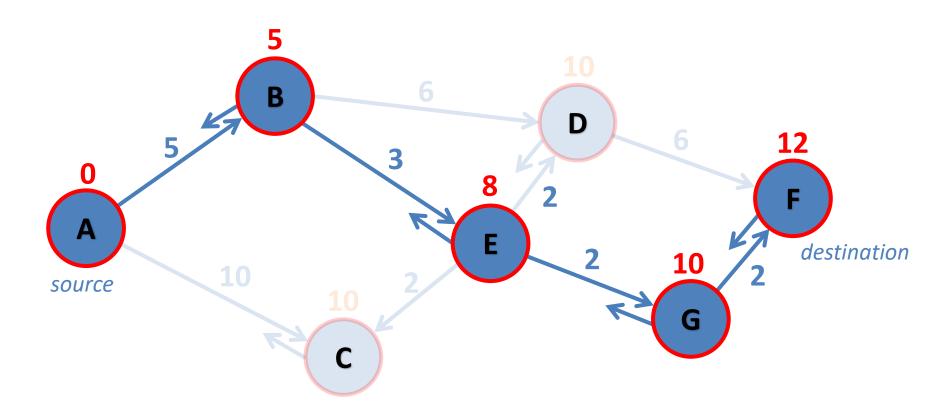
Unvisited list (Q): F

Stap 3



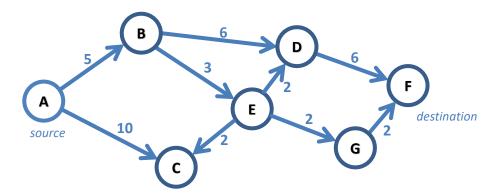
Unvisited list (Q): F

Resultaat

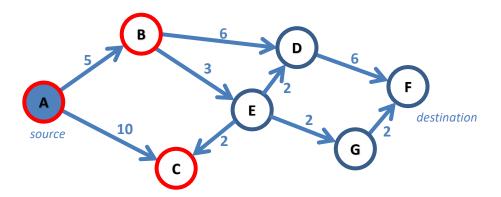


Kortste pad: A-B-E-G-F

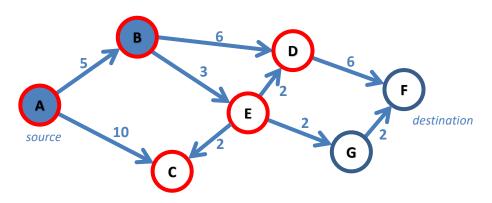
Stap	Α	В	С	D	Е	F	G
0	0	∞	∞	∞	∞	∞	∞
1							
2							
3							
4							
5							
6							



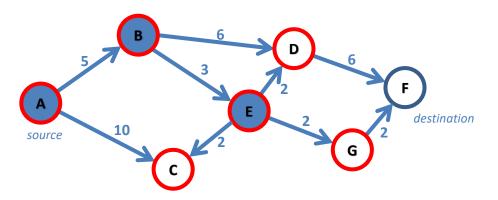
Stap	A	В	С	D	Е	F	G
0	0	∞	∞	∞	∞	∞	∞
1	٧	5	10	∞	∞	∞	∞
2							
3							
4							
5							
6							



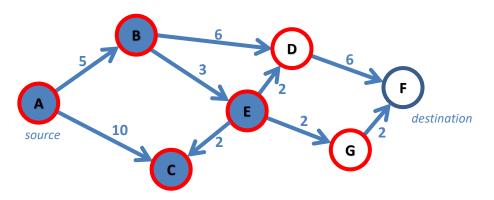
Stap	Α	В	С	D	Е	F	G
0	0	∞	∞	∞	∞	∞	∞
1	V	5	10	∞	∞	∞	∞
2		V	10	11	8	∞	∞
3							
4							
5							
6							



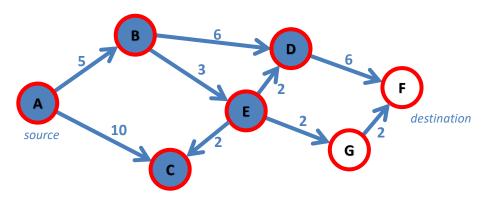
Stap	Α	В	С	D	E	F	G
0	0	∞	∞	∞	∞	∞	∞
1	٧	5	10	∞	∞	∞	∞
2		√	10	11	8	∞	∞
3			10	10	V	∞	10
4							
5							
6							



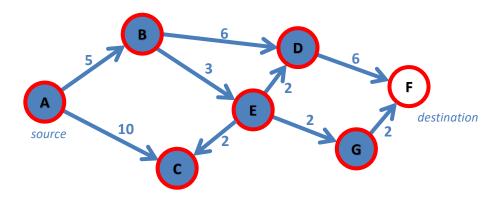
Stap	А	В	С	D	Е	F	G
0	0	∞	∞	∞	∞	∞	∞
1	٧	5	10	∞	∞	∞	∞
2		v	10	11	8	∞	∞
3			10	10	V	∞	10
4			√	10		∞	10
5							
6							



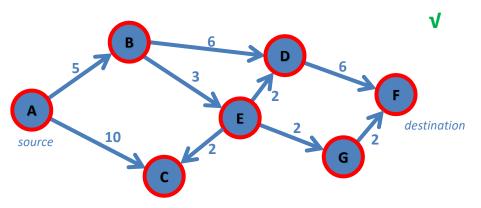
Stap	Α	В	С	D	E	F	G
0	0	∞	∞	∞	∞	∞	∞
1	٧	5	10	∞	∞	∞	∞
2		V	10	11	8	∞	∞
3			10	10	V	∞	10
4			v	10		∞	10
5				V		16	10
6							



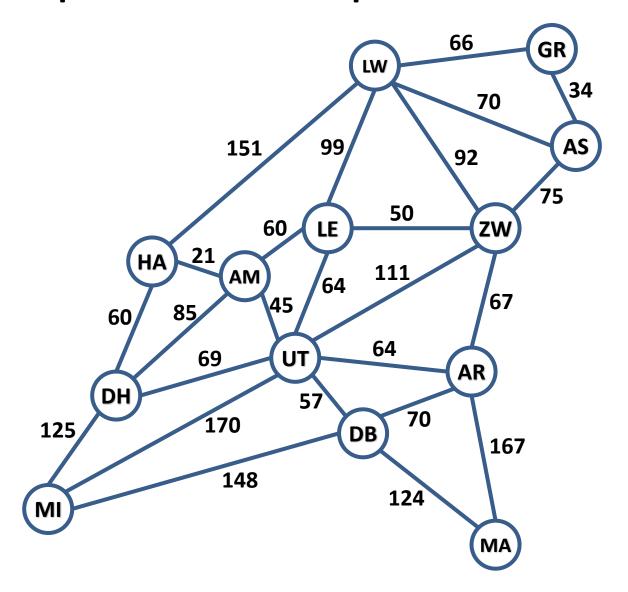
Stap	Α	В	С	D	E	F	G
0	0	∞	∞	∞	∞	∞	∞
1	٧	5	10	∞	∞	∞	∞
2		√	10	11	8	∞	∞
3			10	10	V	∞	10
4			V	10		∞	10
5				V		16	10
6						12	٧



Stap	Α	В	С	D	E	F	G
0	0	∞	∞	∞	∞	∞	∞
1	V	5	10	∞	∞	∞	∞
2		v	10	11	8	∞	∞
3			10	10	V	∞	10
4			v	10		∞	10
5				V		16	10
6						12	٧



Bepaal kortste pad van MI -> ZW



Stp	MI	DH	DB	MA	НА	AM	UT	AR	LE	ZW	AS	LW	GR
0	0	∞	∞	∞	∞								
		LW	G	R									
				AS									
		LE	zw										
HA	AM												
(DH)	UT		AR										
		DB											
MI			MA										

Stp	MI	DH	DB	MA	НА	AM	UT	AR	LE	zw	AS	LW	GR
0	0	∞	∞	∞	∞	∞							
1	٧	125	148	∞	∞	∞	170	∞	∞	∞	∞	∞	∞
		LW	G	R									
				AS									
		LE	zw										
(HA)	AM												
DH	UT		AR										
		DB											
MI			MA										

Stp	MI	DH	DB	MA	НА	AM	UT	AR	LE	zw	AS	LW	GR
0	0	∞	∞	∞	∞								
1	٧	125	148	∞	∞	∞	170	∞	∞	∞	∞	∞	∞
2		v	148	∞	185	210	170	∞	∞	∞	∞	∞	∞
		LW	G	R									
				AS									
		LE	zw										
HA	AM												
DH	UT		AR										
		DB											
MI			MA										

Stp	MI	DH	DB	MA	НА	AM	UT	AR	LE	zw	AS	LW	GR
0	0	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞
1	٧	125	148	∞	∞	∞	170	∞	∞	∞	∞	∞	000
2		v	148	∞	185	210	170	∞	∞	∞	∞	∞	∞
3			√	272	185	210	170	218	∞	∞	∞	∞	∞
		LW	G	R									
				AS									
		LE	zw										
(HA)	AM												
DH	UT		AR										
		DB											
MI			MA										

Stp	MI	DH	DB	MA	НА	AM	UT	AR	LE	zw	AS	LW	GR
0	0	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞
1	٧	125	148	∞	∞	∞	170	∞	∞	∞	∞	∞	∞
2		٧	148	∞	185	210	170	∞	∞	∞	∞	∞	∞
3			٧	272	185	210	170	218	∞	∞	∞	∞	∞
4				272	185	210	٧	218	234	281	∞	∞	∞
		LW	G	R									
				AS									
		LE	zw										
HA	AM												
DH	U		AR										
		DB											
MI			MA										

Stp	MI	DH	DB	MA	НА	AM	UT	AR	LE	ZW	AS	LW	GR
0	0	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞
1	v	125	148	∞	∞	∞	170	∞	∞	∞	∞	∞	∞
2		٧	148	∞	185	210	170	∞	∞	∞	∞	∞	∞
3			v	272	185	210	170	218	∞	∞	∞	∞	∞
4				272	185	210	٧	218	234	281	∞	∞	∞
5		LW	G	272	٧	206		218	234	281	∞	336	∞
				AS									
		LE	zw										
НА	AM												
DH	U		AR										
		DB											
MI			MA										

Stp	MI	DH	DB	MA	НА	AM	UT	AR	LE	ZW	AS	LW	GR
0	0	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞
1	٧	125	148	∞	∞	∞	170	∞	∞	∞	∞	∞	∞
2		٧	148	∞	185	210	170	∞	∞	∞	∞	∞	∞
3			√	272	185	210	170	218	∞	∞	∞	∞	∞
4				272	185	210	v	218	234	281	∞	∞	∞
5		LW	G	272	v	206		218	234	281	∞	336	∞
6				AS272		٧		218	234	281	∞	336	∞
HA	AM	LE	zw										
DH	UT		AR										
		DB											
MI			MA										

Stp	MI	DH	DB	MA	НА	AM	UT	AR	LE	ZW	AS	LW	GR
0	0	∞	∞	∞	∞	∞							
1	٧	125	148	∞	∞	∞	170	∞	∞	∞	∞	∞	∞
2		٧	148	∞	185	210	170	∞	∞	∞	∞	∞	∞
3			√	272	185	210	170	218	∞	∞	∞	∞	∞
4				272	185	210	٧	218	234	281	∞	∞	∞
5		LW	G	272	٧	206		218	234	281	∞	336	∞
6				AS272		٧		218	234	281	∞	336	∞
7	/_/	LE	zw	272				٧	234	281	∞	336	∞
НА	AM												
DH	U		AR										
		DB											
MI			MA										

Stp	MI	DH	DB	MA	НА	AM	UT	AR	LE	ZW	AS	LW	GR
0	0	∞											
1	٧	125	148	∞	∞	∞	170	∞	∞	∞	∞	∞	∞
2		٧	148	∞	185	210	170	∞	∞	∞	∞	∞	∞
3			٧	272	185	210	170	218	∞	∞	∞	∞	∞
4				272	185	210	٧	218	234	281	∞	∞	∞
5		LW	G	272	٧	206		218	234	281	∞	336	∞
6				AS272		٧		218	234	281	∞	336	∞
7		LE	zw	272				٧	234	281	∞	336	∞
8	AM			272					√	281	∞	333	∞
DH	U		AR										
		DB											
MI			MA										

Stp	MI	DH	DB	MA	НА	AM	UT	AR	LE	ZW	AS	LW	GR
0	0	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	00
1	٧	125	148	∞	∞	∞	170	∞	∞	∞	∞	∞	00
2		٧	148	∞	185	210	170	∞	∞	∞	∞	∞	00
3			√	272	185	210	170	218	∞	∞	∞	∞	00
4				272	185	210	√	218	234	281	∞	∞	00
5		LW	G	272	٧	206		218	234	281	∞	336	00
6				AS272		٧		218	234	281	∞	336	00
7		LE	zw	272				٧	234	281	∞	336	00
8	AM			272					√	281	∞	333	00
9 _{DH}	U		AR	٧						281	∞	333	00
		DB											
MI			MA										

Stp	MI	DH	DB	MA	НА	AM	UT	AR	LE	ZW	AS	LW	GR
0	0	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞
1		125	148	∞	∞	∞	170	∞	∞	∞	∞	∞	∞
2		v	148	∞	185	210	170	∞	∞	∞	∞	∞	∞
3			√	272	185	210	170	218	∞	∞	∞	∞	00
4				272	185	210	V	218	234	281	∞	∞	∞
5		LW	G	272	√	206		218	234	281	∞	336	∞
6				AS272		٧		218	234	281	∞	336	∞
7		LE	zw	272				٧	234	281	∞	336	∞
8	AM			272					٧	281	∞	333	∞
9 _{DH}	U		AR	٧						281	∞	333	∞
10		DB								٧			
MI			MA										

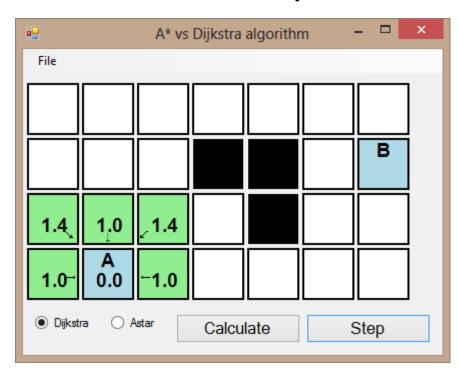
					[Dijkstra's	algoritme	2					
-	MI	DH	DB	MA	НА	AM	UT	AR	LE	ZW	AS	LW	GR
MI	0	00	00	00	00	œ	00	00	∞	00	œ	œ	00
MI	0	125	148?	œ	00	∞	170?	00	00	00	00	œ	00
MI	0	125	148	œ	185?	210?	170?	œ	∞	00	00	œ	00
MI	0	125	148	272?	185?	210?	170	218?	∞	00	00	œ	00
MI	0	125	148	272?	185	210?	170	218?	234?	281?	00	œ	00
MI	0	125	148	272?	185	206	170	218?	234?	281?	00	336?	œ
MI	0	125	148	272?	185	206	170	218	234?	281?	œ	336?	œ
MI	0	125	148	272?	185	206	170	218	234	281?	œ	336?	00
MI	0	125	148	272	185	206	170	218	234	281?	œ	333?	00
MI	0	125	148	272	185	206	170	218	234	281	œ	333?	00
MI	0	125	148	272	185	206	170	218	234	281	356?	333	00
MI	0	125	148	272	185	206	170	218	234	281	356	333	399?
MI	0	125	148	272	185	206	170	218	234	281	356	333	390

Calculate

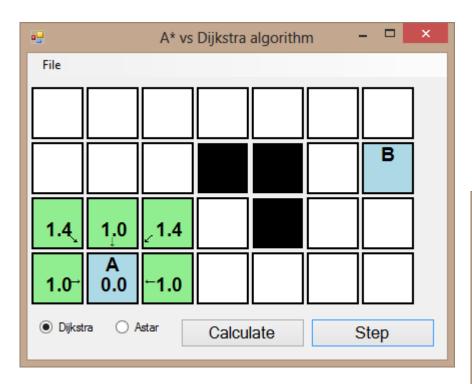
Grid ipv graph

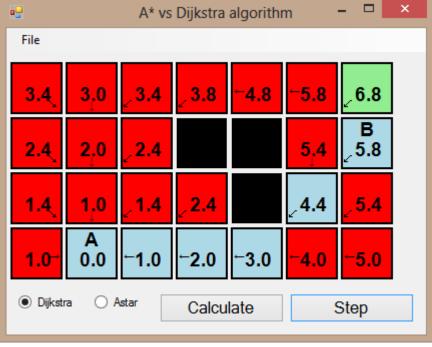
- Dijkstra algoritme ook toepasbaar op een grid
- Wat zijn de knopen? Wat de paden?
- Wat zijn de afstanden tussen de knopen?

- Afstanden:
 - recht pad: 1
 - schuin pad: $\sqrt{2}$



Demo





Wat is hier het nadeel?



A* (search) algoritme

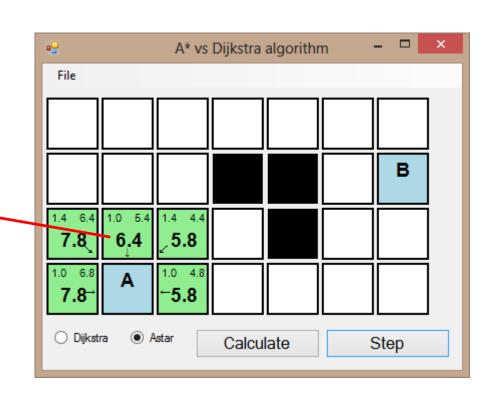
- Ipv alleen maar rekening te houden met de <u>afgelegde</u> afstand, kan er uiteraard ook rekening worden gehouden met de <u>afstand naar het doel</u> (mits je dat weet uiteraard)
- Bij een grid is dit makkelijker te bepalen dan bij een graaf...
- G cost = distance from starting node
- H cost = distance from end node
- F cost = G cost + H cost
- Kies steeds de volgende cel met de laagste F cost en update de neighbours van deze cel

Voorbeeld

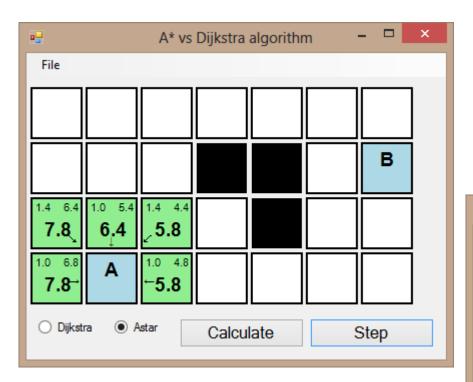
- G cost = distance from starting node
- H cost = distance from end node
- F cost = G cost + H cost

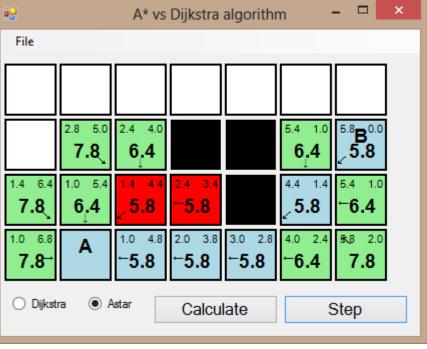


- $H \cos t = 5.4$
- $F \cos t = 6.4$



Demo





Beter resultaat (dan Dijkstra)

