

# 1. Podstawowe Zasady

## ■ 1. Przegląd funkcjonalności. Mathematica jako kalkulator.

Praktycznie wszystkie potrzebne informacje o *Mathematice* można uzyskać z Centrum Dokumentacji (aby do niego dotrzeć należy nacisnąć F1 lub użyć meni Help).

Można oczywiście używać *Mathematiki* jako zaawansowanego kalkulatora: wpisujemy formułę, naciskamy na SHIFT + ENTER (RETURN) i *Mathematica* daje nam odpowiedź.

**Przykład.**

```
2 + 2
```

(naciśnij SHIFT + ENTER po ustawieniu kursora w dowolnym miejscu w komórce zawierającej formułę)

```
2 + 2
```

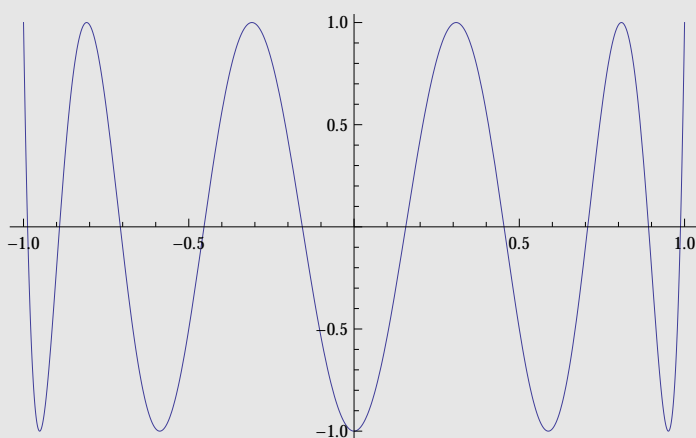
```
4
```

Widzimy tak zwaną komórkę z danymi wejściowymi (input cell) oraz komórkę z danymi wyjściowymi (output cell). W tej ostatniej jest wynik obliczenia, w tym przypadku 4. W najnowszej wersji *Mathematiki* (wersji 9) poniżej komórki wyjściowej pojawi się także lista sugestii następnego kroku w obliczeniach. Jest to całkiem pomocne dla początkujących ale dla bardziej zaawansowanych użytkowników może być irytujące. Naszczęście sugestie można łatwo wyłączyć używając meni "Preferences".

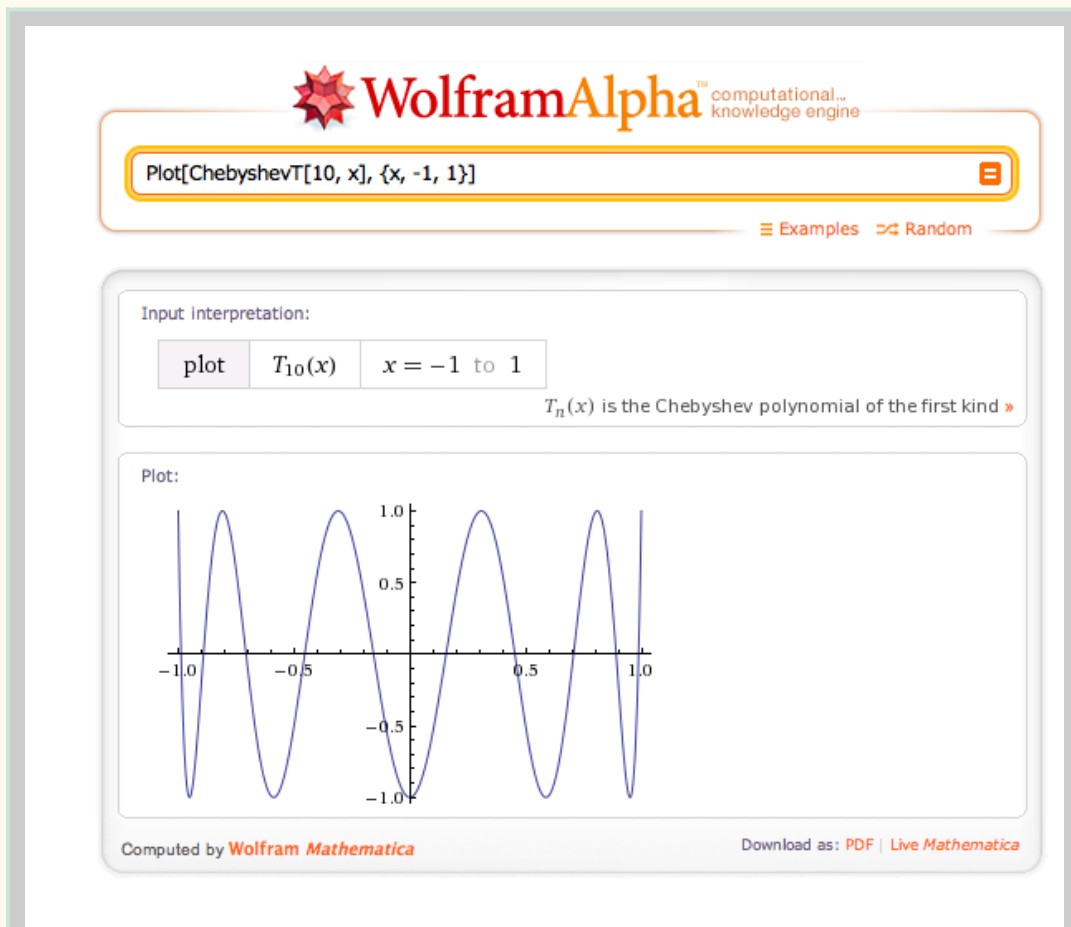
Ważną cechą *Mathematiki* jest możliwość posługiwania się nie tylko liczbami ale także formułami matematycznymi. Użytkownik *Mathematiki* dysponuje do największą na świecie kolekcją algorytmów obliczeniowych. Na przykład, *Mathematica* "zna" ogromną ilość tak zwanych funkcji specjalnych, które odgrywają ogromną rolę w matematyce i jej zastosowaniach.

**Przykład.** Następująca funkcja oblicza wielomian Czebyszewa dziesiątego stopnia, a następnie tworzy jego wykres nad odcinkiem [-1, 1].

```
Plot[ChebyshevT[10, x], {x, -1, 1}]
```



Ponieważ Wolfram|Alpha używa *Mathematiki*, możemy oczekiwać że coś podobnego można uzyskać używając tego programu. Zobaczmy co się stanie jeśli wpisujemy do okienka Wolfram|Alpha dokładnie tą samą instrukcję której użyliśmy powyżej:



Zwróćmy uwagę na dwie hiperlinki w prawym dolnym rogu: pobierz jako PDF i Live *Mathematica*. Pierwsza jest oczywista, druga wymaga instalacji darmowego programu CDF Player.

Pliki *Mathematiki*, zwane “notownikami” (notebooks) a także grafikę itp. stworzoną w *Mathematica* można eksportować do wielu formatów. *Mathematica* ma także bardzo ekstensywne możliwości importu.

### ■ Kernel i FrontEnd

*Mathematica* składa się z dwóch niezależnych środowisk obliczeniowych zwanych “Przyód” (FrontEnd) i “Jądro” (Kernel), które porozumiewają się z sobą za pomocą protokołu o nazwie *MathLink*. W najbardziej typowej sytuacji, użytkownik wpisuje wyrażenie do obliczenia za pomocą FrontEndu, następnie FrontEnd przekazuje je do Jądra, które wykonuje obliczenie po czym zwraca je do FrontEndu. Teoretycznie może istnieć wiele różnych FrontEndów, ale dziś w praktyce używany jest prawie wyłącznie “notatnikowy” FrontEnd (Notebook Front End), będący integralną częścią *Mathematiki* (dostępny jest także tekstowy FrontEnd, szczególnie na komputerach działających w systemie UNIX).

Interesującym faktem jest że FrontEnd może być całkowicie kontrolowany programistycznie przez Kernel. Nie będziemy tu więcej zajmowali się tym tematem. Jest także inne możliwe podejście do programowania FrontEndu, oparte na funkcji Dynamic. Poświęcimy temu tematowi cały jeden rozdział (Rozdział IV).

### ■ Notowniki

Podstawowym pojęciem na którym oparte jest funkcjonowanie FrontEndu jest tak zwany “notownik”

(notebook). "Notownik" jest interaktywnym dokumentem który może zawierać tekst, grafikę, tabele, "żywe" obliczenia i animacje i wiele innych elementów.

Notownik składa się z "komórek", które można grupować, każda z których może być w innym stylu itd.

**Ćwiczenie.** Kliknij na różne nawiasy komórek po prawej stronie tego notownika i sprawdź w jakim są one stylu.

Obok tradycyjnych notowników Wolfram Research wprowadził nowy format dokumentu zwany CDF (Computable Document Format). Dokumenty zapisane w tym formacie wyglądają identycznie jak notowniki ale mogą być otwarte przez darmowy CDF Player, ze strony Wolfram Research. W przeciwieństwie do statycznych formatów takich jak PDF, CDF może być używany interaktywnie ponieważ CDF Player zawiera większość algorytmów używanych przez *Mathematicę*. Użytkownik CDF Playera może wykonywać obliczenia i tworzyć wizualizacje za pomocą dynamicznego interfejsu (który będzie tematem rozdziału 4). Choć obecnie pliki CDF mogą być tworzone wyłącznie przy użyciu *Mathematiki* istnieje plan stworzenia narzędzi sieciowych to tego celu.

### ■ Główne cechy języka *Mathematiki*

Zanim zaczniemy eksperymentownie z *Mathematicą* musimy poznać podstawowe zasady składni jej języka. Jeśli naszym celem jest używanie *Mathematici* wyłącznie do robienia obliczeń, grafiki itp., to w najnowszych wersjach *Mathematici* znajomość składni nie jest już aż tak konieczna jak było dawniej (można używać tzw. "Tradycyjnej Formy" (TraditionalForm), palet, a nawet "swobodnego formatu" w stylu Wolfram|Alpha) ale dla wszystkich bardziej ambitnych celów nadal jest to tak potrzebna jak znajomość gramatyki języka francuskiego do pisania poważnej książki w tym języku.

1. Jedną cechą języka *Mathematiki* odróżniającą go od standardowej notacji matematycznej a także większości języków programistycznych jest to że argumenty funkcji zawarte są w nawiasach kwadratowych a nie w zwykłych. Zwykłe (okrągłe) nawiasy są w *Mathematice* zarezerwowane do precyzowania kolejności operacji. Ponieważ precyzja języka programistycznego musi być większa niż języka którym posługują się na codzień matematycy, więc konieczność odróżniania tych pojęć wydaje się być oczywista.

2. Nazwy wbudowanych funkcji zaczynają się z dużej litery. Celem tej konwencji jest uniknięcie konfliktu między nazwami funkcji zdefiniowanych przez użytkownika i nazwami funkcji wbudowanych. Oczywiście w tym celu użytkownik powinien przestrzegać zasady zaczynania nazw własnych funkcji z małej litery.

3. Mnożenie oznacza się symbolem \* lub spacją. W sytuacjach w których nie ma możliwości zajęcia nieporozumienia symbol mnożenia może być opuszczony.

4. Potęga jest oznaczana przez ^.

5. Liczby w tzw. "naukowej notacji" ("scientific notation") są pisane w formie:  $2.5 \cdot 10^{-4}$  lub  $2.5 \cdot 10^{-4}$  itp.

6. W *Mathematice* przyjęta jest ogólna zasada że nazwy funkcji są pełnymi angielskimi słowami (lub wyrażeniami składającym się z kilku słów), chyba że są to standardowe skróty matematyczne, jak, na przykład, Log na logarytm. W przypadku nazw składających się kilku słów, każde słowo zaczyna się z dużej litery, np. CharacteristicFunction. Jest kilka wyjątków; np. ślad macierzy nazwany jest Tr a nie Trace, ponieważ Trace było już wcześniej (to znaczy, we wcześniejszej wersji *Mathematici*) użyte w innym celu. Zaletą tej konwencji jest to że łatwo jest zapamiętać a nawet zgadnąć nazwy funkcji w *Mathematice*.

8. W *Mathematice* jest kilka rodzajów liczb. Po pierwsze, liczby mogą być dokładne (exact) i przybliżone (nie dokładne). Na przykład, liczby 3 i  $2/3$  są liczbami dokładnymi a liczba 0.66 jest liczbą przybliżoną. Natomiast Pi, E czy Sqrt[2] nie są liczbami ale są symbolami numerycznymi, które także są dokładnie w tym sensie że mają "nieskończoną precyzję". Liczby przybliżone dzielą się na dwa rodzaje, liczby z precyzją maszynową, i liczby o przedłużonej precyzji. W obliczeniach numerycznych jest bardzo ważne odróżnianie tych dwóch rodzajów liczb. Jeśli w obliczeniach wszystkie liczby są dokładne (czyli z nieskończoną precyzją) to wynik też będzie dokładny. Jeśli choć jedna liczba jest przybliżona to wynik

będzie także przybliżony. Obliczenia z precyzją maszynową są robione bez jakiegokolwiek kontroli precyzji; są więc one bardzo szybkie ale mogą dawać całkowicie błędne wyniki. Natomiast w obliczeniach z liczbami i przedłużonej precyzji *Mathematica* szacuje precyzję wyniku. Jeśli *Mathematica* twierdzi że wynik ma precyzję 0 to nie można na nim polegać i należy albo przenieść wyrażenie metodami analizy numerycznej albo zwiększyć precyzję wszystkich liczb i wykonać je ponownie. Funkcja `N` oblicza wartość przybliżoną dokładnej liczby lub symbolu numerycznego. Jeśli funkcja `N` jest wywołana tylko z jednym argumentem wynik ma precyzję maszynową.

```
N[Pi]
```

```
3.14159
```

```
Precision[%]
```

```
MachinePrecision
```

Natomiast forma dwu argumentowa daje wynik z precyzją określoną w drugim argumentcie:

```
N[Sqrt[2], 30]
```

```
1.41421356237309504880168872421
```

```
Precision[%]
```

```
30.
```

Ponieważ litera `N` jest zarezerwowana do powyższego celu, ona nie może być używana w nazwach funkcji lub zmiennych. To samo stosuje się do niektórych innych dużych liter, na przykład `E` lub `C`. Jest to jeszcze jeden powód dla którego warto trzymać się do konwencji według której funkcje użytkowników zaczynają się z małej litery.

Definicję i inne informacje o wbudowanej (lub nawet zdefiniowanej przez użytkownika) funkcji można zobaczyć po wpisaniu znaku zapytania a po nim nazwy funkcji:

```
? FullForm
```

```
FullForm[expr] prints as the full form of expr, with no special syntax. >>
```

```
? Part
```

```
expr[[i]] or Part[expr, i] gives the ith part of expr.
expr[[-i]] counts from the end.
expr[[i, j, ...]] or Part[expr, i, j, ...] is equivalent to expr[[i]][[j]] ... .
expr[[{i1, i2, ...}]] gives a list of the parts i1, i2, ... of expr.
expr[[m ;; n]] gives parts m through n.
expr[[m ;; n ;; s]] gives parts m through n in steps of s. >>
```

Kliknięcie na "strzałki" po prawej stronie ostatniej linijki prowadzi nas do pełnej dokumentacji w Przeglądanie Pomocy.

Bardzo ważnymi strukturami danych w *Mathematice* są listy, które oznaczają się przez  $\{a, b, c\}$  lub (w FullForm) `List[a, b, c]`. Macierze i wyżej wymiarowe tensory są listami.

Naprzykład poniższe wyrażenie jest macierzą.

```
{ {1, 2, 3}, {2, 3, 4} }
```

```
{ {1, 2, 3}, {2, 3, 4} }
```

Nie wygląda one wprawdzie jak macierz w książkach matematycznych, ale można temu zaradzić, i nawet jest na to kilka sposobów. W nowoczesnych wersjach *Mathematiki* istnieje możliwość pokazania każdej formuły matematycznej w tradycyjnej formie matematycznej. Można nawet tak ustawić preferencje że każdy wynik będzie automatycznie pokazywany w ten sposób. (Można nawet używać tradycyjnej formy w formułach wejściowych, choć są w tym pewne niebezpieczeństwa więc nie będziemy tej metody rozważali.) Żeby zobaczyć macierz  $\{\{a, b\}, \{c, d\}\}$  w tradycyjnej formie należy albo wybrać tekst i użyć menu `Cell:ConvertTo:Traditional Form` albo użyć instrukcji:

```
TraditionalForm[{{a, b}, {c, d}}]
```

$$\begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix}$$

Jeśli usawimy w preferencjach (*Mathematica:Preferences:Format Type of New Output Cells*) `TraditionalForm` jako domyślny format wyjściowy to macierze zawsze będą wyglądały jak macierze (a nie listy list), i wszystkie formuły matematyczne też będą wyglądały jak w książkach (z kilkoma, mało znaczącymi wyjątkami). Zobaczmy jak to działa na przykładzie:

**Przykład.**

$$\int_0^{\infty} \frac{\sin(\sqrt{x})}{x} dx$$

Tak wygląda formuła w `TraditionalForm` - czyli w standardowej notacji matematycznej. Formułę tą można wpisać za pomocą palet lub używając specjalnych kombinacji klawiszów, ale wygodniej jest wpisać ją w `InputForm`:

```
Integrate[Sin[Sqrt[x]] / x, {x, 0, Infinity}]
```

Nie wygląda to atrakcyjnie ale zawiera tylko symbole ASCII, więc nadaje się, na przykład, do wysyłania przez e-mail. Zauważmy że do pewnych celów programistycznych `InputForm` nie jest wystarczająco dokładną reprezentacją wyrażenia i w nie których sytuacjach (do których jeszcze wrócimy) konieczne jest użycie `FullForm`:

```
FullForm[Hold[Integrate[Sin[Sqrt[x]] / x, {x, 0, Infinity}]]]
```

```
Hold[Integrate[Times[Sin[Sqrt[x]], Power[x, -1]], List[x, 0, Infinity]]]
```

(Musielśmy użyć funkcji `Hold` bo inaczej *Mathematica* obliczyłaby całkę i otrzymalibyśmy odpowiedź  $\pi$ ).

Kompromisem pomiędzy `TraditionalForm` i `InputForm` jest `StandardForm`, która w tym przypadku wygląda tak:

$$\int_0^{\infty} \frac{\text{Sin}[\sqrt{x}]}{x} dx$$

Widzimy że StandardForm jest bliskie tradycyjnej notacji, ale z pewnymi wyraźnymi różnicami, w tym przypadku: kwadratowe nawiasy funkcji i nazwa funkcji Sin zaczynająca się z dużej litery.

W tym miejscu warto wspomnieć o jeszcze jednym rodzaju "form" które istnieją w *Mathematice*. Celem tych form jest uproszczenie zapisu i uniknięcie konieczności pisania wielu nawiasów. Na przykład, zamiast  $f[x]$  można pisać  $f@x$  (prefix form) lub  $x//f$  - postfix form. Dla funkcji wielu argumentów istnieje także infix form:  $f[x, y]$  można zapisywać jako  $x\sim f\sim y$ . Więcej przyk

```
Sin[π]
```

```
0
```

```
First[{a, b, c}]
```

```
a
```

(zarówno wejście jak i wyjście) są przykładami wyrażeń. Te wyrażenia wyglądają albo jak standartowe formuły matematyczne albo jak naturalne operacje na listach itp, co bardzo ułatwie szybkie ich zrozumienie przez ludzi. Tym niemniej, format w którym są zapisane nie jest wystarczająco precyzyjny dla celów programistycznych. Z tego powodu istnieje jeszcze jeden format, zwany FullForm, który jest zbyt skomplikowany do codziennych "ludzkich" potrzeb ale jest używany "wewnętrznie" przez *Mathematikę* i którego znajomość jest bardzo przydatna w programowaniu.

### ■ FullForm wyrażeń

Każde wyrażenie jest albo atomem albo ma formę

```
F[a1, a2, ..., an]
```

gdzie F jest tak zwaną Head (Głową) wyrażenia, a a1, a2, są wyrażeniami. Przykładami atomów są 2,a,3/4,3.2, "kot". Możemy sprawdzić czy coś jest atomem za pomocą funkcji AtomQ:

```
AtomQ[2]
```

```
True
```

```
AtomQ[{2, 3}]
```

```
False
```

Wyrażenę często bardzo różni się od swojej FullForm, fna przykład  $a+b$  ma FullForm:

```
FullForm[a + b]
```

```
Plus[a, b]
```

```
Head[a + b]
```

```
Plus
```

```
Head[a]
```

```
Symbol
```

```
Head[2]
```

```
Integer
```

```
FullForm[{a, b}]
```

```
List[a, b]
```

```
Head[{a, b}]
```

```
List
```

Oczywiście atomy także mają Head, ale jest ona czymś innym (odpowiada "typowi" w innych językach programistycznych). Na przykład:

```
Head[2]
```

```
Integer
```

```
Head["cat"]
```

```
String
```

```
Head[cat]
```

```
Symbol
```

Zauważmy także że:

```
Head[x]
```

```
Symbol
```

Oczywiście, jeśli przypiszemy x jakąś wartość to sytuacja się zmieni:

```
x = 1;
```

```
Head[x]
```

```
Integer
```

Zanim funkcja Head miała szansę zadziałać, nastąpiła ewaluacja x, więc otrzymaliśmy Head[1] czyli Integer. Aby otrzymać prawdziwą Head musimy nie dopuścić do ewaluacji, np. używając funkcji Unevaluated.



```
Head[Unevaluated[x]]
```

```
Symbol
```

Z tego samego powodu, jeśli chcielibyśmy sprawdzić FullForm wyrażenia arytmetycznego, na przykład, 2+3, musimy powstrzymać ewaluację.

```
FullForm[Hold[2 + 3]]
```

```
Hold[Plus[2, 3]]
```

```
ReleaseHold[%]
```

```
5
```

FullForm wyrażenia

```
x = 1
```

jest

```
FullForm[Hold[x = 1]]
```

```
Hold[Set[x, 1]]
```

```
Clear[x]
```

Tu należy zwrócić uwagę na różnicę między przypisaniem = (Set) i równością == (Equal)

```
FullForm[Hold[x == 1]]
```

```
Hold[Equal[x, 1]]
```

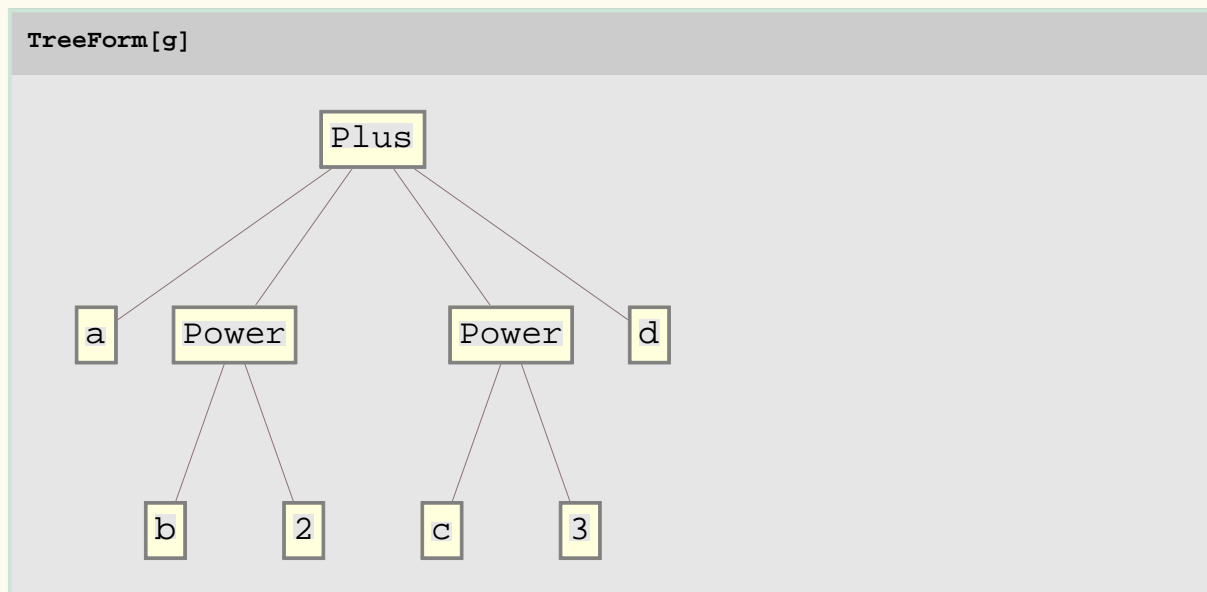
## ■ Części wyrażeń

Bardzo ważną techniką programistyczną jest manipulowanie częściami wyrażeń. Każde wyrażenie może być przedstawione jako “drzewo” przy pomocy TreeForm, na przykład:

```
g = a + b2 + c3 + d;
```

```
FullForm[g]
```

```
Plus[a, Power[b, 2], Power[c, 3], d]
```



Drzewo składa się z obiektów na różnych poziomach. W tym przypadku, obiekty na poziomach jeden i dwa to:

**Level[g, {1}]**

{a, b<sup>2</sup>, c<sup>3</sup>, d}

**Level[g, {2}]**

{b, 2, c, 3}

**Level[g, {1, 2}]**

{a, b, 2, b<sup>2</sup>, c, 3, c<sup>3</sup>, d}

Każde wyrażenie ma także części. Częścią zerową jest jego Head.

**Part[g, 0]**

Plus

Następne części to (po kolei) wyrażenia po kwadratowym nawiasie. Tym razem użyjemy InputForm:

**g[[1]]**

a

**g[[2]]**

b<sup>2</sup>

```
g[[3]]
```

```
c3
```

W tym wyrażeniu trzecia część nie ma trzeciej części. *Mathematica* ostrzega nas o tym i zwraca (zgodnie z ogólną zasadą w podobnych sytuacjach) formułę wejściową (ale po dokonaniu ewaluacji, a więc zamiast  $g$  mamy jego wartość  $a + b^2 + c^3 + d$ ).

```
g[[3, 3]]
```

Part::partw : Part 3 of c<sup>3</sup> does not exist. >>

```
(a + b2 + c3 + d) [[3, 3]]
```

```
g[[2, 2]]
```

```
2
```

```
g[[2, 0]]
```

```
Power
```

Można oczywiście wybierać elementy “od końca”:

```
g[[-2, 1]]
```

```
c
```

a można brać także pewną rozpiętość (Span), np. od 2 pozycji do 4:

```
g[[2 ;; 4]]
```

```
b2 + c3 + d
```

A teraz bardzo przyjemny i pożyteczny fakt: można zmieniać wyrażenia przez “przypisanie” nowych wartości ich częściom. Na przykład:

```
g[[1]] = x + y;
```

```
g
```

```
b2 + c3 + d + x + y
```

```
g[[3 ;; 4]] = z; g
```

```
b2 + x + y + 2 z
```

## ■ Listy, Wektory, Macierze i Tensory

W *Mathematice* listy są, po prostu, wyrażeniami których Head jest List:

```
m = {a, b, c, d};
```

```
Length[m]
```

```
4
```

```
List[a, b, c, d]
```

```
{a, b, c, d}
```

Macierz jest, po prostu, listą list o tej samej długości

```
mat = {{a, b, d}, {c, d, e}}
```

```

$$\begin{pmatrix} a & b & d \\ c & d & e \end{pmatrix}$$

```

```
mat[[1, 1]]
```

```
a
```

```
mat[[2, 2]]
```

```
d
```

```
mat[[All, 1]]
```

```
{a, c}
```

```
mat[[All, 2]]
```

```
{b, d}
```

```
mat[[1, All]]
```

```
{a, b}
```

```
mat[[2, All]]
```

```
{c, d}
```

Później zobaczymy jak łatwo tworzy się macierze dowolnego rozmiaru za pomocą funkcji `Table` i `Array`

```
Table[i2, {i, 1, 10}]
```

```
{1, 4, 9, 16, 25, 36, 49, 64, 81, 100}
```

```
Table[i * j, {i, 1, 5}, {j, 1, 5}]
```

```
( 1 2 3 4 5
  2 4 6 8 10
  3 6 9 12 15
  4 8 12 16 20
  5 10 15 20 25 )
```

#### □ Uwaga o formach wyrażeń.

Jak już wiemy, wyrażenia *Mathematiki* wyglądają inaczej “w ludzkich oczach” od ich formy wewnętrznej (FullForm). Jednakże, sytuacja komplikuje się jeszcze bardziej z powodu faktu że tradycyjna notacja matematyczna nie jest całkowicie jednoznaczna. Z tego powodu (a także w celu utrzymania kompatybilności ze starszymi wersjami) *Mathematica* ma kilka form wejścia (input) i wyjścia (output). We wcześniejszych wersjach *Mathematiki* były tylko dwie formy: InputForm, oparta na sposobie pisania formuł matematycznych w popularnych językach programistycznych jak Fortran oraz OutputForm, nieco bardziej przypominająca standardową notację matematyczną. Ta forma jest dziś zupełnie przestarzała i istnieje w celu zachowania kompatybilności. InputForm (która używa wyłącznie charakterów ASCII) jest nadal czasem używana, ale w praktyce używa się głównie StandardForm lub TraditionalForm. Domyślne ustawienie *Mathematiki* używa StandardForm zarówno dla formy wejściowej jak i wyjściowej ale to ustawienie można zmienić w Preferencjach. Używając TraditionalForm jako formy wejściowej należy jednak zachować pewną ostrożność, i z tego powodu nie jest to podejście rekomendowane przez Wolfram Research. Często, szczególnie w prezentacjach “na żywo” dla osób nie obeznanych z *Mathematiką*, wygodne jest ustawienie Standardowej formy wejściowej i Tradycyjnej wyjściowej.

#### □ Podstawowe zasady składni *Mathematiki* w InputForm oraz w StandardForm.

1. Nazwy wszystkich wbudowanych funkcji zaczynają się od dużej litery.
2. Argumenty funkcji są otoczone kwadratowymi nawiasami.
3. (InputForm) Podstawowe operacje arytmetyczne są oznaczane jako + (dodawanie), \* (mnożenie) / (dzielenie), ^ (potęgowanie).
4. Zachodzą następujące ostre relacje włożenia InputForm  $\subset$  StandardForm  $\subset$  TraditionalForm

#### □ Links

<http://reference.wolfram.com/Mathematica/guide/Expressions.html>

<http://reference.wolfram.com/mathematica/tutorial/FormsOfInputAndOutput.html>

### ■ 2. Operacje na Listach

Jednym z najczęściej pojawiających się wyrażeń w *Mathematice* jest lista. Listy pojawiają się w bardzo

wielu kontekstach. Na przykład, rozwiązania równania lub systemu równań są zwracane przez funkcję `Solve` w formie listy `list`, których elementami są "reguły".

```
Solve[x3 == 1, x]
```

```
{ {x → 1}, {x → -(-1)1/3}, {x → (-1)2/3}}
```

```
% // N
```

```
{ {x → 1.}, {x → -0.5 - 0.866025 i}, {x → -0.5 + 0.866025 i}}
```

Wiele wbudowanych funkcji ma słowo `list` w nazwie. Możemy nawet skonstruować listę wszystkich takich funkcji:

```
Select[Names["System`*"],  
StringMatchQ[#, StringExpression[___, "List", ___]] &]
```

```
{AdjacencyList, BinaryReadList, BinLists, ButtonStyleMenuListing,  
CoefficientList, CompletionsListPacket, ComposeList, CounterStyleMenuListing,  
DateList, DateListLogPlot, DateListPlot, DMSList, EdgeList, FactorList,  
FactorSquareFreeList, FactorTermsList, FindList, FixedPointList, FoldList,  
HistogramList, IncidenceList, List, Listable, ListAnimate, ListContourPlot,  
ListContourPlot3D, ListConvolve, ListCorrelate, ListCurvePathPlot,  
ListDeconvolve, ListDensityPlot, Listen, ListFourierSequenceTransform,  
ListInterpolation, ListLineIntegralConvolutionPlot, ListLinePlot,  
ListLogLinearPlot, ListLogLogPlot, ListLogPlot, ListPicker, ListPickerBox,  
ListPickerBoxBackground, ListPickerBoxOptions, ListPlay, ListPlot,  
ListPlot3D, ListPointPlot3D, ListPolarPlot, ListQ, ListStreamDensityPlot,  
ListStreamPlot, ListSurfacePlot3D, ListVectorDensityPlot,  
ListVectorPlot, ListVectorPlot3D, ListZTransform, MessageList,  
MonomialList, NestList, NestWhileList, ParentList, PermutationList,  
PermutationListQ, PowerModList, PropertyList, ReadList, RecordLists,  
ReplaceList, SampledSoundList, SingularValueList, StringReplaceList,  
StyleMenuListing, TrigFactorList, VertexList, WaveletListPlot, $MessageList}
```

Na przykład, funkcja `CoefficientList` daje listę współczynników wielomianu

```
CoefficientList[a x2 + b x + c, x]
```

```
{c, b, a}
```

Funkcja `Options` daje listę reguł przypisujących opcjom danej funkcji ich wartości.

**Options[Plot]**

```
{AlignmentPoint → Center, AspectRatio →  $\frac{1}{\text{GoldenRatio}}$ , Axes → True,
  AxesLabel → None, AxesOrigin → Automatic, AxesStyle → {}, Background → None,
  BaselinePosition → Automatic, BaseStyle → {}, ClippingStyle → None,
  ColorFunction → Automatic, ColorFunctionScaling → True,
  ColorOutput → Automatic, ContentSelectable → Automatic,
  CoordinatesToolOptions → Automatic, DisplayFunction → $DisplayFunction,
  Epilog → {}, Evaluated → Automatic, EvaluationMonitor → None,
  Exclusions → Automatic, ExclusionsStyle → None, Filling → None,
  FillingStyle → Automatic, FormatType → TraditionalForm, Frame → False,
  FrameLabel → None, FrameStyle → {}, FrameTicks → Automatic,
  FrameTicksStyle → {}, GridLines → None, GridLinesStyle → {},
  ImageMargins → 0., ImagePadding → All, ImageSize → Automatic,
  ImageSizeRaw → Automatic, LabelStyle → {}, MaxRecursion → Automatic,
  Mesh → None, MeshFunctions → {#1 &}, MeshShading → None, MeshStyle → Automatic,
  Method → Automatic, PerformanceGoal → $PerformanceGoal,
  PlotLabel → None, PlotPoints → Automatic, PlotRange → {Full, Automatic},
  PlotRangeClipping → True, PlotRangePadding → Automatic, PlotRegion → Automatic,
  PlotStyle → Automatic, PreserveImageOptions → Automatic, Prolog → {},
  RegionFunction → (True &), RotateLabel → True, Ticks → Automatic,
  TicksStyle → {}, WorkingPrecision → MachinePrecision}
```

Przypomnijmy że macierze też są listami:

```
{{1, 2, 3}, {2, 3, 4}, {34, 5, 3}} // TraditionalForm
```

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 2 & 3 & 4 \\ 34 & 5 & 3 \end{pmatrix}$$

Zajmijmy się teraz generowaniem list i operacjami na listach. Najbardziej pożyteczną funkcją do generowania list jest Table.

```
Table[{i, i^2 + 2}, {i, -1, 3}] // TraditionalForm
```

$$\begin{pmatrix} -1 & 3 \\ 0 & 2 \\ 1 & 3 \\ 2 & 6 \\ 3 & 11 \end{pmatrix}$$

Wynik można przedstawić w różnych formach

```
Grid[Table[{i, i^2 + 2}, {i, -1, 2}]]
```

```
-1 3
 0 2
 1 3
 2 6
```

```
Grid[Table[{i, i^2+2}, {i, -1, 2}], Frame -> All]
```

-1	3
0	2
1	3
2	6

Można, oczywiście generować nie tylko listy liczb ale ogólnych wyrażeń:

```
Array[a, 3]
```

```
{a[1], a[2], a[3]}
```

Niektóre często używane macierze są już zdefiniowane w *Mathematicie*. Na przykład, macierz identitycznościowa:

```
IdentityMatrix[3] // TraditionalForm
```

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

Lub ogólniej:

```
DiagonalMatrix[{a, b, c, d}] // TraditionalForm
```

$$\begin{pmatrix} a & 0 & 0 & 0 \\ 0 & b & 0 & 0 \\ 0 & 0 & c & 0 \\ 0 & 0 & 0 & d \end{pmatrix}$$

*Mathematica* ma wiele wbudowanych operacji związanych z macierzami, na przykład:

```
Eigenvalues[{{1, 2}, {3, 2}}]
```

```
{4, -1}
```

```
Eigenvectors[{{1, 2}, {3, 2}}]
```

```
{{2, 3}, {-1, 1}}
```

Na listach można wykonywać wszystkie podstawowe operacje arytmetyczne (jest to dużo bardziej wydajne podejście od używania pętli). Jest to związane z tym że wszystkie operacje arytmetyczne mają atrybut "Listable", co będzie wytłumaczone później. Zauważmy kilka przykładów:

```
{1, 2, 3} + {1, 2, 3}
```

```
{2, 4, 6}
```



```
{1, 2, 3} + 1
```

```
{2, 3, 4}
```

Kropką oznaczają się iloczyn skalarny wektorów a także mnożenie macierzy:

```
{a, b, c} . {s, d, f}
```

```
b d + c f + a s
```

$$\begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} e & f \\ g & h \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} a e + b g & a f + b h \\ c e + d g & c f + d h \end{pmatrix}$$

Ta konwencja może wydawać się nie zgodna z przyjętą konwencją w matematyce że iloczyn macierzy jest oznaczany tak samo jak iloczyn liczb, ale matematycznie jest to uzasadnione tym że iloczyn macierzy jest naturalnym uogólnieniem iloczynu skalarnego wektorów. Poza tym, z powodu wyżej wspomnianego atrybutu `Listable` mnożenia, “zwyyczajne” mnożenie macierzy daje odmienny wynik:

$$\begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} \begin{pmatrix} e & f \\ g & h \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} a e & b f \\ c g & d h \end{pmatrix}$$

Jest wiele innych naturalnych operacji na listach:

```
Prepend[{a, b, c}, d]
```

```
{d, a, b, c}
```

```
Append[{a, b, c}, d]
```

```
{a, b, c, d}
```

```
Union[{a, b, c}, {a, b, d}]
```

```
{a, b, c, d}
```

```
Join[{a, b, c}, {a, b, d}]
```

```
{a, b, c, a, b, d}
```

```
Take[{a, b, c, e}, 2]
```

```
{a, b}
```

Jest wiele innych operacji, takich jak Insert, Delete, itp. których nazwy same sugerują ich funkcję. Większość z nich można stosować do ogólnych wyrażeń, nie tylko list. Na przykład, funkcja Join która łączy listy

```
Join[{a, b, c}, {d, e, f}]
```

```
{a, b, c, d, e, f}
```

działa także na ogólnych wyrażeniach, na przykład:

```
Join[ab, cd]
```

```
abcd
```

Ponieważ listy mogą być zagęszczane, naturalnie mogą także być “splaszczane”. Służy temu funkcja Flatten:

```
? Flatten
```

Flatten[list] flattens out nested lists.

Flatten[list, n] flattens to level n.

Flatten[list, n, h] flattens subexpressions with head h.

Flatten[list, {{s<sub>11</sub>, s<sub>12</sub>, ... }, {s<sub>21</sub>, s<sub>22</sub>, ... }, ... }]

flattens list by combining all levels s<sub>ij</sub> to make each level i in the result. >

```
ls = {{c, a, b}, {a, f, g}, {g, a}} // Flatten
```

```
{c, a, b, a, f, g, g, a}
```

Aby pozbyć się elementów powtarzających się bez sortowania listy można użyć funkcji DeleteDuplicates:

```
DeleteDuplicates[ls]
```

```
{c, a, b, f, g}
```

Podobny efekt da funkcja Union, z tym że ta funkcja sortuje (porządkuje) listę w kanonicznym porządku.

Jest wiele konstrukcji które z danej listy tworzą związane z nią listy, jak na przykład listę wszystkich permutacji, krotek i podzbiorów:

```
Permutations[{a, b, c}]
```

```
{{a, b, c}, {a, c, b}, {b, a, c}, {b, c, a}, {c, a, b}, {c, b, a}}
```

```
Tuples[{0, 1}, 3]
```

```
{{0, 0, 0}, {0, 0, 1}, {0, 1, 0},  
{0, 1, 1}, {1, 0, 0}, {1, 0, 1}, {1, 1, 0}, {1, 1, 1}}
```

```
Subsets[{a, b, c, d}]
```

```
{ {}, {a}, {b}, {c}, {d}, {a, b}, {a, c}, {a, d}, {b, c}, {b, d},
  {c, d}, {a, b, c}, {a, b, d}, {a, c, d}, {b, c, d}, {a, b, c, d} }
```

## ■ Apply and Map

W programowniu funkcyjnym bardzo ważną rolę odgrywają funkcje których argumentami mogą być inne funkcje. Dwa najważniejsze pszykłady to *Apply* i *Map*.

```
? Apply
```

```
Apply[f, expr] or f @@ expr replaces the head of expr by f.
Apply[f, expr, levelspec] replaces heads in parts of expr specified by levelspec. >>
```

```
FullForm[{a, b, c}]
```

```
List[a, b, c]
```

Zamieniamy listę na iloczyn jej elementów. Wystarczy użyć *Apply* i zmienić *Head* wyrażenia z *List* na *Times*:

```
Times @@ {a, b, c}
```

```
a b c
```

```
FullForm[a b c]
```

```
Times[a, b, c]
```

Teraz zamienimy iloczyn wyrażeń na ich sumę:

```
List @@ (a b c)
```

```
{a, b, c}
```

A tu mamy przykład użycia funkcji *Subscript* w celu stowrzenia listy indeksowanych wyrażeń

```
Subscript[a, #] & /@ Table[i, {i, 1, 10}]
```

```
{a1, a2, a3, a4, a5, a6, a7, a8, a9, a10}
```

Powyżej */@* jest formą prefiksową funkcji *Map*.

**? Map**

Map[f, expr] or f /@ expr applies f to each element on the first level in expr.

Map[f, expr, levelspec] applies f to parts of expr specified by levelspec. >>

Najczęściej spotykane użycie Map to zastosowanie funkcji do elementów wyrażenia, które może, ale nie musi, być listą. Na przykład, użyjemy funkcji podnoszącej do kwadratu i listy liczb naturalnych od 1 do 10:

```
Function[x, x2] /@ Range[10]
```

```
{1, 4, 9, 16, 25, 36, 49, 64, 81, 100}
```

W tym przypadku użycie Map jest nie optymalne, bo można uzyskać ten sam wynik szybciej i prościej przez:

```
Range[10]2
```

```
{1, 4, 9, 16, 25, 36, 49, 64, 81, 100}
```

Ale map można użyć z bardziej skomplikowaną funkcją, na przykład, funkcją która podnosi do kwadratu liczby parzyste a do sześciastu nieparzyste:

```
Function[x, If[EvenQ[x], x2, x3]] /@ Range[10]
```

```
{1, 4, 27, 16, 125, 36, 343, 64, 729, 100}
```

Funkcja Map działa także na dowolnych wyrażeniach:

```
Map[Function[x, x2], x + y]
```

```
x2 + y2
```

Można ją także stosować na różnych poziomach wyrażenia. Domyślnie działa na poziomie 1:

```
Map[Function[x, x2], Sin[x] + Cos[y]]
```

```
Cos[y]2 + Sin[x]2
```

Tu działa na poziomie 2

```
Map[Function[x, x2], Sin[x] + Cos[y], {2}]
```

```
Cos[y2] + Sin[x2]
```

Bardzo ważnym pojęciem w programowaniu w Mathematicie jest ewaluacja czyli obliczenie wartości wyrażenia. Obliczenie wartości wyrażenia zawartego w komórce występuje po umieszczeniu kursora w dowolnym miejscu komórki i naciśnięciu klawiszy (dwóch na raz) Shift + Enter. Obliczenie wartości wyrażenia zawartego w komórce występuje po umieszczeniu kursora w dowolnym miejscu komórki i naciśnięciu klawiszy

Shift + Enter. Można także obliczyć wartości wyrażeń w kilku wybranych komórkach albo w całym notowniku. Proces ewaluacji wyrażenia w Mathematicie jest skomplikowany i składa się z kroków wykonywanych po kolei w określonym porządku aż wyrażenie przestanie się zmieniać. Ta końcowa forma wyrażenia jest wynikiem ewaluacji. Zrozumienie procesu ewaluacji wyrażeń jest bardzo ważnym aspektem programowania w *Mathematicie*. Jednym z najczęściej spotykanych zjawisk związanych z procesem ewaluacji jest otrzymanie wyrażenia wyjściowego. Zazwyczaj oznacza to że *Mathematica* nie zna żadnych reguł ewaluacji które prowadzą do zmiany wyrażenia. Tak będzie, na przykład, jeśli damy *Mathematicie* do porównania dwa niezdefiniowane symbole:

```
Clear[x, y]
```

```
x + 1 == y
```

```
1 + x == y
```

Podobny wynik otrzymamy jeśli każemy *Mathematicie* rozwiązać równanie którego *Mathematica* rozwiązać nie potrafi, np

```
Solve[x 3x - x Sin[x] - 1 == 0, x]
```

Solve::nsmet : This system cannot be solved with the methods available to Solve. >>

```
Solve[-1 + 3x x - x Sin[x] == 0, x]
```

Próba ewaluacji zajęła tym razem długi czas, ale *Mathematica* nie znalazła żadnej metody rozwiązania tego równania, o czym zostaliśmy poinformowani, po czym zwróciła nam wyrażenie wejściowe. Czasem, jednak, kiedy wydaje się że w czasie ewaluacji nic nie zaszło, prawda wygląda inaczej. Jednym takim przykładem jest:

```
2  
—  
3
```

```
2  
—  
3
```

Wygląda jakby nic nie zaszło, ale w tym przypadku jest to tylko iluzja, spowodowana faktem że *Mathematica* czasem reprezentuje różne wyrażenia w ten sam sposób. Przypominamy, że jeśli chcemy zobaczyć jak dane wyrażenie jest reprezentowane “wewnętrznie” musimy dotrzeć do jego FullForm. W tym przypadku, FullForm wyrażenia wejściowego i wyjściowego jest odmienna. Aby móc to stwierdzić musimy zapobiec ewaluacji zanim użyjemy FullForm:

```
FullForm[Hold[2/3]]
```

```
Hold[Times[2, Power[3, -1]]]
```

Czyli przed ewaluacją FullForm wyrażenia jest Times[2,Power[3,-1]]. Natomiast po ewaluacji:

```
FullForm[2 / 3]
```

```
Rational[2, 3]
```

Widzimy że w czasie ewaluacji coś jednak zaszło: wyrażenie Times[2,Power[3,-1]] zostało zamienione na Rational[2,3].

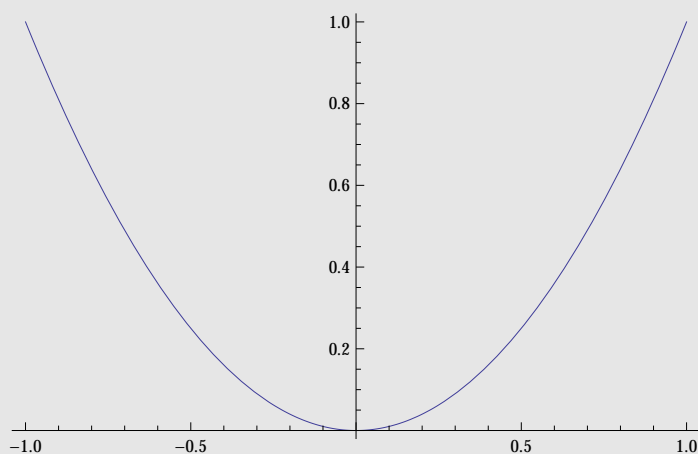
#### ▣ Ćwiczenie:

Opisz proces ewaluacji  $1+i$  oraz  $\frac{1+i}{2}$ .

#### ■ FullForm obiektów graficznych

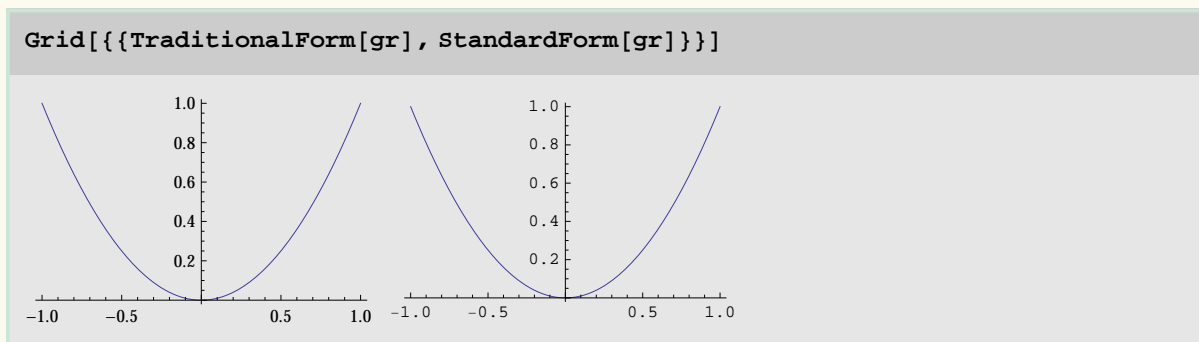
Związek między FullForm, InputForm, StandardForm i TraditionalForm jest szczególnie interesujący w przypadku obiektów graficznych.

```
gr = Plot[x2, {x, -1, 1}]
```



```
Short[InputForm[gr], 5]
```

```
Graphics[{{{ }, { },
  {Hue[0.67, 0.6, 0.6], Line[{{-0.9999999591836735, 0.9999999183673486},
    << 272 >>, {0.9999999591836735, << 1 >>}}]}], {<< 6 >>}]
```



Widzimy z tąd że “wykres funkcji” lub raczej, jego reprezentacja graficzna to po prostu `TraditionalForm` lub `StandardForm` kodu *Mathematica* który opisuje ten wykres. Sam kod to `InputForm` lub `StandardForm` “obrazka”.



Przyglądając się temu kodowi, widzimy że wykres funkcji jest obiektem graficznym opisanym przez tylko jedną prymitywną funkcją graficzną `Line`, która tworzy łamaną łącząc punkty o danych współrzędnych.

### ■ Podstawowa zasada ewaluacji

Jak już wspominaliśmy, Kernel *Mathematiki* oblicza wartości wyrażeń w ściśle określonym porządku. Ten porządek opiszemy dokładniej później, po wytłumaczeniu wzorów i reguł. Teraz tylko opiszemy główną idea: *Mathematica* oblicza każdą część wyrażenia po kolei, zaczynając od `Head`, i używając reguł zdefiniowanych przez użytkownika oraz wbudowanych, aż wyrażenie przestanie się zmieniać. Wtedy ewaluacja się kończy i *Mathematica* zwraca jej wynik. (Czasem ewaluacja nigdy się nie kończy i wpadamy w nieskończoną pętlę. *Mathematica* próbuje sama wykryć takie sytuacje i zatrzymać ewaluację. Zazwyczaj, ale nie zawsze, robi to skutecznie).

## Programowanie przy pomocy wzorów i reguł

W *Mathematice* można łatwo programować w różnych stylach. Jest jednak jeden styl który, choć nie całkowicie unikalny, ale najbardziej odróżnia *Mathematicę* od innych, podobnych programów. Jest to programowanie za pomocą reguł przepisywania (“re-write rules”). Podstawowymi pojęciami są tu “wzory” i “reguły”. Te ostatnie mogą być lokalne albo globalne.

### ■ Reguły lokalne

Reguły lokalne tworzy się przy pomocy funkcji `Rule` lub `RuleDelayed`:

```
?Rule
```

```
lhs -> rhs or lhs → rhs represents a rule that transforms lhs to rhs. >>
```

**?RuleDelayed**

`lhs -> rhs` or `lhs :=> rhs` represents a rule that transforms `lhs` to `rhs`, evaluating `rhs` only after the rule is used. >>

Oczywiście

`FullForm[lhs -> rhs]`

`Rule[lhs, rhs]`

`FullForm[lhs :=> rhs]`

`RuleDelayed[lhs, rhs]`

Różnica między `Rule` i `RuleDelayed` będzie wytłumaczona później. Najczęściej obie te funkcję są używane razem z funkcją `ReplaceAll` lub `Replace`:

**?ReplaceAll**

`expr /. rules` applies a rule or list of rules in an attempt to transform each sub part of an expression `expr`. More...

**?Replace**

`Replace[expr, rules]` applies a rule or list of rules in an attempt to transform the entire expression `expr`.  
`Replace[expr, rules, levelspec]` applies rules to parts of `expr` specified by `levelspec`. >>

Zacznijmy od trochę sztucznego przykładu. Mamy dane wyrażenie  $x^2 + \sin[xy] + 3$  i chcemy programistycznie zamienić  $x$  i  $y$  na  $\pi$ , otrzymując  $x^2 + \sin[\pi^2] + 3$ . W tym przypadku najłatwiej zrobić to za pomocą dwóch reguł:

`x2 + Sin[x y] + 3 /. {x -> π, y -> π}`

`3 + π2 + Sin[π2]`

(Sprawdź jaka jest `FullForm` wyrażenie wejściowego!)

Chcemy teraz zrobić to samo ale przy użyciu tylko jednej reguły. Do tego celu musimy użyć "wzoru" - który pozwoli na równoczesne przekształcenie  $x$  i  $y$ . Czyli potrzeba nam wyrażenie do którego będzie "pasowało" ("match") zarówno  $x$  jak i  $y$ . Najprostrzym wzorem tego typu jest `x|y` - jest to wzór do którego pasują wyłącznie symbole  $x$  i  $y$ .

`x2 + Sin[x y] + 3 /. x | y -> π`

`3 + π2 + Sin[π2]`

Oczywiście obie metody będą nie wygodne jeśli będziemy potrzebowali reguły do której będzie pasowało bardzo dużo wyrażeń. Spróbujmy użyć najbardziej ogólnego wzoru:



```
? _
```

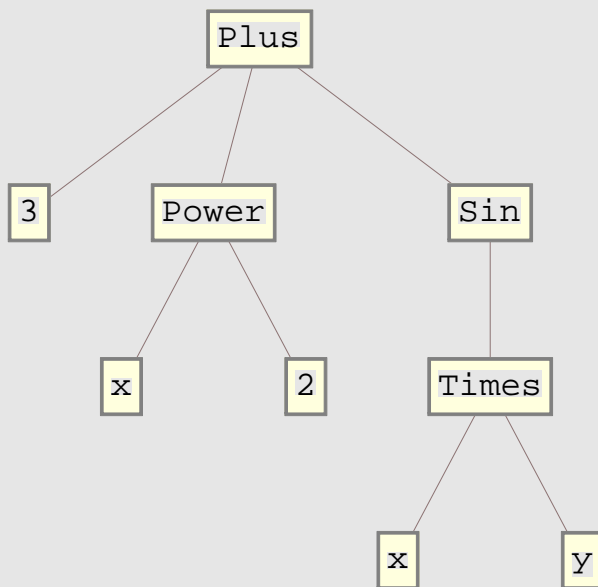
\_ or Blank[] is a pattern object that can stand for any Mathematica expression.  
 \_h or Blank[h] can stand for any expression with head h. >>

```
x2 + Sin[x y] + 3 /. _ -> π
```

```
π
```

Co się stało? Otóż funkcja ReplaceAll (której formą infiksową jest /. ) zaczyna poszukiwanie podwyrażenia które pasuje do wzoru od całego wyrażenia - i od razu go znajduje. Dalej już nie szuka - całe wyrażenie zostaje zastąpione przez  $\pi$ . Aby ominąć ten problem spróbujmy użyć funkcji Replace, która może działać na dowolnym poziomie. Przeglądając się strukturze drzewka

```
TreeForm[x2 + Sin[x y] + 3]
```



widzimy że wszystkie x i y znajdują się na poziomie -1 "liście" drzewa. Niestety, znajduje się tam także 2 oraz 3, więc reguła

```
Replace[x2 + Sin[x y] + 3, _ -> π, {-1}]
```

```
π + ππ + Sin[π2]
```

nie daje tego co chcieliśmy. Musimy więc ograniczyć nasz wzór. Można to zrobić tak:

```
Replace[x2 + Sin[x y] + 3, _Symbol -> π, {-1}]
```

```
3 + π2 + Sin[π2]
```

\_h jest wzorem do którego pasuje każde wyrażenie którego Head jest h. Istnieje jeszcze wiele innych sposobów tworzenia wzorów.

A teraz przykład gdzie Rule i RuleDelayed dają inną odpowiedź:

```
a = 0;
```

```
Sin[2] /. a_Integer -> a^2
```

```
0
```

```
Sin[2] /. a_Integer -> a^2
```

```
sin(4)
```

W pierwszym przykładzie prawa strona reguły została obliczona zanim sama reguła została wykonana a ponieważ a miało wartość 0 więc Sin[2] zamieniło się w Sin[0] czyli w 0. W drugim przypadku reguła została wykonana bez obliczenia prawej strony więc 2 zostało zamienione przez 2<sup>2</sup> czyli 4.

Zanim zastosujemy regułę do wyrażenia konieczna jest znajomość FullForm tego wyrażenia. Podajemy przykład jednej z wielu pułapek w jakie można wpaść jeśli się nie będzie przestrzegać tej zasady.

```
Clear[a]
```

```
 $\sqrt{2} + \frac{1}{\sqrt{2}} /. \sqrt{2} \rightarrow a$ 
```

```
 $a + \frac{1}{\sqrt{2}}$ 
```

Patrząc się na FullForm widzimy dlaczego nasza reguła nie dała oczekiwanego rezultatu:

```
FullForm[ $\sqrt{2} + \frac{1}{\sqrt{2}}$ ]
```

```
Plus[Power[2, Rational[-1, 2]], Power[2, Rational[1, 2]]]
```

Są dwa sposoby na obejście tego problemu. Możemy użyć reguły na nie-ewaluowanym wyrażeniu (do tego służy Unevaluated).

```
Unevaluated[ $\sqrt{2} + \frac{1}{\sqrt{2}}$ ] /. \sqrt{2} -> a
```

```
 $\frac{1}{a} + a$ 
```

Drugą metodą jest użycie poprawnego wzoru dla FullForm wyrażenia po ewaluacji. Na przykład

$$\sqrt{2} + \frac{1}{\sqrt{2}} /. 2^{\text{Rational}[x_, y_]} \rightarrow a^x$$

$$a + \frac{1}{a}$$

Możemy, oczywiście, także użyć dwóch reguł równocześnie:

$$\sqrt{2} + \frac{1}{\sqrt{2}} /. \{\sqrt{2} \rightarrow a, \frac{1}{\sqrt{2}} \rightarrow 1/a\}$$

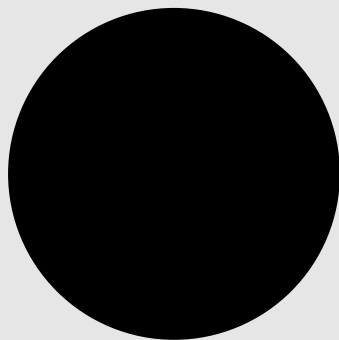
$$a + \frac{1}{a}$$

## Reguły i Grafika

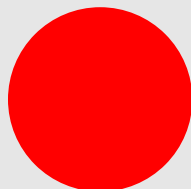
Programowanie za pomocą reguł jest szczególnie wygodne w przypadku grafiki.

```
gr = Disk[{0, 0}, 1];
```

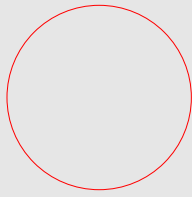
```
Graphics[gr, ImageSize -> Small]
```



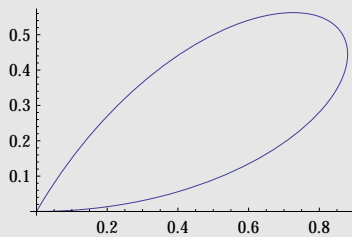
```
Graphics[{Red, gr}, ImageSize -> Tiny]
```



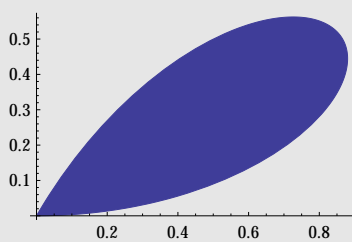
```
Graphics[{Red, gr}, ImageSize -> {100, 100}] /. Disk -> Circle
```



```
gr2 = PolarPlot[Sin[3 θ], {θ, 0, π/3}, ImageSize -> Small]
```



```
gr2 /. Line -> Polygon
```



Jak już wspominaliśmy, wiele funkcji *Mathematici* zwraca listę reguł jako wyrażenie wyjściowe. Na przykład:

```
rules = Solve[x3 + 3 x + 4 == 0, x]
```

```
{ {x -> -1}, {x -> 1/2 (1 - i sqrt(15))}, {x -> 1/2 (1 + i sqrt(15))} }
```

Zauważmy że otrzymaliśmy listę list, każda z których zawiera regułę (kilka reguł jeśli zamiast równania użyjemy listy kilku równań).

Wygoda takiej formy wyrażenia wyjściowego bierze się stąd że możemy teraz użyć `ReplaceAll` i zastosować otrzymane reguły do innego wyrażenia. Wyrażeniem tym może być nawet samo `x`:

```
x /. rules
```

```
{ -1, 1/2 (1 - i sqrt(15)), 1/2 (1 + i sqrt(15)) }
```

```
x3 + 3 x + 4 /. rules // Simplify
```

```
{0, 0, 0}
```

```
Simplify[%]
```

```
{0, 0, 0}
```

Oto podobny przykład z FindRoot zamiast Solve

```
FindRoot[x e-x == 0.2, {x, 0.1}]
```

```
{x → 0.259171}
```

Sprawdzimy czy otrzymana odpowiedź spełnia równanie wejściowe:

```
x Exp[-x] == 0.2 /. %
```

```
True
```

#### ▣ Links

[http : // reference.wolfram.com/mathematica/tutorial/PatternsAndTransformationRules.html](http://reference.wolfram.com/mathematica/tutorial/PatternsAndTransformationRules.html)

#### ■ Reguły Globalne ("Funkcje")

Przedstawimy teraz jeden z dwóch głównych sposobów zdefiniowania "funkcji" w *Mathematice*:

```
Clear[f]
```

```
f[x_] := x2
```

```
f[1]
```

```
- 1
```

```
Clear[a]
```

```
f[a]
```

```
a2
```

```
f[3]
```

```
9
```

```
?f
```

```
Global`f
```

```
f[x_] := x2
```

```
DownValues[f]
```

```
{HoldPattern[f(x_)] => x2}
```

Chociaż często takie  $f$  nazywa się “funkcją”, w rzeczywistości jest to “reguła globalna”, w sensie że jest stosowana nie do wybranego wyrażenia ale do każdego wyrażenia które jest ewaluowane przez Kernel. Dokładniej, kiedy definicja tego typu jest ewaluowana, *Mathematica* tworzy regułę dla symbolu  $f$ . Teraz przy każdej ewaluacji  $f$  reguła będzie zastosowana. Reguła jest przechowywana jako tak zwana Down-Value  $f$ :

```
DownValues[f]
```

```
{HoldPattern[f(x_)] => x2}
```

```
{HoldPattern[f(x_)] => x2}
```

Tutaj  $x_$  to wzór, do którego pasuje wszystko, z tym że po dopasowaniu wyrażenie tymczasowo zostaje nazwane  $x$ . Reguła teraz brzmi: "zamień  $f(\text{cokolwiek})$  na  $\text{cokolwiek}^2$ ". `HoldPattern` jest to konieczne aby zapobiec ewaluacji  $f(x_)$  (które inaczej byłyby zastąpione przez  $x_^2$ ) ale `HoldPattern[f[x_]]` jest traktowane tak jak  $f[x]$  podczas dopasowywania.

Czyli, po ewaluacji tego rodzaju definicji *Mathematica* tworzy pewne reguły, zachowuje je jako DownValues, poczym stosuje w pewnej kolejności. Oto przykłady:

```
Clear["Global`*"]
```

```
f[x_Real] := 3
```

```
f[1] := 2
```

```
f[x_Symbol] := x2
```

```
f[x_Integer] := 5
```

```
DownValues[f]
```

```
{HoldPattern[f(1)] => 2, HoldPattern[f(x_Real)] => 3,  
  HoldPattern[f(x_Symbol)] => x2, HoldPattern[f(x_Integer)] => 5}
```

```
DownValues[f] = Rest[DownValues[f]]
```

```
{HoldPattern[f(x_Real)] => 3, HoldPattern[f(x_Symbol)] => x2, HoldPattern[f(x_Integer)] => 5}
```

```
DownValues[f]
```

```
{HoldPattern[f(x_Real)] :> 3, HoldPattern[f(x_Symbol)] :> x2,  
  HoldPattern[f(x_Integer)] :> 5, HoldPattern[f(x_)] :> 0}
```

```
f[2 / 3]
```

```
0
```

```
f[x_] := 0
```

```
f["cat"]
```

```
f(cat)
```

```
f[1]
```

```
5
```

```
f[x_] := 0
```

```
f["dog"]
```

```
0
```

```
Clear[f]
```

```
DownValues[f]
```

```
{}
```

```
f[2]
```

```
5
```

```
f[7]
```

```
5
```

```
f[1.1]
```

```
3
```

```
f[a]
```

```
a2
```

```
f["cat"]
```

```
f(cat)
```

```
Map[f, {5, 1, a}]
```

```
{3, 2, a2}
```

Kolejność stosowania zapisanych reguł jest (w przybliżeniu) określony przez dwa czynniki: bardziej specyficzne reguły są stosowane przed bardziej ogólnymi - w przypadku reguł które *Mathematica* traktuje jako "równo ogólne", decyduje kolejność w której powstały.

Poza `DownValues`, są także `OwnValues`, `UpValues`, `SubValues` i `NValues`:

```
Clear[a]
```

```
a = 1; OwnValues[a]
```

```
{HoldPattern[a] :-> 1}
```

```
ClearAll[b];
```

```
b /: Sin[b] = 2;
```

```
b /: Cos[b] = 2;
```

```
cos2(b) + sin2(b)
```

```
8
```

```
UpValues[b]
```

```
{HoldPattern[cos(b)] :-> 2, HoldPattern[sin(b)] :-> 2}
```

W procesie ewaluacji wyrażenia *Mathematica* stosuje reguły zachowane w `UpValues`, `DownValues` itd, po czym stosuje reguły wbudowane. Ewaluacja to proces rekursywny: zaczyna się od głowy całego wyrażenia, potem ewaluowane są argumenty. Kolejność ewaluacji może być zmienione przez Atrybuty - o których będzie mowa dalej, i jest kontynuowana aż wyrażenie przestanie się zmieniać.

Zobaczmy teraz przykład sytuacji kiedy reguły zapisane w `UpValues` i `DownValues` są z sobą sprzeczne. Przykład ten ilustruje znaczenie kolejności stosowania reguł.

Najpierw definiujemy `DownValue` dla symbolu *f*:



```
f[x_] := x2
```

Następnie definiujemy UpValue dla symbolu y:

```
g_[y] ^:= y3
```

Sprawdzamy że wszystko działa tak jak powinno:

```
{f[p], g[y]}
```

```
{p2, y3}
```

Następny wynik pokazuje że UpValues mają pierwszeństwo przed DownValues:

```
f[y]
```

```
y3
```

Podamy jeszcze przykład wbudowanych reguł które *Mathematica* stosuje automatycznie

```
Clear[a]
```

```
an am
```

```
am+n
```

Wykonywanie tego rodzaju “uproszczeń” automatycznie w czasie ewaluacji wyrażenia jest uzasadnione potrzebami szybkości. Z drugiej strony, oznacza to że jedyny sposób otrzymania w formule wyjściowej wyrażenia z rozdzielonymi potęgami wymaga użycia funkcji Hold lub HoldForm:

```
HoldForm[a2 a3]  $\frac{a}{a^2}$ 
```

```
 $\frac{a^2 a^3}{a}$ 
```

Z drugiej strony, wiele podstawowych uproszczeń nie zostanie wykonane automatycznie:

```
cos( $\alpha$ )2 + sin( $\alpha$ )2
```

```
sin2( $\alpha$ ) + cos2( $\alpha$ )
```

mimo że to wyrażenie jest zawsze równe 1, uproszczenie wymaga zastosowania jednej z funkcji “upraszczających”:

```
Simplify[cos2(a) + sin2(a)]
```

```
1
```

Niektóre uproszczenia wymagają dodatkowych założeń. Domyślnie *Mathematica* zakłada że każda zmienna reprezentują dowolną liczbę zespoloną, a więc

```
Simplify[ $\sqrt{x^2}$ ]
```

$$\sqrt{x^2}$$

```
Assuming[x >= 0, Simplify[ $\sqrt{x^2}$ ]]
```

$$x$$

```
Assuming[x <= 0, Simplify[ $\sqrt{x^2}$ ]]
```

$$-x$$

Jak już wspominaliśmy, ogólnie *Mathematica* stosuje do wyrażenia wszystkie transformacje aż wyrażenie przestanie się zmieniać. W niektórych sytuacjach jednak tak nie jest; na przykład funkcja `ReplaceAll` przeszukuje wszystkie części wyrażenia aż znajdzie coś co pasuje do danego wzoru, ale w każdej części szuka tylko jednego pasującego podwyrażenia.

```
rules = {Log[x_ y_] :=> Log[x] + Log[y], Log[x_^k_] :=> k Log[x]};
```

```
Log[ $\sqrt{a (b c^d)^e}$ ] /. rules
```

$$\frac{1}{2} \log(a (b c^d)^e)$$

Tym razem `ReplaceAll` nie znalazło nic co pasuje do pierwszej reguły i tylko jedno podwyrażenie pasujące do drugiej.

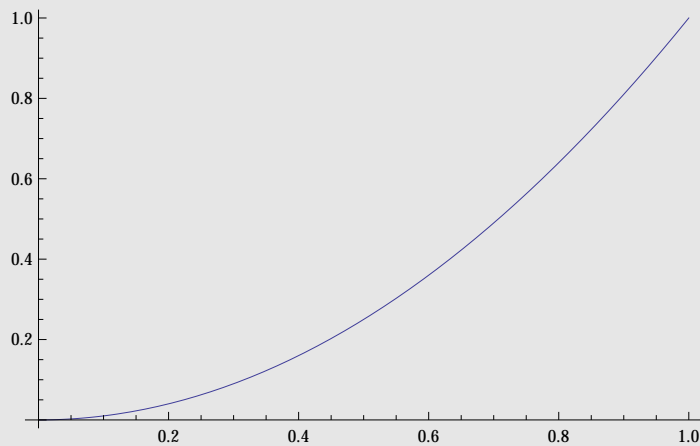
Oczywiście po przepisaniu wyrażenia pojawia się nowy przypadek pasujący do wzorów ale `ReplaceAll` już go nie szuka. Aby wykonać wszystkie możliwe transformacje musimy użyć `ReplaceRepeated` (`//.`), które kontynuuje poszukiwanie rekursywnie aż wyrażenie przestanie się zmieniać:

```
Log[ $\sqrt{a (b c^d)^e}$ ] //. rules
```

$$\frac{1}{2} (\text{Log}[a] + e (\text{Log}[b] + d \text{Log}[c]))$$

Inny ważny fakt dotyczący reguł (lokalnych) : Opcje funkcji *Mathematiki* są także regułami.

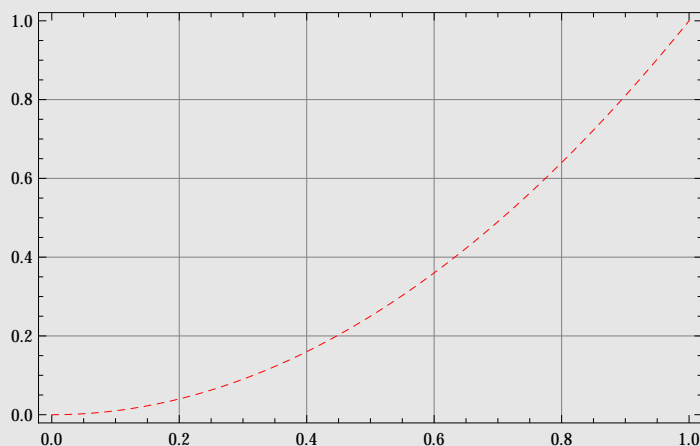
Plot[x<sup>2</sup>, {x, 0, 1}]



Options[Plot]

{AlignmentPoint → Center, AspectRatio →  $\frac{1}{\phi}$ , Axes → True, AxesLabel → None, AxesOrigin → Automatic, AxesStyle → {}, Background → None, BaselinePosition → Automatic, BaseStyle → {}, ClippingStyle → None, ColorFunction → Automatic, ColorFunctionScaling → True, ColorOutput → Automatic, ContentSelectable → Automatic, DisplayFunction →  $\$DisplayFunction$ , Epilog → {}, Evaluated → Automatic, EvaluationMonitor → None, Exclusions → Automatic, ExclusionsStyle → None, Filling → None, FillingStyle → Automatic, FormatType → TraditionalForm, Frame → False, FrameLabel → None, FrameStyle → {}, FrameTicks → Automatic, FrameTicksStyle → {}, GridLines → None, GridLinesStyle → {}, ImageMargins → 0., ImagePadding → All, ImageSize → Automatic, LabelStyle → {}, MaxRecursion → Automatic, Mesh → None, MeshFunctions → {#1 &}, MeshShading → None, MeshStyle → Automatic, Method → Automatic, PerformanceGoal →  $\$PerformanceGoal$ , PlotLabel → None, PlotPoints → Automatic, PlotRange → {Full, Automatic}, PlotRangeClipping → True, PlotRangePadding → Automatic, PlotRegion → Automatic, PlotStyle → Automatic, PreserveImageOptions → Automatic, Prolog → {}, RegionFunction → (True &), RotateLabel → True, Ticks → Automatic, TicksStyle → {}, WorkingPrecision → MachinePrecision}

Plot[x<sup>2</sup>, {x, 0, 1}, Axes → False, Frame → True, GridLines → Automatic, PlotStyle → {Red, Dashing[0.01]}]



### ■ Różnica pomiędzy SetDelayed i Set

Różnica pomiędzy SetDelayed ( $:=$ ) i Set ( $=$ ) jest dokładnie taka sama jak ta pomiędzy RuleDelayed ( $\Rightarrow$ ) i Rule  $\rightarrow$ .

Dla przykładu, rozważmy dwie definicje:

```
f[p_] := Expand[p]
```

```
g[p_] = Expand[p];
```

Stosując  $f$  do wyrażenia  $(a + b)^3$  otrzymamy inny wynik:

```
f[(a + b)^3]
```

```
a^3 + 3 a^2 b + 3 a b^2 + b^3
```

```
g[(a + b)^3]
```

```
(a + b)^3
```

Proste wytłumaczenie tego zachowania jest takie. Set oblicza prawą stronę wyrażenia zanim przypisze wynik lewej stronie, natomiast SetDelayed przypisuje lewej stronie nie obliczoną (nie-ewaluowaną) wartość prawej strony.

Dokładniejsze wytłumaczenie wymaga pojęcia atrybutu funkcji, rozważanego poniżej.

### □ Links

<http://reference.wolfram.com/mathematica/tutorial/ManipulatingValueLists.html>

<http://reference.wolfram.com/mathematica/tutorial/ManipulatingOptions.html>

## Funkcje i Programowanie Funkcyjne

### ■ Czyste Funkcje (Pure Functions)

Poza “funkcjami” opisanymi powyżej, które, w rzeczywistości są globalnymi regułami, w *Mathematicie* można także tworzyć “prawdziwe funkcje”, za pomocą funkcji Function. Na przykład,  $\text{Function}[x, x^3]$  jest funkcją podnoszenia do sześcienu:

```
Function[x, x^3][c]
```

```
c^3
```

Zauważmy że taka funkcja (w przeciwieństwie to funkcji zdefiniowanej przez globalną regułę) nie potrzebuje nazwy, stąd takie funkcje zwane są także “funkcjami anonimowymi” (“anonymous functions”). Oczywiście jeśli chcemy, możemy nadać jej imię za pomocą reguły globalnej,

```
cube = Function[x, x3];
```

```
cube[3]
```

```
27
```

```
OwnValues[cube]
```

```
{HoldPattern[cube] :-> Function[x, x3] }
```

W taki sam sposób możemy tworzyć funkcje wielu zmiennych:

```
Function[{x, y}, x3 + y2][4, 2]
```

```
68
```

Te podejście ma dwa oczywiste problemy. Jeden to niewygodna konieczność używania liter do oznaczania argumentów funkcji. Ten problem jest rozwiązany przez użycie notacji #1, #2, ... na pierwszy, drugi, trzeci itd argument funkcji. Na przykład:

```
Function[#12 + #22][1, 5]
```

```
26
```

Można także zdefiniować funkcję z nieograniczoną ilością argumentów:

```
Function[ {##} ^ 2 ] [1, 1, 2]
```

```
{1, 1, 4}
```

Drugim problemem jest długość słowa Function. Zazwyczaj zastępują się je przez skrót: po prostu omijamy słowo Function i oznaczamy koniec definicji funkcji symbolem &, tak jak tu

```
#12 + #22 & [2, 3]
```

```
13
```

### ■ Predykaty (Funkcje Boolowskie)

Ważną klasą funkcji są funkcje o wartościach True i False. W Mathematicie takie funkcje zwane są predykatami. Wiele z predykatów w *Mathematica* kończy się literą Q (zapewne od "question"):

```
PrimeQ[25]
```

```
False
```

```
PrimeQ[18]
```

```
False
```

```
EvenQ[7]
```

```
False
```

Według konwencji *Mathematiki* tylko te funkcje boolowskie kończą się na Q które zawsze dają odpowiedź True lub False. Na przykład, dla nie symbolu x:

```
EvenQ[x]
```

```
False
```

Z drugiej strony, funkcja (dwa argumentów) Element także jest boolowska, ale nie kończy się na Q. Widzimy że

```
Element[ $\pi$ , Reals]
```

```
True
```

```
Element[x, Reals]
```

```
 $x \in \text{Reals}$ 
```

Pokażemy teraz dwa sposoby zdefiniowania funkcji boolowskiej która sprawdza czy dana liczba jest większa od 5. Pierwsza metoda to zdefiniowanie globalnej reguły:

```
LargerThanFive[n_] := n > 5
```

```
LargerThanFive[1]
```

```
False
```

```
LargerThanFive[p]
```

```
 $p > 5$ 
```

Teraz to samo za pomocą czystej funkcji:

```
# > 5 &[7]
```

```
True
```

Czyste funkcje mogą być używane do tworzenia nowych wzorów:

```
Clear[f]
```

```
f[x_?(# > 5 &)] := x2
```

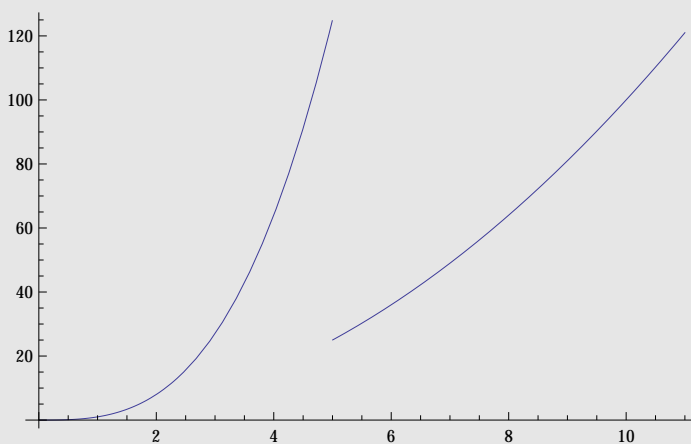
```
f[x_?(# ≤ 5 &)] := x3
```

Jest to typowy przykład definicji wieloczęściowej. Funkcja  $f$  jest kwadratem dla  $x > 5$  i sześcianem dla  $x \leq 5$ . Funkcja oznaczona przez  $?$  to `PatternTest`:

```
? PatternTest
```

`p?test` is a pattern object that stands for any expression which matches `p`, and on which the application of `test` gives `True`.  $\gg$

```
Plot[f[x], {x, 0, 11}, Exclusions -> {5}]
```



## ■ Atrybuty

Zachowanie się funkcji i globalnych reguł *Mathematiki* jest kontrolowane przez ich Atrybuty (Attributes). Każda wbudowana funkcja ma pewne atrybuty:

```
Attributes[Sin]
```

```
{Listable, NumericFunction, Protected}
```

Prawie każda funkcja ma atrybut "Protected". Dzięki niemu nie można niechcący zmienić definicji funkcji. Na przykład

```
Sin[Pi] = 0
```

```
Set::write : Tag Sin in Sin[π] is Protected.  $\gg$ 
```

```
0
```

Jeśli naprawdę chcielibyśmy zmienić wartość funkcji sinus w  $\pi$ , to możemy to zrobić, ale najpierw musimy użyć funkcji `Unprotect`

```
Unprotect[Sin]; Sin[Pi] = 2; Protect[Sin];
```

Teraz

```
Sin[Pi]
```

```
2
```

Oczywiście taka zmiana zazwyczaj nie jest dobrym pomysłem. Aby przywrócić oryginalną definicję sinusa musimy znowu wykonać ciąg operacji:

```
Unprotect[Sin]; Clear[Sin]; Protect[Sin];
```

Oczywiście Clear usuwa tylko definicje użytkownika a więc funkcja wraca do oryginalnego zachowania:

```
Sin[Pi]
```

```
0
```

Jednym z najbardziej pożytecznych atrybutów jest Listable. Wytlumaczmy jak on działa. Zaczniemy od funkcji  $f$  bez tego atrybutu.

```
Clear[f]
```

```
ls = Range[10]
```

```
{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10}
```

```
Map[f, ls]
```

```
{f(1), f(2), f(3), f(4), f(5), f(6), f(7), f(8), f(9), f(10)}
```

Jeśli nadamy  $f$  atrybut Listable uzyskamy powyższy wynik bez używania Map:

```
SetAttributes[f, Listable]
```

```
f[ls]
```

```
{f(1), f(2), f(3), f(4), f(5), f(6), f(7), f(8), f(9), f(10)}
```

Atrybut wpływa także na zachowanie się funkcji z więcej niż jednym argumentem:

```
f[{a, b}, {c, d}]
```

```
{f(a, c), f(b, d)}
```

```
f[a, {b, c}]
```

```
{f(a, b), f(a, c)}
```

To właśnie fakt że funkcja Plus ma atrybut Listable powoduje znane nam zachowanie:



```
{1, 2, 3} + {4, 5, 6}
```

```
{5, 7, 9}
```

```
1 + {2, 3, 4, 5}
```

```
{3, 4, 5, 6}
```

Atrybuty Orderless, Flat i OneIdentity są interesujące ale bardziej skomplikowane. Zobaczmy to na ilustracji:

```
ClearAll[f]
```

```
f[a, b] /. f[b, x_] -> g
```

```
f(a, b)
```

Powyżej wyrażenie  $f[a, b]$  nie pasuje do wzoru  $f[b, x_]$  bo, oczywiście, kolejność argumentów się nie zgadza. Po dodaniu atrybutu Orderless funkcja  $f$  staje się "komutatywna":

```
SetAttributes[f, Orderless]
```

```
f[a, b] /. f[b, x_] -> g
```

```
g
```

Poniżej  $f[a, b, c]$  nie pasuje do wzoru  $f[a, f[b, c]]$

```
f[a, b, c] /. f[a, f[b, c]] -> g
```

```
f(a, b, c)
```

Po dodaniu atrybutu Flat funkcja  $f$  staje się spójna:

```
SetAttributes[f, Flat]
```

```
f[a, b, c] /. f[a, f[b, c]] -> g
```

```
g
```

```
ClearAll[f]
```

Inną bardzo ważną grupą atrybutów stanowią atrybuty ze słowem Hold, HoldFirst, HoldAll, HoldRest i kilka innych (HoldComplete, HoldAllComplete, SequenceHold, NHoldFirst, NHoldRest, NHoldAll). Normalnie funkcja w Mathematicie oblicza wszystkie swoje argumenty zanim zacznie stosować definicję. Jednakże, jeśli funkcja ma jeden z powyższych atrybutów, wszystkie albo część argumentów nie jest obliczona przez ewaluację. Na przykład, funkcje Set nie oblicza swojego pierwszego atrybutu:

```
Attributes[Set]
```

```
{HoldFirst, Protected, SequenceHold}
```

Natomiast funkcja SetDelayed nie oblicza żadnego ze swoich atrybutów:

```
Attributes[SetDelayed]
```

```
{HoldAll, Protected, SequenceHold}
```

Na koniec, zobaczmy przykład użycia atrybutu HoldFirst w definiowaniu własnej funkcji. Poniżej zdefiniowana funkcja  $f$  przyjmuje dwa argumenty. Pierwszy z nich jest zmienną a drugi liczbą. Funkcja przypisuje danej zmiennej kwadrat danej liczby. W sytuacji kiedy zmienna ma już przypisaną wartość nastąpiłby błąd polegający na przypisaniu liczbie innej liczby. Nadając funkcji  $f$  atrybut HoldFirst, unikamy tego problemu.

```
ClearAll[f]
```

```
SetAttributes[f, HoldFirst]
```

```
f[x_, y_] := (x = y^2)
```

```
x = 3;
```

```
f[x, 2];
```

```
x
```

```
4
```

#### □ Links

<http://reference.wolfram.com/mathematica/tutorial/PureFunctions.html>

<http://reference.wolfram.com/mathematica/tutorial/ApplyingFunctionsToListsAndOtherExpressions.html>

<http://reference.wolfram.com/mathematica/tutorial/Attributes.html>

<http://reference.wolfram.com/mathematica/tutorial/SelectingPartsOfExpressionsWithFunctions.html>