

4. La seguente tabella riporta i vettori di ritardo ricevuti dal router F al tempo $t=0$ dai suoi vicini B, E, G:

	B	E	G
A	29	24	9
B	0	15	7
C	3	30	21
D	25	7	17
E	19	0	12
F	8	11	15
G	17	9	0

Si supponga che F abbia stimato il suo ritardo verso i suoi vicini B, E, G rispettivamente pari a 7, 10, 12. Si calcoli la tabella di inoltro di F al tempo $t=1$.

SOLUZIONE

	B	E	G	soluz	soluz
A	29	24	9	$9+12=21$	G
B	0	15	7	$0+7=7$	B
C	3	30	21	$3+7=10$	B
D	25	7	17	$7+10=17$	E
E	19	0	12	$0+10=10$	E
F	8	11	15		
G	17	9	0	$0+12=12$	G

5. Prefisso: 93.173.32.0/19

a. Range:

da 01011101 10101101 001|00000 00000000

a 01011101 10101101 001|11111 11111111

da 93.173.32.0 a 93.173.63.255

b. (scrivo solo il terzo byte). Considero le permutazioni dei bit XX, XXI e XXII

93.173.32.0/22 001**000**|00

93.173.36.0/22 001**001**|00

93.173.40.0/22 001**010**|00

93.173.44.0/22 001**011**|00

93.173.48.0/22 001**100**|00

93.173.52.0/22 001**101**|00

93.173.56.0/22 001**110**|00

93.173.60.0/22 001**111**|00

c. Il prefisso comune alle prime (ultime) IV sottoreti è dato dai bit dal I al XX

93.173.32.0/20 α 0010|0000

93.173.48.0/20 β 0011|0000

d. Sfrutto la regola del prefisso più lungo

93.173.32.0/20 α 0010|0000

93.173.48.0/20 β 0011|0000

93.173.44.0/22 γ 001011|00

e.

i. 93.173 00101000 00000000 α

ii. 93.173 00101100 00011100 γ

iii. 93.173 00110100 00000000 β

f. Caso c. : nessuna

Caso d.: la terza

g. 93.173.60.0/22 001**111**|00

Sottorete con 2^9 indirizzi: blocco il XXIII bit a valore 1: 001**1111**|0

93.173.62.0/23

Sottoreti con 2^8 indirizzi: il XXIII bit è 0: 001**11100**, il XXIV divide le due sottoreti da 2^8 indirizzi:

93.173.60.0/24

93.173.61.0/24