ΑΡΧΕΣ ΓΛΩΣΣΩΝ ΠΡΟΓΡΑΜΜΑΤΙΣΜΟΥ (Ακαδ. Έτος 2014-15)

 $4\eta \ \Sigma$ ειρά Ασχήσεων - Λύση 1ης άσχησης

(δείτε επόμενες σελίδες)

					_	έξοδος
αρχή	i	A[0]	A[1]	A[2]		
i:=2	2					
A[0]:=5		5				
A[1]:=8			8			
A[2]:=4				4		
A[i] := f(i)						
(A[2]:=f(i))						
κλήση f(i)					n f	
πέρασμα παραμέτρων					2	
$i:=(i+A[i]) \mod 3$	0					
f:=A[0]+A[1]+A[2]+3*n					23	
επιστροφή από f						
(A[2] = 23)				23		
A[i]:=f(i)						
(A[0]:=f(i))						
κλήση f(i)					n f	
πέρασμα παραμέτρων					0	
$i:=(i+A[i]) \mod 3$	2					
f:=A[0]+A[1]+A[2]+3*n					36	
επιστροφή από f						
(A[0] = 36)		36				
A[i]:=f(i)						
(A[2]:=f(i))						
κλήση f(i)					n f	
πέρασμα παραμέτρων					2	
$i:=(i+A[i]) \mod 3$	1					
f:=A[0]+A[1]+A[2]+3*n					73	
επιστροφή από f						
(A[2] = 73)				73		
writeln(A[0],A[1],A[2])						36 8 73
τέλος					1	

(P)						έξοδος
αρχή	i	A[0]	A[1]	A[2]		
αρχή i:=2	2				1	
A[0]:=5		5				
A[1]:=8			8			
A[2]:=4				4		
A[i]:=f(i)						
κλήση f(i)					n f	
πέρασμα παραμέτρων					2	
$i:=(i+A[i]) \mod 3$	0					
f:=A[0]+A[1]+A[2]+3*n					23	
επιστροφή από f						
(A[i]:=23)						
(A[0] = 23)		23				
A[i]:=f(i)						
κλήση f(i)					n f	
πέρασμα παραμέτρων					0	
$i:=(i+A[i]) \mod 3$	2					
f:=A[0]+A[1]+A[2]+3*n					35	
επιστροφή από f						
(A[i]:=35)						
(A[2]:=35)				35		
A[i] := f(i)						
κλήση f(i)					n f	
πέρασμα παραμέτρων					2	
$i:=(i+A[i]) \mod 3$	1					
f:=A[0]+A[1]+A[2]+3*n					72	
επιστροφή από f						
(A[i]:=72)						
(A[1] = 72)			72]	
writeln(A[0],A[1],A[2])						23 72 35
τέλος						