

ELIMINACJE SZKOLNE
RACHUNEK LAMBDA – NOTATKI Z WYKŁADU

- 1) Co to za okazja
- 2) Co to jest rachunek lambda
- 3) Jak działa rachunek lambda
- 4) Identyczność i zamiana liter
- 5) Definiowanie makrooperacji: TAK, NIE, PARA, ZŁÓŻ
- 6) Liczebniki Churcha i działania na nich

Ad 1. 70-lecie polskiej informatyki. 23 XII 1948 roku z inicjatywy Kazimierza Kuratowskiego powołano zespół matematyków i inżynierów, którego zadaniem było zbudowanie w naszym kraju maszyny matematycznej – prekursora dzisiejszych komputerów.

Ad. 2. Co to jest rachunek lambda? W 1936 r. nie było jeszcze komputerów. Ale od XVII w. (Leibniz) istniał tzw. problem decyzji (Entscheidungsproblem): czy istnieje algorytmiczna (mechaniczna) procedura rozstrzygająca o prawdziwości twierdzeń logiki I rzędu. Co miałyby składać się na taką procedurę? W tymże roku Alonzo Church i Alan Turing znaleźli niezależnie sposób sformalizowania algorytmu co doprowadziło do rozwiązania problemu decyzji (negatywnego). Jeden posłużył się abstrakcyjnym modelem komputera (tzw. maszyna Turinga), a drugi rachunkiem lambda. Rachunek lambda to najprostsz język programowania. Wszystkie obiekty i operacje definiuje za pomocą jednego symbolu λ .

Ad. 3. Jak działa rachunek λ . Idea rachunku lambda opiera się na definiowaniu funkcji wzorem i wyliczaniu jej wartości. Zmienia się tylko symbolika zapisu oraz to, że argumentami funkcji mogą być nie tylko liczby i litery.

Przykładowo funkcję f możemy zdefiniować wzorem: $f(x) = (x+3):2$ i obliczyć jej wartość dla liczby 5: $f(5) = (5+3):2 = 6:2 = 8$. W rachunku lambda nie musimy wprowadzać dodatkowych oznaczeń na każdą z funkcji. Funkcję, która bierze argument x i zwraca $(x+3):2$ zapiszemy jako $\lambda x. (x+3):2$. Obliczenie wartości funkcji oznaczamy symbolem @ (jednocześnie oznacza to koniec wzoru definiowanej funkcji). Taka konwencja oszczędza pisanie nawiasów.

Przykłady:

$$\lambda x. (x+3):2 @ 5 = (5+3):2 = 8:2 = 4$$

$$\lambda x. x+y @ 3 = 3+y$$

$$\text{Jeśli } f = \lambda x. (x+3):2, \text{ to } f @ 7 = \lambda x. (x+3):2 @ 7 = (7+3):2 = 10:2 = 5$$

$$\lambda x. \lambda y. x+x+y @ 3 @ 4 = \lambda y. 3+3+y @ 4 = 3+3+4 = 10$$

Wnioski:

* Wyliczyć funkcję to znaczy przepisać zwracane wyrażenie, zamieniając w nim za każdym razem literę stojącą przy λ na to, co zostało dane jako argument po znaku @.

* Działania upraszczamy zawsze do końca, tak długo jak się da.

Wyniki, które nie zawierają zapisów $\lambda x. \dots @$, ani żadnych niewykonanych działań, tzn. takie, których nie da się już uprościć nazywamy **postacią normalną**.

Funkcje mogą być wyliczane nie tylko na liczbach jako argumentach, ale także na innych funkcjach. Wartościami funkcji także mogą być funkcje.

Przykłady. Zapisz w postaci normalnej.

$$\lambda x. x @ x = x$$

$$\lambda x. (x @ x) @ \lambda y. y = \lambda y. y @ \lambda y. y = \lambda y. y$$

Jeśli jest więcej działań @, podstawienia wykonujemy w kolejności od lewej do prawej, chyba że inną kolejność narzucają nawiasy.

Przykłady. Zapisz w postaci normalnej.

$$\lambda x. \lambda z. x @ \lambda x. x @ \lambda x. \lambda y. y = \lambda z. \lambda x. x @ \lambda x. \lambda y. y = \lambda x. x$$

$$\lambda x. \lambda z. x @ \lambda x. x @ \lambda x. \lambda y. y @ 6 = \lambda x. x @ 6 = 6$$

$$\lambda x. \lambda y. (y @ x) @ 3 @ \lambda x. x + 4 = \lambda y. (y @ 3) @ \lambda x. x + 4 = \lambda x. x + 4 @ 3 = 3+4 = 7$$

$$\lambda x. \lambda y. \lambda z. z @ x @ y = \lambda y. \lambda z. z @ y = \lambda z. z$$

$$\lambda n. \lambda m. n-m @ 6 @ 1 = \lambda m. 6-m @ 1 = 6-1 = 5$$

KONKURS MATEMATYCZNY KOMA 2018

Ad 4. Identyczność i kolizja liter. Zapis $\lambda x. x$ nazywamy **identycznością**. Zawsze zwraca to samo, co pobiera. $\lambda x. x @ 5 = 5$, $\lambda x. x @ x = x$, $\lambda x. x @ \lambda x. \lambda y. y = \lambda x. \lambda y. y$ itd. Identyczność jest jedna, bez względu użyte litery, tzn. $\lambda x. x = \lambda y. y = \lambda z. z = \dots$ Podobnie możemy zapisać funkcję f wzorem $f(x) = x^2+3$ lub $f(y) = y^2+3$, a to jest ta sama funkcja.

Czasem może się zdarzyć taka sytuacja: $\lambda x. \lambda y. x @ \lambda y. y @ 5 = \lambda y. \lambda y. y @ 5 = ???$ Co dalej? Napis $\lambda 5. 5$ nie ma sensu. Trzeba dokonać zamiany kolidujących liter, bo przecież $\lambda y. \lambda y. y$ to jest to samo, co $\lambda y. \lambda z. z$. Mamy zatem $\lambda y. \lambda y. y @ 5 = \lambda y. \lambda z. z @ 5 = \lambda z. z$.

Ad 5. Definiowanie makrooperacji. Wiemy już wszystko, co jest potrzebne, aby posługiwać się rachunkiem lambda. Teraz możemy definiować bardziej złożone mikrooperacje (jak w geometrii z podstawowych konstrukcji definiujemy makrokonstrukcje). Poznamy trzy takie mikrooperacje, ale w podobny sposób można zdefiniować liczby, działania na nich, działania logiczne i całą matematykę.

TAK i NIE

Niech **tak** := $\lambda x. \lambda y. x$ zaś **nie** := $\lambda x. \lambda y. y$. Te działania pozwalają wybrać jedną z dwóch opcji, bowiem:

$$\text{tak } @ A @ B = \lambda x. \lambda y. x @ A @ B = \lambda y. A @ B = A$$

$$\text{nie } @ A @ B = \lambda x. \lambda y. y @ A @ B = \lambda y. y @ B = B$$

Przykład:

$$\text{tak } @ \text{nie } @ \text{tak } @ \text{nie } @ \text{tak} = \lambda x. \lambda y. x @ \text{nie } @ \text{tak } @ \text{nie } @ \text{tak} = \lambda y. \text{nie } @ \text{tak } @ \text{nie } @ \text{tak} =$$

$$\text{I sposób: } = \lambda y. \lambda x. \lambda y. y @ \text{tak } @ \text{nie } @ \text{tak} = \text{zamiana liter} = \lambda y. \lambda x. \lambda z. z @ \text{tak } @ \text{nie } @ \text{tak} = \lambda x. \lambda z. z @ \text{nie } @ \text{tak} = \text{nie } @ \text{nie } @ \text{tak} = \text{tak}$$

$$\text{II sposób: } = \text{zamiana liter w definicji nie} = \text{nie } @ \text{nie } @ \text{tak} = \text{tak}$$

$$\text{Ile to jest } (\text{tak } @ 7 @ 3) + (\text{nie } @ 4 @ 2)? = 7 + 2 = 9$$

PARA

Zdefiniujemy operację, które zapamięta dwa elementy i pozwoli wydostać każdy z nich:

$$\text{para} := \lambda x. \lambda y. \lambda z. (z @ x @ y)$$

Przykład. Przetestuj, jak to działa.

$$\text{para } @ A @ B @ \text{tak} = \lambda x. \lambda y. \lambda z. (z @ x @ y) @ A @ B @ \text{tak} = \lambda y. \lambda z. (z @ A @ y) @ B @ \text{tak} = \\ = \lambda z. (z @ A @ B) @ \text{tak} = \text{tak } @ A @ B = A$$

$$\text{para } @ A @ B @ \text{nie} = \lambda x. \lambda y. \lambda z. (z @ x @ y) @ A @ B @ \text{nie} = \lambda y. \lambda z. (z @ A @ y) @ B @ \text{nie} = \\ = \lambda z. (z @ A @ B) @ \text{nie} = \text{nie } @ A @ B = B$$

$$\text{Oblicz: para } @ 3 @ (\text{para } @ 5 @ 7) @ \text{nie } @ \text{tak} = ???$$

$$\text{I sposób: } = \lambda x. \lambda y. \lambda z. (z @ x @ y) @ 3 @ (\text{para } @ 5 @ 7) @ \text{nie } @ \text{tak} = \\ = \lambda y. \lambda z. (z @ 3 @ y) @ (\text{para } @ 5 @ 7) @ \text{nie } @ \text{tak} = \lambda z. (z @ 3 @ (\text{para } @ 5 @ 7)) @ \text{nie } @ \text{tak} = \\ = (\text{nie } @ 3 @ (\text{para } @ 5 @ 7)) @ \text{tak} = (\text{para } @ 5 @ 7) @ \text{tak} = \text{para } @ 5 @ 7 @ \text{tak} = \\ = \lambda x. \lambda y. \lambda z. (z @ x @ y) @ 5 @ 7 @ \text{tak} = \lambda y. \lambda z. (z @ 5 @ y) @ 7 @ \text{tak} = \lambda z. (z @ 5 @ 7) @ \text{tak} = \\ = \text{tak } @ 5 @ 7 = 5$$

$$\text{II sposób: para } @ 3 @ (\text{para } @ 5 @ 7) @ \text{nie } @ \text{tak} = (\text{para } @ 5 @ 7) @ \text{tak} = \text{para } @ 5 @ 7 @ \text{tak} = 5$$

ZŁÓŻ

W języku rachunku lambda możemy wyrazić także złożenie funkcji.

$$\text{złoż} := \lambda g. \lambda f. \lambda x. (g @ (f @ x))$$

Przykład. Sprawdźmy, że podana definicja faktycznie składa funkcje.

$$\text{złoż } @ \lambda y. 2 \cdot y @ \lambda z. z+10 @ 3 = \lambda g. \lambda f. \lambda x. (g @ (f @ x)) @ \lambda y. 2 \cdot y @ \lambda z. z+10 @ 3 = \\ = \lambda f. \lambda x. (\lambda y. 2 \cdot y @ (f @ x)) @ \lambda z. z+10 @ 3 = \lambda x. (\lambda y. 2 \cdot y @ (\lambda z. z+10 @ x)) @ 3 = \lambda y. 2 \cdot y @ (\lambda z. z+10 @ 3) = \\ = \lambda y. 2 \cdot y @ 3+10 = \lambda y. 2 \cdot y @ 13 = 2 \cdot 13 = 26$$

$$\text{złoż } @ \lambda x. x+3 @ \lambda x. x+4 = \text{zamiana liter} = \lambda g. \lambda f. \lambda x. (g @ (f @ x)) @ \lambda y. y+3 @ \lambda z. z+4 = \\ = \lambda f. \lambda x. (\lambda y. y+3 @ (f @ x)) @ \lambda z. z+4 = \lambda x. (\lambda y. y+3 @ (\lambda z. z+4 @ x)) = \lambda x. (\lambda y. y+3 @ x+4) = \lambda x. x+4+3 = \lambda x. x+7$$

KONKURS MATEMATYCZNY KOMA 2018

LICZEBNIKI CHURCHA

W rachunku lambda możemy zakodować nie tylko operacje, ale także obiekty matematyczne, np. liczby naturalne. Liczbie n odpowiada funkcja wykonująca n razy funkcję na argumencie.

$$0 := \lambda f. \lambda x. x \qquad 1 := \lambda f. \lambda x. (f @ x) \qquad 2 := \lambda f. \lambda x. (f @ (f @ x)) \qquad \text{itd.}$$

Przykład. Ile to jest 5 przemnożone trzykrotnie przez dwa?

$$3 @ \lambda x. 2 \cdot x @ 5 = \lambda f. \lambda x. (f @ (f @ (f @ x))) @ \lambda x. 2 \cdot x @ 5 = . \lambda x. (\lambda x. 2 \cdot x @ (\lambda x. 2 \cdot x @ (\lambda x. 2 \cdot x @ x))) @ 5 = \lambda x. 8 \cdot x @ 5 = 40.$$

Na tych nowych liczbach możemy wykonywać działania tak, żeby wyniki zgadzały się ze 'starą' arytmetyką. Dla przykładu zdefiniujemy operacje następnika, dodawania i silni.

NASTĘPNIK

Dokładamy jeszcze jedno wykonanie funkcji.

$$\text{następnik} := \lambda n. \lambda f. \lambda x. (f @ (n @ f @ x))$$

Przykłady

$$\text{następnik} @ 0 = \lambda n. \lambda f. \lambda x. (f @ (n @ f @ x)) @ 0 = \lambda f. \lambda x. (f @ (0 @ f @ x)) = \lambda f. \lambda x. (f @ (\lambda f. \lambda x. x @ f @ x)) = \lambda f. \lambda x. (f @ (\lambda x. x @ x)) = \lambda f. \lambda x. (f @ x) = 1$$

$$\text{następnik} @ 2 = \lambda n. \lambda f. \lambda x. (f @ (n @ f @ x)) @ 2 = \lambda f. \lambda x. (f @ (2 @ f @ x)) = \lambda f. \lambda x. (f @ (\lambda f. \lambda x. (f @ (f @ x)) @ f @ x)) = \lambda f. \lambda x. (f @ (\lambda x. (f @ (f @ x)) @ x)) = \lambda f. \lambda x. (f @ (f @ (f @ x))) = 3$$

DODAJ

Liczby Churcha możemy dodawać.

$$\text{dodaj} := \lambda n. \lambda m. (m @ \text{następnik} @ n)$$

Ustalmy, że zapis $n+m$ oznacza $\text{dodaj} @ n @ m$.

Przykład.

$$2 + 2 = \text{dodaj} @ 2 @ 2 = \lambda n. \lambda m. (m @ \text{następnik} @ n) @ 2 @ 2 = \lambda m. (m @ \text{następnik} @ 2) @ 2 = 2 @ \text{następnik} @ 2 = \text{następnik} @ (\text{następnik} @ 2) = \text{następnik} @ 3 = 4$$

SILNIA

Zakładając, że mamy w rachunku lambda działanie mnożenia, zdefiniujemy i przetestujemy silnię.

$$\text{Niech } \text{krok} := \lambda p. (\text{para} @ ((p @ \text{tak}) \cdot (p @ \text{nie})) @ ((p @ \text{nie}) + 1)),$$

$$\text{silnia} := \lambda n. (n @ \text{krok} @ (\text{para} @ 1 @ 1) @ \text{tak}).$$

$$\text{silnia} @ 0 = 0 @ \text{krok} @ (\text{para} @ 1 @ 1) @ \text{tak} = (\text{para} @ 1 @ 1) @ \text{tak} = 1$$

$$\begin{aligned} \text{silnia} @ 5 &= 5 @ \text{krok} @ (\text{para} @ 1 @ 1) @ \text{tak} = 4 @ \text{krok} @ (\text{para} @ (1 \cdot 1) @ (1 + 1)) @ \text{tak} = \\ &= 4 @ \text{krok} @ (\text{para} @ 1 @ 2) @ \text{tak} = 3 @ \text{krok} @ (\text{para} @ (1 \cdot 2) @ (2 + 1)) @ \text{tak} = \\ &= 3 @ \text{krok} @ (\text{para} @ 2 @ 3) @ \text{tak} = 2 @ \text{krok} @ (\text{para} @ (2 \cdot 3) @ (3 + 1)) @ \text{tak} = \\ &= 2 @ \text{krok} @ (\text{para} @ 6 @ 4) @ \text{tak} = 1 @ \text{krok} @ (\text{para} @ (6 \cdot 4) @ (4 + 1)) @ \text{tak} = \\ &= 1 @ \text{krok} @ (\text{para} @ 24 @ 5) @ \text{tak} = (\text{para} @ (24 \cdot 5) @ (5 + 1)) @ \text{tak} = \\ &= (\text{para} @ 120 @ 6) @ \text{tak} = 120 \end{aligned}$$

KONKURS MATEMATYCZNY KOMA 2018

UWAGI ORGANIZACYJNE

1. **Czas trwania** wykładu 45 min. Czas pisania zadań 45 min. Nie trzeba powiedzieć wszystkiego. Nie trzeba rozwiązać wszystkiego. Na ogół do wejścia do finału wystarczy mieć ponad 50% (w klasach młodszych pewnie mniej), więc lepiej mniej, a dobrze.
2. **Terminy** konkursu szkolnego
SP 4-6: 19 XI – część zadaniowa, 23 XI – odsył wyników, 1 XII – finał
SP 7-8 i GM 3: 26 XI – część zadaniowa, 30 XI – odsył wyników, 8 XII – finał
LO: 3 XII – część zadaniowa, 7 XII – odsył wyników, 15 XII – finał
3. Wykład można zrobić w dniu eliminacji szkolnych lub w piątek poprzedzający dzień eliminacji.
4. W SP wykład dla Młodzików i Juniorów warto zrobić osobno. W przeciwnym razie stracą na tym jedni i drudzy.
5. Wyniki proszę przesłać w pliku xls bez żadnych dodatkowych formatowań (wzór do pobrania ze strony konkursu).
6. W przypadku dużej liczby uczniów i dużego rozrzutu wyników nie trzeba wysyłać wszystkich nazwisk, ale należy podać liczbę uczestników wykładu i części zadaniowej.
7. Prac nie trzeba przysyłać pocztą, ale należy je zachować do czasu ogłoszenia listy finalistów. W przypadku dużych odchyleń wyników z danej szkoły od średniej, możemy poprosić o przesłanie prac.
8. Każdy podpunkt jest oceniany zero-jedynkowo.
9. Finały we wszystkich kategoriach odbywają się w Instytucie Matematycznym UWr, pl. Grunwaldzki 2/4, 50-384 Wrocław (dojazd z dworca PKP i PKS autobusami 145 i 146 w kierunku Sępólna i Biskupina, należy wysiąść na przystanku Most Grunwaldzki), początek o godz. 10:15 w sali HS. Przebieg finału opisano na stronie WWW konkursu.

KLUCZ ODPOWIEDZI

1. Alonzo Church
2. 1936 r. (pierwsza opublikowana praca)
3. a) 42 b) 12 c) 5 d) 18 e) 2 f) 21 g) 19 h) 81 i) 25 j) 81 k) 4
4.
 - a) nie (lub $\lambda x. \lambda y. y$, lub zmienione litery)
 - b) $\lambda x. x$ (lub zmienione litery, lub identyczność)
 - c) nie (lub $\lambda x. \lambda y. y$, lub zmienione litery)
 - d) nie (lub $\lambda x. \lambda y. y$, lub zmienione litery)
 - e) $\lambda y. \lambda x. x$ (lub $\lambda x. \lambda y. y$, lub zmienione litery, lub nie)
 - f) 195
 - g) 3
5.
 - a) 82
 - b) 48
 - c) 23
 - d) $\lambda x. 3 \cdot x + 11$ (lub zmienione litery, lub np. $\lambda x. 11 + 3 \cdot x$ itp.)
 - e) $\lambda x. 8 \cdot x + 5$ (lub zmienione litery, lub np. $\lambda x. x \cdot 8 + 5$ itp.)
6. a) lewa b) prawa c) prawa d) środkowa e) lewa
7. a) 31 b) 6 c) 56 d) 1 e) 16 f) 256
8. a) 3 b) 45 c) 5050

KONKURS MATEMATYCZNY KOMA 2018

ELIMINACJE SZKOLNE: SENIORZY (LO)

szkoła:

imię i nazwisko:.....

klasa:

Zad. 1. Kto wymyślił rachunek lambda?

.....

Zad. 2. W którym roku?

.....

Zad. 3. Napisz postać normalną wyrażeń.

a) $\lambda x. x @ 42$

.....

b) $\lambda y. y+1 @ 11$

.....

c) $\lambda n. \lambda m. n+m @ 2 @ 3$

.....

d) $\lambda n. \lambda m. n+m+m @ 8 @ 5$

.....

e) $\lambda n. \lambda m. m-n @ 4 @ 6$

.....

f) $\lambda n. \lambda m. \lambda k. (m+n) \cdot (n-k) @ 4 @ 3 @ 1$

.....

g) $\lambda n. \lambda m. n \cdot m+n+m @ 3 @ 4$

.....

h) $\lambda n. \lambda m. (m+2) \cdot (n+1) @ 8 @ 7$

.....

i) $\lambda f. (f @ 3) + (f @ 4) @ \lambda n. n \cdot n$

.....

j) $\lambda f. (f @ (f @ 3)) @ \lambda n. n \cdot n$

.....

k) $\lambda f. (f @ (f @ 3 @ 7) @ 3) @ \lambda n. \lambda m. (n+m):2$

.....

Zad. 4. Uprość zapisy.

a) $\lambda x. x @ \text{nie}$

.....

b) $\lambda x. x @ \lambda y. y @ \lambda z. z @ \lambda x. x$

.....

c) $\text{tak} @ \text{tak} @ \text{tak} @ \text{nie} @ \text{tak}$

.....

d) $\text{nie} @ \text{nie} @ \text{nie} @ \text{tak} @ \text{nie}$

.....

e) $\text{tak} @ \lambda x. x$

.....

f) $\text{tak} @ \text{nie} @ \text{tak} @ (12 \cdot 14) @ (13 \cdot 15)$

.....

g) $\text{tak} @ 3 @ (24 \cdot 13)$

.....

Zad. 5. Oblicz wyniki działań.

a) $(\text{tak} @ 23 @ 68) + (\text{para} @ 59 @ 31 @ \text{tak})$

.....

b) $(\text{tak} @ 8 @ 9) \cdot (\text{nie} @ 7 @ 6)$

.....

c) $\text{złóż} @ \lambda x. 2 \cdot x+9 @ \lambda x. 3 \cdot x+1 @ 2$

.....

d) $\text{złóż} @ \lambda x. x+4 @ \lambda x. 3 \cdot x+7$

.....

e) $\text{złóż} @ \lambda x. 2 \cdot x+3 @ \lambda x. 4 \cdot x+1$

.....

KONKURS MATEMATYCZNY KOMA 2018

Zad. 6. Podkreśl jedną z definicji, która spełnia wymaganą własność.

a) pierwszy @ (para @ A @ B) = A

pierwszy := $\lambda p. (p @ \text{tak})$ $\lambda p. (p @ \text{nie})$ $\lambda p. (\text{nie} @ p)$

b) czyZero @ 0 = tak oraz czyZero @ n = nie, gdy n jest liczbą naturalną różną od zera

czyZero := $\lambda n. (n @ (\lambda x. \text{tak}) @ \text{nie})$ $\lambda n. (n @ \text{nie} @ (\lambda x. \text{tak}))$ $\lambda n. (n @ (\lambda x. \text{nie}) @ \text{tak})$

c) zamień @ (para @ A @ B) = para @ B @ A

zamień := $\lambda p. (\text{nie} @ \text{tak} @ p)$ $\lambda p. (\text{para} @ (p @ \text{tak}) @ (p @ \text{nie}))$ $\lambda p. (\text{para} @ (p @ \text{nie}) @ (p @ \text{tak}))$

d) zaprzecz @ tak = nie oraz zaprzecz @ nie = tak

zaprzecz := $\lambda b. (b @ \text{tak} @ \text{nie})$ $\lambda b. (b @ \text{nie} @ \text{tak})$ $\lambda b. (\text{para} @ \text{tak} @ \text{nie} @ b)$

e) lub @ nie @ nie = nie oraz lub @ tak @ tak = lub @ tak @ nie = lub @ nie @ tak = tak

lub := $\lambda a. \lambda b. (a @ \text{tak} @ b)$ $\lambda a. \lambda b. (a @ (b @ \text{tak} @ \text{tak}) @ (b @ \text{nie} @ \text{tak}))$ $\lambda a. \lambda b. (a @ b @ \text{tak})$

Zad. 7. Oblicz liczebnik Churcha. Wynik zapisz cyframi.

a) 8 @ (dodaj @ 3) @ 7

d) 1 @ 1

.....

.....

b) złóż @ 3 @ 2

e) 2 @ 2 @ 2

.....

.....

c) złóż @ 7 @ 8

f) 8 @ 2

.....

.....

Zad. 8. Niech $A := \lambda n. \left(n @ \left(\lambda p. \left(\text{para} @ (p @ \text{dodaj}) @ ((p @ \text{nie}) + 1) \right) \right) @ (\text{para} @ 0 @ 1) @ \text{tak} \right)$. Oblicz.

a) A @ 2

.....

b) A @ 9

.....

c) A @ 100

.....