Взаимно однозначный англо-русский транслитератор

Инструкция по переводу

1 Введение

Перед вами инструкция по взаимно однозначной транслитерации слов с русского языка на английский и обратно. Она похожа на повседневно используемый «транслит» с тем главным отличием, что каждому русскому слову сопоставляется единственное английское и наоборот. В частности, это значит, что по записи на другом языке можно однозначно восстанавливать исходное слово.

Словом мы, конечно, будем называть любую последовательность букв алфавита, а не только те, что есть в словаре.

2 Транслитерация слова

Начнем с того, что нам дано русское либо английское слово из строчных букв и нужно получить его транслитерацию на другом языке.

Интуиция подсказывает переводить его побуквенно, то есть для каждой буквы взять запись на другом языке и из них составить ответ. Мы будем делать почти так. Ниже приведены правила перевода букв.

$a \longleftrightarrow a$	и \longleftrightarrow і	$c \longleftrightarrow s$	$ \mapsto oa $
$6 \longleftrightarrow \mathbf{p}$	$\ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ $	$\mathbf{T} \longleftrightarrow \mathbf{t}$	ы \longleftrightarrow ea
$B \longleftrightarrow V$	$\kappa \longleftrightarrow k$	$y \longleftrightarrow ou$	ь \longleftrightarrow ie
$\Gamma \longleftrightarrow g$	л \longleftrightarrow l	$\varphi \longleftrightarrow f$	$a \longleftrightarrow a \in A$
д \longleftrightarrow d	$\mathbf{m} \longleftrightarrow \mathbf{m}$	$x \longleftrightarrow h$	ю \longleftrightarrow и
$e \longleftrightarrow e$	$\mathbf{H} \longleftrightarrow \mathbf{n}$	$\mathbf{H} \longleftrightarrow \mathbf{c}$	я \longleftrightarrow ya
$\ddot{e} \longleftrightarrow yo$	$o \longleftrightarrow o$	$ m ч \longleftrightarrow ch$	къ \longleftrightarrow q
ж \longleftrightarrow j	$\Pi \longleftrightarrow \mathrm{p}$	$\text{III} \longleftrightarrow \text{sh}$	$\kappa c \longleftrightarrow x$
$3 \longleftrightarrow Z$	$p \longleftrightarrow r$	$m \longleftrightarrow \mathrm{shch}$	$y_B \longleftrightarrow w$
$T \varphi \longleftrightarrow th$		$ \Pi \varphi \longleftrightarrow ph $	
$\operatorname{tx} \longleftrightarrow \operatorname{tf}$		$\text{fix} \longleftrightarrow \text{pf}$	

Правила буква-буква понятны, но есть и такие, где слева либо справа стоит последовательность из нескольких букв. Такие правила приоритетнее. Для перевода слова его нужно разбить на части, стоящие в

правилах, и применить соответствующие правила, соблюдая притом следующий закон.

Закон (основной). При переводе слово нужно разбивать на как можно более крупные части, стоящие в правилах.

Пример 1. $\mathcal{ENG}(\text{дом}) = \text{dom}, \ \mathcal{ENG}(\text{улица}) = \text{oulica}, \ \mathcal{RUS}(\text{wall}) = \text{увалл}, \ \mathcal{RUS}(\text{table}) = \text{табле (разбиение на буквы, применение правил для букв}).$

Пример 2. $\mathcal{RUS}(\text{our}) = \text{ур}$: слово our можно разбить на части двумя способами: o|u|r либо ou|r. Первые две части в первом способе сливаются в одну во втором, значит, выбирается второй; затем части переводятся по правилам и результаты записываются друг за другом в одно слово. Аналогично $\mathcal{RUS}(\text{road}) = \text{ръд}$, $\mathcal{RUS}(\text{this}) = \text{тфис}$, $\mathcal{ENG}(\text{кувшин}) = \text{kwshin}$.

Это не все правила, которые понадобятся. Сейчас, например, $\mathcal{ENG}(\ddot{e}) = \mathcal{ENG}(\ddot{n}o) = yo$, что нас, естественно, не устраивает. То же самое происходит с любым правилом, содержащим с одной стороны одну букву, а с другой — более одной. Чтобы это исправить, придется добавить бесконечные цепочки правил. В каждой из них между буквами исходного правила «вклинивается» дополнительный символ-разделитель. Ниже каждая цепочка записана под исходным правилом, из-за которого ее пришлось добавить.

$$\mathbf{q} \longleftrightarrow \mathbf{ch}$$
 $\mathbf{y} \longleftrightarrow \mathbf{ou}$ $\mathbf{b} \longleftrightarrow \mathbf{oa}$ $\mathbf{k}\mathbf{b} \longleftrightarrow \mathbf{q}$ $\mathbf{u}\mathbf{k}^*\mathbf{x} \longleftrightarrow \mathbf{ck}^*\mathbf{h}$ $\mathbf{o\ddot{u}^*b} \longleftrightarrow \mathbf{oy^+u}$ $\mathbf{ox^*a} \longleftrightarrow \mathbf{oh^+a}$ $\mathbf{kr^+b} \longleftrightarrow \mathbf{kg^*oa}$ $\mathbf{u} \longleftrightarrow \mathbf{sh}$ $\mathbf{o} \longleftrightarrow \mathbf{oe}$ $\mathbf{b} \longleftrightarrow \mathbf{ea}$ $\mathbf{kc} \longleftrightarrow \mathbf{x}$ $\mathbf{ck^*x} \longleftrightarrow \mathbf{sk^+h}$ $\mathbf{o\ddot{u}^*e} \longleftrightarrow \mathbf{oy^+e}$ $\mathbf{ex^*a} \longleftrightarrow \mathbf{eh^+a}$ $\mathbf{kr^+c} \longleftrightarrow \mathbf{kg^*s}$ $\mathbf{u} \longleftrightarrow \mathbf{shch}$ $\ddot{\mathbf{e}} \longleftrightarrow \mathbf{yo}$ $\mathbf{b} \longleftrightarrow \mathbf{ie}$ $\mathbf{yB} \longleftrightarrow \mathbf{w}$ $\mathbf{ur^*q} \longleftrightarrow \mathbf{sht^+ch}$ $\ddot{\mathbf{u}}\mathbf{u^*o} \longleftrightarrow \mathbf{yi^+o}$ $\mathbf{u\ddot{u}^*e} \longleftrightarrow \mathbf{iy^+e}$ $\mathbf{y}\Phi^+\mathbf{b} \longleftrightarrow \mathbf{ouf^*v}$ $\mathbf{g} \longleftrightarrow \mathbf{ya}$ $\ddot{\mathbf{u}}\mathbf{u^*a} \longleftrightarrow \mathbf{yi^+a}$

Когда с одной стороны правила после буквы написана *, а с другой +, это означает, что той буквы, после которой *, может быть любое на единицу меньшее количество, чем той, после которой +. Таким образом, без использования * и + пришлось бы выписывать бесконечные последовательности правил, например, $\mathsf{m} \longleftrightarrow \mathsf{sh}, \mathsf{cx} \longleftrightarrow \mathsf{skh}, \mathsf{ckx} \longleftrightarrow \mathsf{skkh}, \ldots$ Это и есть цепочка.

Каждая цепочка начинается с правила, в котором с одной стороны стоит одна буква, а с другой – слово из нескольких букв. Ту самую одну букву будем называть головой цепочки. Например, только что мы выписали цепочку с головой ш, или, иначе говоря, это цепочка правил буквы ш.

Пример 3. Рассмотрим добавленную цепочку правил для буквы ч. $\mathcal{ENG}(\mathbf{q}) = \mathrm{ch}, \ \mathcal{ENG}(\mathbf{qx}) = \mathrm{ckh}, \ \mathcal{ENG}(\mathbf{qkx}) = \mathrm{ckkh}, \ \mathcal{ENG}(\mathbf{qkx}) = \mathrm{ckkh}$ и так далее. Действительно, в левой части правила цепочки стоит *, в правой – +; символ-разделитель здесь к/k – в русских словах его на один меньше, чем в соответствующих им английских. Очевидно, $\mathcal{RUS}(\mathrm{ch}) = \mathrm{q}, \ \mathcal{RUS}(\mathrm{ckh}) = \mathrm{qx}, \ \mathcal{RUS}(\mathrm{ckkh}) = \mathrm{qx}$ и так далее.

Пример 4. 1. $\mathcal{ENG}(\mathbf{m}) = \mathrm{shch}$, $\mathcal{ENG}(\mathbf{m}\mathbf{q}) = \mathrm{shtch}$, $\mathcal{ENG}(\mathbf{m}\mathbf{q}) = \mathrm{shtch}$, $\mathcal{ENG}(\mathbf{m}\mathbf{q}) = \mathrm{shttch}$ и так далее.

- 2. $\mathcal{ENG}(\kappa_b) = q$, $\mathcal{ENG}(\kappa_{b}) = koa$, $\mathcal{ENG}(\kappa_{b}) = kgoa$, $\mathcal{ENG}(\kappa_{b}) = kgoa$ и так далее.
- 3. $\mathcal{RUS}(w) = yB$, $\mathcal{RUS}(ouv) = yфB$, $\mathcal{RUS}(oufv) = yффB$, $\mathcal{RUS}(ouffv) = yфффВ и так далее.$
- 4. $\mathcal{RUS}(ea) = \mathbf{H}$, $\mathcal{RUS}(eha) = ea$, $\mathcal{RUS}(ehha) = exa$, $\mathcal{RUS}(ehhha) = exxa$ и так далее.

Внимательный читатель заметит, что транслитерация все еще не однозначна. К примеру, как перевести уои? Слово можно разбить на части, стоящие в правилах, следующими способами: y|o|u, yo|u, y|ou. Что выбрать, yo|u или y|ou, и каков результат перевода, ёю или йу? Та же проблема возникает при попытке перевода слова уіоуи: выбрать уіо|y|u или y|i|oyu?

Подобную ситуацию неоднозначности будем называть конфликтом. Конфликт возникает, когда части правил «накладываются» одна на другую одним или несколькими символами. Выше был продемонстрирован конфликт между правилами из цепочек ё и у.

Всего конфликтов девять: ё-у, ё-ъ, ё-э, э-ы, ь-ы, ё-э-ы, х-ш («икс»-ш), х-щ («икс»-щ), йу-w. Первые восемь конфликтов являются конфликтами цепочек и обозначены головными буквами этих цепочек. Выше мы рассмотрели примеры слов из конфликта ё-у.

Ниже приведены три закона перевода, разрешающие эти конфликты, и показано на примерах их применение.

Закон 1. Чтобы выполнить перевод при конфликте ё-у, ё-ъ, ё-э, э-ы, ь-ы либо ё-э-ы, нужно применить обычные правила из конфликтующих цепочек с тем лишь отличием, что непосредственно перед использованием правила с головной буквой символ-разделитель не требуется.

Закон 2. Чтобы выполнить перевод при конфликте х-ш либо х-щ, нужно провести замену на одно слово вперед по цепочке с головой на исходном языке, затем перевод побуквенно и, наконец, замену на одно слово назад по цепочке с головой на целевом языке.

Закон 3. При конфликте йу-w перевод происходит без учета закона 1 для последовательности букв йу и ей подобных.

Пример 5. Рассмотрим конфликт ё-у.

- 1. $\mathcal{ENG}(\text{йу}) = \text{уоu}, \ \mathcal{ENG}(\text{йиу}) = \text{уiou}, \ \mathcal{ENG}(\text{йиииу}) = \text{уiiiou}$: использовано правило с головой у, перед ним разделитель не требуется, а именно, букв и столько же, сколько і.
- 2. $\mathcal{ENG}(\ddot{e}) = yoyu$, $\mathcal{ENG}(\ddot{e}\ddot{n}) = yoyyu$, $\mathcal{ENG}(\ddot{e}\ddot{n}\ddot{n}) = yoyyyyu$: использовано правило с головой \ddot{e} , но после разделитель требуется, а именно, букв у на одну больше, чем \ddot{n} .
- 3. $\mathcal{ENG}(йою) = yioyu$, $\mathcal{ENG}(йиоййю) = yiioyyyu правил с головным символом не используется, разделители требуются.$

Конфликты ё-ъ, ё-э, э-ы, ь-ы разрешаются абсолютно аналогично.

Пример 6. Рассмотрим конфликт ё-э-ы. Он и вовсе тройной (и такой единственный).

- 1. $\mathcal{ENG}(\ddot{e}b) = yoea$, $\mathcal{ENG}(\ddot{e}b) = yoyea$: одновременно использованы правила с первой (\ddot{e}) и третьей (b) головами, разделитель \ddot{u}/y перед третьей не требуется.
- 2. $\mathcal{ENG}($ йоы $) = yioea, \ \mathcal{ENG}($ йиоы $) = yiioea, \ \mathcal{ENG}($ йойы $) = yioyea, \ \mathcal{ENG}($ йиойы) = yiioyea: использовано правило с головой ы, второй разделитель (й/у, непосредственно перед) не нужен, но первый (и/i) нужен.
- 3. $\mathcal{ENG}($ йэа) =уоеhа, $\mathcal{ENG}($ йиэа) =уоеhа, $\mathcal{ENG}($ йэха) =уоеhhа, $\mathcal{ENG}($ йиэха) =уоеhhа: использовано правило с головой э, первый разделитель не нужен, третий нужен.
- 4. $\mathcal{ENG}(\ddot{e}ea) = yoyeha$, $\mathcal{ENG}(\ddot{e}mea) = yoyyeha$, $\mathcal{ENG}(\ddot{e}exa) = yoyehha$, $\mathcal{ENG}(\ddot{e}mexa) = yoyyehha$: использовано правило с головой \ddot{e} , второй и третий разделители нужны.
- 5. $\mathcal{ENG}($ йоеа) =уіоуеhа, $\mathcal{ENG}($ йиойеха) =уііоууеhhа: правила с головами не встречаются, все разделители нужны.

Пример 7. Рассмотрим конфликт х-ш.

1. $\mathcal{ENG}(\text{кш}) = \text{хh: кш} \longrightarrow (\text{замена вперед по цепочке для ш}) ксх <math>\longrightarrow \text{ksh} \longrightarrow (\text{замена назад по цепочке для x}) хh; обратный перевод: хh <math>\longrightarrow (\text{замена вперед по цепочке для x}) \text{ksh} \longrightarrow \text{ксх} \longrightarrow (\text{замена назад по цепочке для ш}) кш.$

- 2. $\mathcal{ENG}(\text{кгш}) = \text{ksh: кгш} \longrightarrow \text{кгсх} \longrightarrow \text{kgsh} \longrightarrow \text{ksh; обратно: ksh} \longrightarrow \text{kgsh} \longrightarrow \text{кгсх} \longrightarrow \text{кгш.}$
- 3. $\mathcal{ENG}(\kappa cx) = xkh$: $\kappa cx \longrightarrow \kappa c\kappa x \longrightarrow kskh \longrightarrow xkh$; обратно: $xkh \longrightarrow kskh \longrightarrow \kappa c\kappa x \longrightarrow \kappa cx$.
- 4. $\mathcal{ENG}(\kappa xcx) = kskh$: $\kappa xcx \longrightarrow \kappa xc\kappa x \longrightarrow khskh \longrightarrow kskh$; обратно: $kskh \longrightarrow khskh \longrightarrow \kappa xc\kappa x \longrightarrow \kappa xcx$.

Пример 8. Рассмотрим конфликт х-щ.

- 1. $\mathcal{ENG}(\kappa_{\text{III}}) = \text{хhch: } \kappa_{\text{III}} \longrightarrow (\text{замена вперед по цепочке для II})$ кшч \longrightarrow kshch \longrightarrow (замена назад по цепочке для x) хhch; обратный перевод: хhch \longrightarrow (замена вперед по цепочке для x) kshch \longrightarrow кшч \longrightarrow (замена назад по цепочке для III) кщ.
- 2. $\mathcal{ENG}(\text{кгщ}) = \text{kshch: кгщ} \longrightarrow \text{кгшч} \longrightarrow \text{kgshch} \longrightarrow \text{kshch; обратно: kshch} \longrightarrow \text{kgshch} \longrightarrow \text{кгшч} \longrightarrow \text{кгщ}.$
- 3. $\mathcal{ENG}(\kappa m q) = \text{xhtch: } \kappa m q \longrightarrow \kappa m r q \longrightarrow \text{kshtch} \longrightarrow \text{xhtch; обратно: } \text{xhtch} \longrightarrow \text{kshtch} \longrightarrow \kappa m r q \longrightarrow \kappa m q.$
- 4. $\mathcal{ENG}(\text{кгшч}) = \text{kshtch}: \text{кгшч} \longrightarrow \text{кгштч} \longrightarrow \text{kgshtch} \longrightarrow \text{kshtch};$ обратно: kshtch $\longrightarrow \text{kgshtch} \longrightarrow \text{кгштч} \longrightarrow \text{кгшч}.$

Пример 9. Конфликт йу-w отличается от всех других. Здесь конфликтуют правила из цепочки w и закон 1, предписывающий особым образом переводить слова йу, йиу, йииу и так далее. В этом случае перевод выполняется без учета закона 1, лишь согласно цепочке w.

- 1. $\mathcal{ENG}(\mathsf{йyB}) = \mathsf{yw}, \ \mathcal{ENG}(\mathsf{йиyB}) = \mathsf{yiw}, \ \mathcal{ENG}(\mathsf{йиииyB}) = \mathsf{yiiiw}.$
- 2. $\mathcal{E}\mathcal{N}\mathcal{G}($ йуфв $) = youv, \ \mathcal{E}\mathcal{N}\mathcal{G}($ йинуфффв) = yiiouffv.

После введения указанных трех законов цель, наконец, достигается: транслитерация однозначна! Итак, мы можем однозначно переводить любые слова из строчных букв с русского алфавита на английский и обратно.

3 Транслитерация текста

Пусть теперь дан текст на русском либо на английском языке и нужно получить его транслитерацию. Под текстом подразумевается последовательность символов, в которой встречаются участки сплошь из букв алфавита (то есть слова), а также некоторые посторонние символы (к примеру, знаки препинания). Все буквы в слове строчные, за исключением, быть может, первой, которая может быть заглавной.

Пример 10. В описанном выше смысле текст "Погода просто ЗаМеЧа-ТеЛьНаЯ" делится на следующие слова: Погода, просто, За, Ме, Ча, Те, Ль, На, Я. Чтобы перевести текст, нужно выполнить следующие шаги:

- 1) поделить текст на слова в указанном выше смысле;
- 2) выполнить перевод каждого слова, как описано в предыдущем разделе; если в исходном слове первая буква заглавная, в словерезультате ее тоже нужно сделать заглавной;
- 3) записать подряд результаты транслитерации всех слов, сохранив при этом все стоявшие между ними посторонние символы, и получить таким образом транслитерацию текста.

4 Примеры перевода

Широка страна моя родная, Много в ней лесов, полей и рек! Я другой такой страны не знаю, Где так вольно дышит человек.

В.И. Лебедев-Кумач

She walks in beauty, like the night Of cloudless climes and starry skies; And all that's best of dark and bright Meet in her aspect and her eyes; Thus mellowed to that tender light Which heaven to gaudy day denies.

G.G. Byron

Shiroka strana moya rodnaya, Mnogo v ney lesov, poley i rek! Ya drougoy takoy stranea ne znau, Gde tak volieno deashit chelovek.

V.I. Lebedev-Koumach

Ше увалкгс ин быютй, лике тфе нигхт Оф цлудлесс цлимес анд старрй скьс; Анд алл тфат'с бест оф дарк анд бригхт Меет ин хер аспецт анд хер ейес; Тфюс меллоувед то тфат тендер лигхт Увхич хывен то гаюдй дай деньс.

Г.Г. Бйрон