

Завдання 1. Логічно буде в усіх словах замінити усі літери на літери певної форми:

$[ca] \text{ і } [ca]$  на  $[ca]$ ;  
 $[cg] \text{ і } [cg]$  на  $[cg]$ ;  
 $[cd], [cl] \text{ та } [cd]$  на  $[cd]$ .

Тоді:  
 $[ca\gamma a] = [ca\gamma a]$   
 $[cl\gamma a] = [cl\gamma a]$   
 $[cg\alpha d] = [cg\alpha d]$   
 $[ca\gamma a] = [ca\gamma a]$   
 $[cl\gamma a] = [cl\gamma a]$   
 $[cd\alpha l] = [cd\alpha l]$

І все з такою жорсткою логікою бачимо, що він вийшов з слова  $[ca\gamma a], [cl\gamma a], [cg\alpha d]$ .

Завдання 2. Розширено діалектне висловлювання:

1) збігаються слова, через одну:

$[cg\alpha d], [cl\gamma a], [cg\alpha d]$  на  $[ca\gamma a]$   
 $[cl\gamma a], [cl\gamma a]$  на  $[cl\gamma a]$

Тоді  $o = \gamma = n$  та  $e = \epsilon = \phi$

$(g = d = f) = (k = c)$

$f = k$  з  $[cg\alpha d]$  на  $[cl\gamma a]$

$k = t = g$  з групи груп слів, отже:

$o = \gamma = n; e = \epsilon = \phi$  і  $g = d = f = k = c = t$ ; перша

має вислів:  $[cg\alpha d]$ , а друга  $[cl\gamma a]$  (замінити на перші у фіналі).

2) інші висловлювання:



Задача № 4

Прошу при викладанні в інтернет захистити мою роботу паролем (пароль буде надіслано на вказані під час реєстрації пошту або номер телефону).

одно слово

2. перші два та 4:  $g = k = t$   
 $f = t = c$  ці припущення знову аналогічні

3. перші два та 5:  $c = d$   
 $g = k = f$   
 $g = t = d$  так само  
 $c = d = k$

4. перші два та 6:  $g = k \neq x$   
 $f = t = g$  знову  
 $c = d = f$

5. перше, третє та 4:  $g = d = t$   
 $f = k = c$  так само

6. перше, третє та 6:  $c = d$   
 $g = d \neq x$  але тільки  $x$   $o$   $z$   $o$   $g$   $u$   $e$   $p$   $i$   $v$   $n$   $e$   
 $f = k = g$  знову іншими (в середньому  
 розумію замінити  $o$ ),  
 ма  $f = k$   $z$   $u$   $t = f$   $z$   $u$   $t = c$  ;  
~~так само, але знову знову~~  
~~не знову знову~~

7. перше, четверте та 5:  $c = f$   
 $g = t = f$  знову  $z$  знову.  
 $f = c = d$   
 $c = k$

8. перше, четверте та 6:  $g = t \neq g$   
 $f = c = g \Rightarrow g = t = c = f$   
 $c = f$

~~додали до цієї групи будь-які інші слова, але ці припущення~~  
~~аналогічні. Але тільки ми, що замінити  $o$   $z$   $u$   $t = c$  ;~~  
~~не знову знову~~  
 $k = d = f$  і всі знову рівні.

9. перше, п'яте та 6:  $g = f$   
 $f = d = g \Rightarrow g = f = c = d = k$   
 $c = k = f$

Неможливо довести, що  $z$   $u$   $t = c$  ;  
 припущення будуть аналогічні, можна знову знову знову.