Trabalho 2 – ELT 432

Aluno: Erick Amorim Fernandes Matricula: 86401 Data: 25/09/2020

1-Para validação usou-se o teorema que diz que "A proposição P(p,q,r,...) implica Q(p,q,r,...), se e somente se a condicional $P(p,q,r,...) \rightarrow Q(p,q,r...)$ é tautológica." Assim, foi montada a tabela verdade e a tautologia verificada na mesma. Por fim foi realizado o diagrama de contato pelo software CAD SIMU onde os estados lógicos foram comparados com a tabela verdade.

A)

	Tabela verdade 1-A)							
Variáveis de entrada		Implicação do tipo a => b		Verificação				
р	q	рvq	p^q	(a>b)				
V	V	V	V	V				
V	F	V	F	F				
F	٧	V	F	V				
F	F	F	F	V				
	Não tautológica, portanto, a não implica b.							

B)

	Tabela verdade 1-B)							
Variáveis de entrada		Implicaçã a =	o do tipo	Verificação				
р	q	~(p ^ q)	~p v ~q	(a>b)				
V	V	F	F	V				
V	F	V	V	V				
F	V	V	V	V				
F	F	V		V				
		Tautolós	zica, portanto, a	implica b.				

	Tabela verdade 1-C)											
	Variáveis de entrada		Implicação do tipo a => b		Verificação							
р	q	r	(p > q) ^ (r > ~q)	r > ~p	(a>b)							
٧	٧	٧	F	F	V							
٧	٧	F	V	V	V							
٧	F	>	F	F	V							
٧	F	F	F	V	V							
F	٧	٧	F	V	V							
F	٧	F	V	٧	V							
F	F	>	V	V	V							
F F F V V				V	V							
			Tautológica, porta	Tautológica, portanto, a implica b.								

D)

	Tabela verdade 1-D)								
	Variáveis de entrada		Implicação do tipo a => b	Verificação					
p	q	r	~p ^ ((~q v r) > p)	~(p ^ ~q)	(a>b)				
٧	٧	٧	F	V	V				
٧	٧	F	F	V	V				
٧	F	٧	F	F	V				
٧	F	F	F	F	V				
F	٧	٧	F	V	V				
F	٧	F	V	V	V				
F	F	٧	F	F V					
F	F	F	F	V	V				
	Tautológica, portanto, a implica b.								

E)

	Tabela verdade 1-E)								
Variáveis de entrada			Implicação do tipo a => b		Verificação				
p	pqr (pvqvr)^~pq		(a>b)						
٧	٧	٧	F	٧	V				
٧	٧	F	F	٧	V				
٧	F	٧	F	F	V				
٧	F	F	F	F	V				
F	٧	٧	V	٧	V				
F	٧	F	V	٧	V				
F	F	٧	V F		F				
F	F F F F F				V				
			Não tautológica, portanto, a i	não	implica b.				

2-Para validação usou-se o teorema que diz que "A proposição P(p,q,r,...) equivale Q(p,q,r,...), se e somente se a condicional $P(p,q,r,...) \leftrightarrow Q(p,q,r,...)$ é tautológica." Assim, foi montada a tabela verdade e a tautologia verificada na mesma. Por fim foi realizado o diagrama de contato pelo software CAD SIMU onde os estados lógicos foram comparados com a tabela verdade.

A)

	Tabela verdade 2-A)							
Variáveis de entrada		Equivalência do tipo a <=> b		Verificação				
р	q	p ^ (p v q)	р	a <-> b				
V	V	V	٧	V				
V	F	V	٧	V				
F	٧	F	F	V				
F	F	F	F	V				
	Tautológica, portanto, a é equivalente a b.							

B)

	Tabela verdade 2-B)							
Variáveis de entrada		Equivalência do tipo a <=> b		Verificação				
р	q	p <-> (p ^ q)	p > q	a <-> b				
V	V	V	V	V				
V	F	F	F	V				
F	V	V	V	V				
F	F	V	V					
	Tautológica, portanto, a é equivalente a b.							

C)

	Tabela verdade 2-C)								
	Variáveis de entrada		Equivalência do ti a <=> b	Verificação					
р	q	r	(p>q) ^(p>r)	(p > q) ^ r	a <-> b				
٧	٧	٧	V	V	V				
٧	٧	F	F	F	V				
V	F	٧	F	F	V				
٧	F	F	F	F	V				
F	٧	٧	V	V	V				
F	٧	F	V	F	F				
F	F	٧	V	V	V				
F	F	F	V	F					
	Não tautológica, portanto, a não é equivalente a b.								

	Tabela verdade 2-D)								
	Variáveis de entrada		Equivalência do a <=> b	Verificação					
р	q	r	q <-> (p v q v r v s)	p ^ ~ (r > ~ q)	a <-> b				
٧	٧	٧	V	V	V				
٧	٧	F	F	F	V				
٧	F	٧	V	F	F				
٧	F	F	V	F	F				
F	٧	٧	V	F	F				
F	٧	F	F	F	V				
F	F	٧	V	F	F				
F	F	F	F	V					
	Não tautológica, portanto, a não é equivalente a b.								

E)

				Tabela verda	de 2-E)	
V	Variáveis de entrada		le	Equivalência do tipo a <=> b		Verificação
p	q	r	s	(pvqvr)^~p	p > q	a <-> b
٧	٧	٧	٧	V	V	V
٧	٧	٧	F	V	V	V
٧	٧	F	٧	V	V	V
٧	/	F	F	V	V	V
٧	F	٧	٧	F	F	V
٧	F	٧	F	F	F	V
V	F	F	٧	F	F	V
٧	F	F	F	F	F	V
F	٧	٧	٧	V	V	V
F	٧	٧	F	V	V	V
F	٧	F	>	V	V	V
F	٧	F	F	V	V	V
F	F	٧	٧	F	V	F
F	F	>	F	F	V	F
F	F	F	٧	F	V	F
F	F	F	F	V	V	V
				Não tautológica, portanto, a	não é equiva	lente a b.

A)

	Tabela verdade 3-A)						
Variáveis de entrada			Argumentação Lógica do tipo a, b c				
р	q	r	p > q	q > ~ r	p > ~ r		
٧	٧	٧	V	F	F		
٧	٧	F	V	V	V		
٧	F	٧	F	V	F		
٧	F	F	F	V	V		
F	٧	٧	V	F	V		
F	٧	F	V	V	V		
F	F	٧	V	V	V		
F	F	F	V	V	V		
	O argumento é válido nois a conclusão é verdade						

O argumento é válido pois a conclusão é verdade, todas as vezes que as premissas são verdadeiras.

B)

			Tabela verdade 3-B)			
Variáveis de entrada			Argumentação Lógica do tipo a, b c			
p	q	r	p > (q > (r v q))	р	q > r	
٧	٧	٧	V	V	V	
٧	V	F	V	V	F	
٧	F	٧	V	V	V	
7	F	F	V	V	V	
F	٧	٧	V	F	V	
F	٧	F	V	F	F	
F	F	٧	V	F	V	
F	F	F	V	F	V	

O argumento não é válido pois a conclusão não é verdade, todas as vezes que as premissas são verdadeiras.

Tabela verdade 3-C)											
Variáveis de entrada			Argumentação Lógica do tipo a, b c								
р	q	r	(p ^ q) v (~p ^ r)	~(~p ^ r)	p ^ q						
٧	٧	٧	V	V	V						
٧	٧	F	V	V	V						
٧	F	٧	F	V	F						
٧	F	F	F	V	F						
F	٧	٧	V	F	F						
F	٧	F	F	V	F						
F	F	٧	V	F	F						
F	F	F	F	V	F						
O argumento é válido pois a conclusão é verdade, todas as vezes que as premissas são verdadeiras.											

D)

Tabela verdade 3-D)											
Variáveis de entrada			Argumentação Lógica do tipo a, b, c d								
р	q	r	p > q	p > r	р	q > r					
V	V	V	V	V	V	V					
V	V	F	V	F	V	F					
V	F	V	F	V	V	V					
V	F	F	F	F	V	V					
F	V	V	V	V	F	V					
F	V	F	V	V	F	F					
F	F	V	V	V	F	V					
F	F	F	V	V	F	V					
O argumento é válido pois a conclusão é verdade,											

todas as vezes que as premissas são verdadeiras.