Документация по работе с математической библиотекой CUDA

Руководитель проекта: Бокарев Станислав

Разработчики: Чуваков Никита, Назарова Анастасия

Оглавление

| Функции приложения | 3 |
|-----------------------------|----|
| Инструкция для пользователя | 8 |
| Инструкция для программиста | 14 |
| Текущие проблемы | 15 |

Функции приложения

Математическая библиотека предоставляет собой параллельные алгоритмы, которые выполняются на видеокарте Nvidia, что позволяет при больших входных данных ускорить процесс расчета. В ней реализованы следующие математические операции.

- 1. Нахождение приближенного решения системы обыкновенных дифференциальных уравнений:
 - метод Эйлера;
 - метода Рунге-Кутты 2;
 - метод Рунге-Кутты 4;
- 2. Численное интегрирование определенного интеграла:
 - метод Симпсона;
 - метод Симпсона 3/8;
 - метод Гаусса;
- 3. Работа с матрицами:
 - транспонирование матрицы;
 - умножение матрицы на матрицу;
 - умножение матрицы на вектор.

Расчетные формулы:

Нахождение приближенного решения

системы обыкновенных дифференциальных уравнений:

Пусть поведение некоторого объекта описывается следующими уравнениями:

$$\frac{dx_{i}}{dt} = F_{i}(t, x_{1}, x_{2}, ..., x_{n}), i=1, 2,, n,$$

где t - время; $x_1, x_2, ..., x_n$ - параметры, определяющие состояние объекта; F_{i} - заданные функции своих аргументов (правые части).

К уравнению присоединяются начальные условия:

$$x_{i|_{t=t^0}} = x_i^0$$
, $i = 1, 2, ..., n$,

где t^0 - начальное время; x_i^0 , - начальные значения параметров. Задача Коши состоит в отыскании значений параметров x_i для любого будущего момента времени $t>t^0$.

Метод Эйлера

- простейший численный метод решения систем обыкновенных дифференциальных уравнений. Вводится шаг по времени т. Время становится дискретным:

$$t^{k+1} = t^k + \tau.$$

Индекс вверху означает номер момента времени. Соответственно, x^k_i - это значение x_i ; в момент времени t^k . Согласно методу Эйлера, интегрирование исходных дифференциальных уравнений сводится к следующему вычислительному процессу:

$$x_i^{k+1} = x_i^k + \tau \cdot F_i(t^k, x_1^k, x_2^k, \dots, x_n^k)$$
, i=1, 2, ..., n.

Метод Рунге-Кутты 2-го порядка (Усовершенствованный метод Эйлера).

Каждый шаг по времени т состоит из двух этапов. На первом этапе выполняется половина шага по методу Эйлера:

$$\begin{aligned} x_i^{k+1/2} &= x_i^k + \frac{\tau}{2} F_i \Big(t^k, x_1^k, x_2^k, ..., x_n^k \Big); \\ t^{k+1/2} &= t^k + \frac{\tau}{2}, \quad i=1, 2, ..., n. \end{aligned}$$

После этого вычисляются значения производных для среднего значения отрезка т:

$$F_i^{k+1/2} = F_i \Big(t^{k+1/2}, x_1^{k+1/2}, \dots, x_n^{k+1/2} \Big).$$

На втором этапе из исходной точки выполняется целый шаг при этом берется правая часть для средней точки:

$$x_i^{k+1} = x_i^k + \tau \cdot F_i^{k+1/2};$$

 $t^{k+1} = t^k + \tau, i=1, 2, ..., n.$

Точность вычислений возрастает, т.к. значение производной в средней точке шага по времени лучше передает скорость изменения искомых параметров, чем значения производных, взятых на краю отрезка.

Метод Рунге-Кутты 4-го порядка

Вычисление нового значения проходит в четыре стадии:

$$1.\mathbf{R}_{i}^{1} = \boldsymbol{\tau} * \mathbf{F}_{i} * \left(\boldsymbol{t}^{k}, \boldsymbol{x}_{1}^{k}, \dots, \boldsymbol{x}_{n}^{k}\right);$$

$$2.\mathbf{R}_{i}^{2} = \boldsymbol{\tau} * \mathbf{F}_{i} * \left(\boldsymbol{t}^{k} + \frac{\boldsymbol{\tau}}{2}, \boldsymbol{x}_{1}^{k} + \frac{1}{2}\mathbf{R}_{1}^{1}, \dots, \boldsymbol{x}_{n}^{k} + \frac{1}{2}\mathbf{R}_{n}^{1}\right);$$

$$3.\mathbf{R}_{i}^{3} = \boldsymbol{\tau} * \mathbf{F}_{i} * \left(\boldsymbol{t}^{k} + \frac{\boldsymbol{\tau}}{2}, \boldsymbol{x}_{1}^{k} + \frac{1}{2}\mathbf{R}_{1}^{2}, \dots, \boldsymbol{x}_{n}^{k} + \frac{1}{2}\mathbf{R}_{n}^{2}\right);$$

$$4.\mathbf{R}_{i}^{4} = \boldsymbol{\tau} * \mathbf{F}_{i} * \left(\boldsymbol{t}^{k} + \boldsymbol{\tau}, \boldsymbol{x}_{1}^{k} + \frac{1}{2}\mathbf{R}_{1}^{3}, \dots, \boldsymbol{x}_{n}^{k} + \mathbf{R}_{n}^{3}\right);$$

$$\boldsymbol{x}_{i}^{k+1} = \boldsymbol{x}_{i}^{k} + \frac{1}{6}(\mathbf{R}_{i}^{1} + 2\mathbf{R}_{i}^{2} + 2\mathbf{R}_{i}^{3} + \mathbf{R}_{i}^{4})$$

$$\boldsymbol{i} = 1, 2, \dots, \boldsymbol{n}$$

$$\boldsymbol{t}^{k+1} = \boldsymbol{t}^{k} + \boldsymbol{\tau}$$

Численное интегрирование определенного интеграла:

Дана функция f(x), необходимо найти $\int_a^b f(x) dx$.

Метод Симпсона

Расчетная формула для данного метода выглядит следующим образом:

$$\int_{a}^{b} f(x)dx = \frac{h}{3} \left(f(a) + f(b) + 4 * \sum_{i=1}^{N/2} f(a + (2i - 1)h) + 2 * \sum_{i=1}^{\frac{N}{2} - 1} f(a + 2 * i * h) \right)$$

Условие применимости метода: N должно быть кратно двум.

Метод Симпсона имеет 4-й порядок точности. Этого достаточно для большинства инженерных расчетов (один из наиболее популярных методов).

Метод Симпсона 3/8

Существует более удобный вариант без ограничения на четность N- метод Симпсона 3/8.

Расчетная формула для данного метода выглядит следующим образом:

$$\int_{a}^{b} f(x)dx = h\left(\frac{3}{8}\left(f(a) + f(b)\right) + \frac{7}{6}\left(f(a+h) + f(b-h)\right) + \frac{23}{24}\left(f(a+2h) + f(b-h)\right) + \sum_{i=4}^{N-2} f(a+(i-1)*h)\right)$$

Условие применимости метода: N≥6.

Данный метод также имеет 4-й порядок точности и проще реализуется, так как не надо по отдельности вычислять суммы четных и нечетных членов. Однако его погрешность несколько выше, чем у классического метода Симпсона.

Метод Гаусса

Расчетная формула для данного метода выглядит следующим образом:

$$\int_{a}^{b} f(x)dx = \frac{h}{2} \sum_{i=0}^{N-1} \sum_{i=1}^{p} c_{i} * f(x_{i} \frac{h}{2} + a + jh + \frac{h}{2})$$

Для реализации метода также понадобятся значения абсцисс (x_i) и коэффициентов (c_i) (приведены ниже в таблицах 1 и 2).

Таблица 1. Абсциссы метода Гаусса.

| p | \mathbf{x}_1 | X2 | X 3 | X 4 |
|---|----------------|-----------|------------|------------|
| 1 | 0 | | | |
| 2 | -0.57735 | 0.57735 | | |
| 3 | -0.774597 | 0 | 0.774597 | |
| 4 | -0.861135 | -0.339981 | 0.339981 | 0.861136 |

Таблица 2. Коэффициенты метода Гаусса.

| p | C 1 | C2 | C3 | C4 |
|---|------------|----------|---------|---------|
| 1 | 2 | | | |
| 2 | 1 | 1 | | |
| 3 | 0.55556 | 0.888889 | 0.55556 | |
| 4 | 0.34785 | 0.65215 | 0.65215 | 0.34785 |

Стоит отметить, что данный метод имеет очевидный недостаток: если на интервале [a; b] функция f(x) имеет достаточно сложный вид, то вычисление интеграла не даст качественного результата. Поэтому вышеуказанный метод эффективен для несложных функций.

Работа с матрицами:

Матрица — *математический объект*, записываемый в виде прямоугольной таблицы элементов *кольца* или *поля* (например, *целых*, *действительных* или*комплексных* чисел), которая представляет собой совокупность *строк* и *столбцов*, на пересечении которых находятся её элементы. Количество строк и столбцов матрицы задает размер матрицы.

Транспонирование

Для каждой матрицы

$$A = (a_{i,j})_{i=1,\dots,m_{j=1,\dots,n}} = \begin{pmatrix} a_{1,1} \dots & a_{1,n} \\ & \cdot \\ & \cdot \\ & \cdot \\ a_{m,1} \dots & a_{m,n} \end{pmatrix},$$

размера $n \times m$ можно построить матрицу

$$B = (b_{j,i})_{j=1,\dots,n_{i=1,\dots,m}} = \begin{pmatrix} b_{1,1} \dots b_{1,m} \\ \vdots \\ \vdots \\ b_{n,1} \dots b_{n,m} \end{pmatrix},$$

размера $n \times m$, у которой $b_{j,i} = a_{i,j}$ для всех $i=1,\dots,m$ и $j=1,\dots,n$.

Такая матрица называется **транспонированной матрицей** для A и обозначается A^T .

При транспонировании строки (столбцы) матрицы A становятся столбцами (соответственно - строками) матрицы A^T .

Очевидно, $(A^T)^T = A$.

Умножение матрицы на матрицу

Умножение матриц (обозначение: AB, реже со знаком умножения $A \times B$) — есть операция вычисления матрицы C, каждый элемент которой равен сумме произведений элементов в соответствующей строке первого множителя и столбце второго.

$$c_{ij} = \sum_{k=1}^{n} a_{ik} b_{kj}.$$

Количество столбцов в матрице A должно совпадать с количеством строк в матрице B, иными словами, матрица A обязана быть **согласованной** с матрицей B. Если матрица A имеет размерность $m \times n$, $B \longrightarrow n \times k$, то размерность их произведения AB = C есть $m \times k$.

Умножение матрицы на вектор

По обычным правилам матричного умножения осуществляется умножение на матрицу слева вектора-столбца, а также умножение вектора-строки на матрицу справа. Поскольку элементы вектора-столбца или вектора-строки можно записать (что обычно и делается), используя один, а не два индекса, это умножение можно записать так:

для вектора-столбца v (получая новый вектор-столбец Av):

$$(Av)_i = \sum_{k=1}^n a_{ik} \, v_k,$$

для вектора-строки s (получая новый вектор-строку sA):

$$(sA)_i = \sum_{k=1}^n s_k a_{ki}.$$

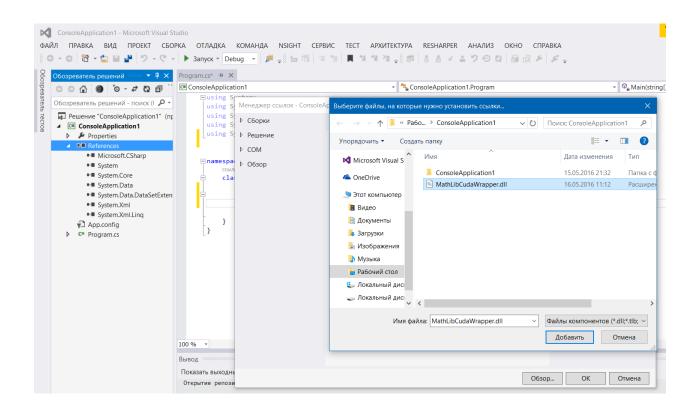
Вектор-строка, матрица и вектор-столбец могут быть умножены друг на друга, давая число (скаляр):

$$sAv = \sum_{k,i} s_k \, a_{ki} v_i.$$

Инструкция для пользователя

Для приложений на С#

- 1. Чтобы воспользоваться данной математической библиотекой помимо видеокарты Nvidia с поддержкой CUDA (все современные видеокарты поддерживают данную технологию) необходимо следующее программное обеспечение: MS Visual Studio 2013 и выше (на версиях младше стабильная работа приложения не гарантируется), также потребуется скачать и установить Nvidia CUDA Toolkit 7.5 для MS Visual Studio 2013.
- 2. Далее необходимо в папку со своим проектом скопировать два файла MathLibCudaWrapper.dll (математическая библиотека) и MathLibCudaWrapper.xml (встроенная документация к библиотеке для Visual Studio).
- 3. В своем открытом проекте в MS Visual Studio в пункте References обозревателя решений добавьте ссылку на библиотеку «MathLibCudaWrapper.dll»



4. Теперь у вас есть доступ к основным классам данной библиотеки и их методам:

Класс *MathLibCUDA.MathFuncsIntegral* – для нахождения определенного интеграла методами:

- .Simpson Симпсона
- .*Simpson 3 8* Симпсона 3/8
- . Gauss Гаусса с разным числом точек

Класс *MathLibCUDA.MathFuncsDiffEquations* – для решения системы обыкновенных дифференциальных уравнений методами:

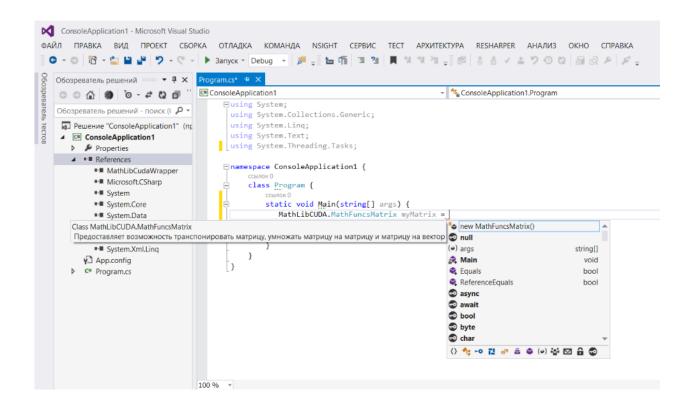
.*Eiler* – Эйлера
.*RK2* – Рунге-Кутты 2
.*RK4* – Рунге-Кутты 4

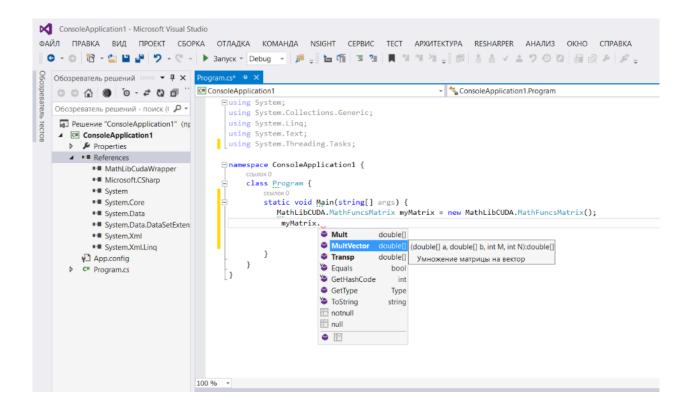
Класс MathLibCUDA.MathFuncsMatrix – для операций с матрицами:

.Transp – транспонирование матрицы

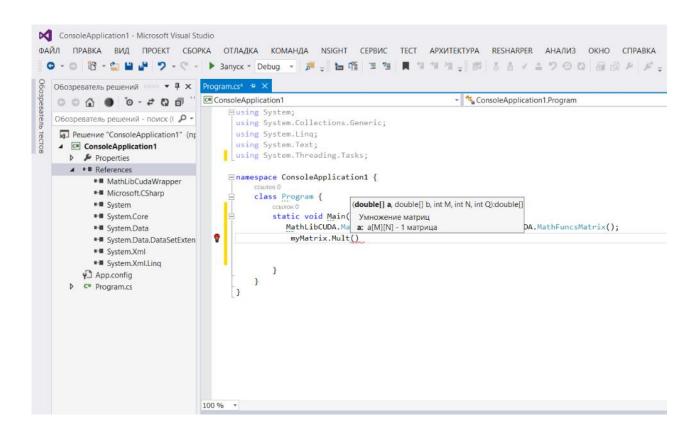
.Mult – умножение матрицы на матрицу

.MultVector – умножение матрицы на вектор





Каждый метод имеет подсказку, в которой описываются параметры и их предназначение



Пример умножения матриц с использованием данной математической библиотеки:

```
ConsoleApplication1 - Microsoft Visual Studio
ФАЙЛ ПРАВКА ВИД ПРОЕКТ СБОРКА ОТЛАДКА КОМАНДА NSIGHT СЕРВИС ТЕСТ АРХИТЕКТУРА RESHARPER АНАЛИЗ ОКНО СПРАВКА
 © - ○ | で - ☆ ■ ♪ フ - C - | ▶ Запуск - Debug - | 声 - ※ 늘 作 | 3 2 | ■ 利 利 利 - ※ 都 | & & ✓ エ ワ の ひ | 品 点 ៛ | ダ
  ○ ○ 🟠 📵 🙍 - 🕏 🐧 🗊 '' 🖭 ConsoleApplication1
                                         using System.Text;
  Обозреватель решений - поиск (С
                                       using System.Threading.Tasks;
    Pешение "ConsoleApplication1" (пр
   mamespace ConsoleApplication1 {
      Properties
                                             class Program {
      ▲ ■•■ References
           ■-■ MathLibCudaWrapper
                                                 static void Main(string[] args) {
           ■■ Microsoft.CSharp
                                                    MathLibCUDA.MathFuncsMatrix myMatrix = new MathLibCUDA.MathFuncsMatrix();
           ■-■ System
           ■-■ System.Core
                                                    int N = 4;
           ■-■ System.Data
                                                    int Q = 2;
           ■-■ System.Data.DataSetExten
                                                    \operatorname{var} \overset{\circ}{A} = \operatorname{new double}[M * N];
           ■-■ System.Xml
                                                    var B = new double[N * Q];
           ■-■ System.Xml.Ling
                                                    double[] C;
         App.config
      ▶ C# Program.cs
                                                    for (int i = 0; i < M; i++)
                                                        for (int j = 0; j < N; j++)
A[i * N + j] = i + j;
                                                    for (int i = 0; i < N; i++)
                                                        for (int j = 0; j < 0; j++)
B[i * Q + j] = j * 3.1;
                                                    C = myMatrix.Mult(A, B, M, N, Q);
                                  100 %
```

Для приложений на С++

- 1. Чтобы воспользоваться данной математической библиотекой помимо видеокарты Nvidia с поддержкой CUDA (все современные видеокарты поддерживают данную технологию) необходимо следующее программное обеспечение: MS Visual Studio 2013 и выше (на версиях младше стабильная работа приложения не гарантируется), также потребуется скачать и установить Nvidia CUDA Toolkit 7.5 для MS Visual Studio 2013.
- 2. Далее необходимо в папку со своим проектом скопировать два файла CudaUnman.lib (математическая библиотека) и CudaMathFuncs.h (заголовочный файл с набором всех математических функций).
- 3. В своем открытом проекте в MS Visual Studio добавляем заголовочный файл «CudaMathFuncs.h»
- 4. Теперь у вас есть доступ к основным классам данной библиотеки и их методам:

Класс MyCudaMathFuncs::Integrals— для нахождения определенного интеграла методами:

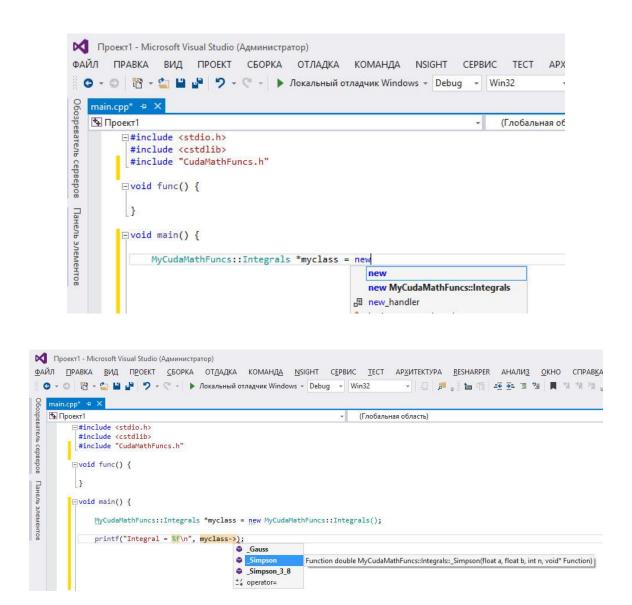
- **->_Simpson** Симпсона
- ->_Simpson_3_8 Симпсона 3/8
- -> *Gauss* Гаусса с разным числом точек

Класс *MyCudaMathFuncs::DiffEquations* – для решения системы обыкновенных дифференциальных уравнений методами:

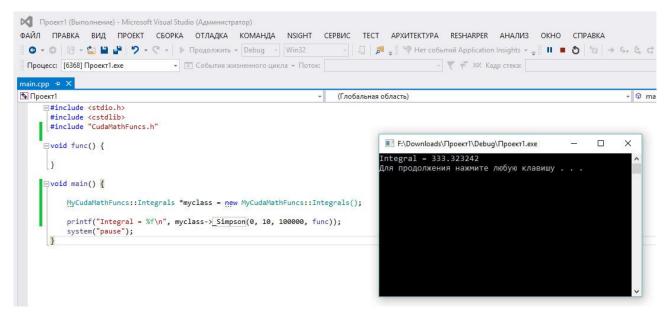
- ->_*Eiler* Эйлера
- ->_*RK2* Рунге-Кутты 2
- ->_*RK4* Рунге-Кутты 4

Класс *MyCudaMathFuncs::Мatrix* – для операций с матрицами:

- ->_*Transp* транспонирование матрицы
- ->_*Mult* умножение матрицы на матрицу
- ->_MultVector умножение матрицы на вектор



Пример расчета интеграла методом Симпсона с использованием данной математической библиотеки:



Инструкция для программиста

Для открытия проекта https://github.com/boksts/WrapperCUDA, помимо видеокарты Nvidia с поддержкой CUDA (все современные видеокарты поддерживают данную технологию), необходимо следующее программное обеспечение: MS Visual Studio 2013 и выше (на версиях младше стабильная работа приложения не гарантируется), также потребуется скачать и установить Nvidia CUDA Toolkit 7.5 для MS Visual Studio 2013. Решение включает в себя 4 проекта, код в которых содержит подробные комментарии:

- 1. **CudaUnman** CUDA проект, содержит файлы с исходным кодом параллельных алгоритмов на CUDA:
 - DiffEquations.cu для дифференциальных уравнений.
 - Integral.cu для интегралов
 - Matrix.cu для матричных операций
 - CudaMathFuncs.h и CudaMathFuncs.cpp содержат описание классов и методов данной математической библиотеки. Для доступа к функциям из .cu файлов из .cpp файла используется MiniWrapForCuda.h в котором описаны функции из всех .cu файлов.
- 2. **MathLibCudaWrapper** настроенная динамическая библиотека, которая генерирует .dll файл, чтобы впоследствии его можно было подключить в проект С#. Представляет собой враппер (связующее звено между неуправляемым и управляемым кодом). Включает в себя: MathLibCudaWrapper.h содержит описание классов и методов будущей библиотеки, а также документацию. MathLibCudaWrapper.cpp содержит реализацию описанных методов. Здесь реализован вызов методов из проекта CudaUnman, передача массивов из управляемого кода в неуправляемый и обратно, а также передача указателей на функцию (делегатов) из управляемого кода и обратно посредством маршалинга.
- 3. **CSharp** C# проект. Здесь реализовано использование всех возможностей данной математической библиотеки.
- 4. Срр С++ проект. Здесь показан пример использования математической библиотеки.
- 5. **UnitTestProject1** содержит Unit-тесты, которые позволяют проводить проверку на достоверность результатов на случай изменения кода.

Текущие проблемы

В математической библиотеке остался не реализован механизм передачи указателя на функцию с хоста в ядро устройства: в проекте **CudaUnman** для интегралов это подынтегральная функция, а для дифференциальных уравнений система дифференциальных уравнений, поэтому они жестко задаются непосредственно в коде с параллельными алгоритмами. Для примера передача данных функций из проекта С# в проект **CudaUnman** через **MathLibCudaWrapper** полностью реализована (в коде есть комментарии во всех проектах в соответствующих местах). Данная проблема связана с тем, что в технологии CUDA нет явного описания функций для такого рода действий. Одним из вариантов решения сложившейся ситуации является передача не указателя на функцию из управляемого кода, а строки в неуправляемый код, построение дерева, используя метод рекурсивного спуска, и передача дерева в ядро устройства.