

ФГУП "ВСЕРОССИЙСКИЙ НАУЧНО-ИССЛЕДОВАТЕЛЬСКИЙ ИНСТИТУТ АВТОМАТИКИ ИМ. Н.Л. ДУХОВА"

Программный комплекс CSPH&VD<sup>3</sup> с автоматической балансировкой вычислительной нагрузки для параллельного гидродинамического моделирования движения веществ в экстремальных состояниях методом SPH с использованием решения задачи Римана

Егорова Мария С., Дьячков С.А., Мурзов С.А., Григорьев С.Ю., Паршиков А.Н., Жаховский В.В.



## Цели разработки

Высокопроизводительное моделирование сред с нестационарными свободными границами и разрывами сплошности



Образование капель [1]

Разрушение [3]

#### Удар и пробитие [4]



1. M. Van Dyke, "An album of fluid motion", 1982. 2. J.H.S. Lee, "The detonation phenomenon", 2008. 3. H. Schuler et. al. / Int. J. Imp. Eng. 32 (2006) 1635–1650. 4. G.R. Johnson / Int. J. Imp. Eng. 38 (2011) 456-472.

2

### Выбор метода моделирования

Задачи характеризуются следующими *особенност ями*, влияющими на выбор численного метода моделирования:

- сильной неоднородностью пространственного распределения вещества;
- сложной формой движения поверхностей;
- сильными деформациями и разрывами сплошной среды.

Два пути численного решения:

• приближение гомогенной среды + модели межфазного обмена;



### Выбор метода моделирования

Задачи характеризуются следующими *особенност ями*, влияющими на выбор численного метода моделирования:

- сильной неоднородностью пространственного распределения вещества;
- сложной формой движения поверхностей;
- сильными деформациями и разрывами сплошной среды.

Два пути численного решения:

- приближение гомогенной среды + модели межфазного обмена;
- прямое моделирование с учет ом мезост рукт уры мат ериалов (мезомоделирование) мет одами част иц (MD, SPH, ....)



3

#### Методы частиц (бессеточные) vs сеточные методы

Частица имеет характерный размер ( «диаметр»), плотность, скорость, энергию и т.д.





Образец

Сетка

Частицы в методе



Частицы фактически

4



#### Параллелизация для методов частиц

Мы разработали и применили алгоритм балансирующей декомпозиции [5], который подходит для *любого мет ода част иц с ограниченной област ью взаимодейст вия* и позволяет нам впервые решить множество задач, требующих высокой подробности разрешения расчетной области.

Ограниченная область взаимодействия означает, что все взаимодействия между частицами *локализованы в прост ранст ве*, т.е.

- каждая частица взаимодействует
   с небольшим числом соседей (MD)
- производные в частице вычисляются
   через значения в соседних частицах (SPH)
   MD среда



<sup>5.</sup> S. Dyachkov et al. / Lobachevskii Journal of Mathematics 2017, vol. 38, no. 5, pp. 893–897.



Массивно-параллельная архитектура – архитектура вычислительной системы с физически распределенной памятью.

Распределенная память → физически разделенные данные.

Задачи декомпозиции:

- Как оптимально распределить данные?
- Как распределить данные так, чтобы необходимое время на обмен было минимизировано?
- Что делать, если процессы заканчивают расчет каждого шага не одновременно?





Массивно-параллельная архитектура – архитектура вычислительной системы с физически распределенной памятью.

Распределенная память → физически разделенные данные.

Задачи декомпозиции:

Как оптимально распределить данные?

прост ранст венно

- Как распределить данные так, чтобы необходимое время на обмен было минимизировано?
- Что делать, если процессы заканчивают расчет каждого шага не одновременно?





Массивно-параллельная архитектура — архитектура вычислительной системы с физически распределенной памятью.

Распределенная память → физически разделенные данные.

Задачи декомпозиции:

Как оптимально распределить данные?

прост ранст венно

 Как распределить данные так, чтобы необходимое время на обмен было минимизировано?

#### с минимальной площадью границы

 Что делать, если процессы заканчивают расчет каждого шага не одновременно?





Массивно-параллельная архитектура – архитектура вычислительной системы с физически распределенной памятью.

Распределенная память → физически разделенные данные.

Задачи декомпозиции:

Как оптимально распределить данные?

прост ранст венно

 Как распределить данные так, чтобы необходимое время на обмен было минимизировано?

#### с минимальной площадью границы

Что делать, если процессы заканчивают расчет каждого шага не одновременно?

т ребует ся алгорит м балансировки, перераспределяющий част ицы





#### Минимизация времени расчета при равномерном распределении нагрузки

- Что делать, если процессы заканчивают расчет каждого шага не одновременно?
  - т ребует ся алгорит м балансировки, перераспределяющий част ицы



Трассировка процессов, упорядоченная по «полезной» работе.

 Чем более равномерно распределена работа во время расчета, тем меньше общее время расчета на шаг.



## Метод SPH с решением задачи Римана, или CSPH

#### SPH – Smoothed Particles Hydrodynamics

• Дискрет изация по прост ранст ву:

Дельтафункция:  $f(\mathbf{r}) = \int_{\Omega} f(\mathbf{r}') \,\delta(\mathbf{r} - \mathbf{r}') \,d\mathbf{x}'$ Переход к $f(\mathbf{r}) = \lim_{h \to 0} \int_{\Omega} f(\mathbf{r}') \,W(|\mathbf{r} - \mathbf{r}'|, h) \,d\mathbf{r}'$ ядру:  $\nabla f(\mathbf{r}) = \lim_{h \to 0} \int_{\Omega} f(\mathbf{r}') \nabla W(|\mathbf{r} - \mathbf{r}'|, h) \,d\mathbf{r}'$ 

$$f(\mathbf{r}_i) = \sum_{i=1}^{N} \frac{m_i}{\rho_j} f(\mathbf{r}_j) W_{ij} + \mathcal{O}(h^2)$$
$$\nabla f(\mathbf{r}_i) = \sum_{i=1}^{N} \frac{m_i}{\rho_j} f(\mathbf{r}_j) \nabla_i W_{ij} + \mathcal{O}(h^2)$$



|**x** − **x**′| ≤ кh область действия сглаживающего ядра

обычно ядро – многочлен.  $abla_i W_{ij} = rac{\partial W_{ij}}{\partial r_{ij}} rac{r_{ij}}{h}$ 



#### SPH – Smoothed Particles Hydrodynamics

SPH-аппроксимация законов сохранения

$$\begin{split} & \frac{d\rho_i}{dt} = \rho_i \sum_j \frac{m_j}{\rho_j} \left( \overrightarrow{v_i} - \overrightarrow{v_j} \right) \cdot \nabla_i W_{ij} ; \\ & \frac{d\overrightarrow{v_i}}{dt} = -\frac{1}{\rho_i} \sum_j \frac{m_j}{\rho_j} \frac{P_i + P_j}{2} \cdot \nabla_i W_{ij} ; \\ & \frac{d(e_i + \frac{v_i^2}{2})}{dt} = \frac{1}{2\rho_i} \sum_j \frac{m_j}{\rho_j} \frac{P_i + P_j}{2} \left( \overrightarrow{v_i} - \overrightarrow{v_j} \right) \cdot \nabla_i W_{ij} . \end{split}$$

Система замыкается уравнением состояния.





#### SPH – Smoothed Particles Hydrodynamics

SPH-аппроксимация законов сохранения

$$\begin{aligned} \frac{d\rho_i}{dt} &= \rho_i \sum_j \frac{m_j}{\rho_j} \left( \overrightarrow{v_i} - \overrightarrow{v_j} \right) \cdot \nabla_i W_{ij} ; \\ \frac{d\overrightarrow{v_i}}{dt} &= -\frac{1}{\rho_i} \sum_j \frac{m_j}{\rho_j} \frac{P_i + P_j}{2} \cdot \nabla_i W_{ij} ; \\ \frac{d(e_i + \frac{v_i^2}{2})}{dt} &= \frac{1}{2\rho_i} \sum_j \frac{m_j}{\rho_j} \frac{P_i + P_j}{2} \left( \overrightarrow{v_i} - \overrightarrow{v_j} \right) \cdot \nabla_i W_{ij} . \end{aligned}$$

Система замыкается уравнением состояния.

• Проблема сжат ия-расширения част иц

$$\star \frac{d\rho_i}{dt} = \rho_i \frac{m_j}{\rho_j} (v_i - v_j) \cdot W'_{ij} = \rho_i \frac{m_j}{\rho_j} v_{ij} \cdot W'_{ij}; \qquad \text{sgn}\left(\frac{d\rho_i}{dt}\right) = \text{sgn}\left(\frac{d\rho_j}{dt}\right)! \\ \frac{d\rho_j}{dt} = \rho_j \frac{m_i}{\rho_i} (v_j - v_i) \cdot W'_{ji} = \rho_j \frac{m_i}{\rho_i} v_{ij} \cdot W'_{ij}. \\ (|W'_{ji}| = -W'_{ij}|)$$





## CSPH = SPH + задача Римана [6]

SPH-аппроксимация законов сохранения

$$\begin{aligned} \frac{d\rho_i}{dt} &= 2\rho_i \sum_j \frac{m_j}{\rho_j} \left( \overrightarrow{v_i} - \overrightarrow{v_{ij}}^* \right) \cdot \nabla_i W_{ij}; \\ \frac{d\overrightarrow{v_i}}{dt} &= -\frac{2}{\rho_i} \sum_j \frac{m_j}{\rho_j} P_{ij}^* \nabla_i W_{ij}; \\ \frac{d(e_i + \frac{v_i^2}{2})}{dt} &= \frac{1}{\rho_i} \sum_j \frac{m_j}{\rho_j} P_{ij}^* \overrightarrow{v_{ij}}^* \cdot \nabla_i W_{ij}. \end{aligned}$$

Система замыкается уравнением состояния.

Для упругопласт ических сред

$$\frac{d\overrightarrow{v_i}}{dt} = \frac{2}{\rho_i} \sum_j \frac{m_j}{\rho_j} \overrightarrow{\sigma_{ij}^*} \frac{\partial W_{ij}}{\partial r_{ij}};$$
$$\frac{d(e_i + \frac{v_i^2}{2})}{dt} = -\frac{1}{\rho_i} \sum_j \frac{m_j}{\rho_j} \overrightarrow{\sigma_{ij}^*} \cdot \overrightarrow{v_{ij}^*} \frac{\partial W_{ij}}{\partial r_{ij}}.$$



A

6. A. N. Parshikov and S. A. Medin / J. Comp. Phys., vol. 180, no. 1, pp. 358–382, 2002.

.

9

# Динамическая декомпозиция по Вороному (VD<sup>3</sup>)

## Идея [7]

## Пост роим на прост ранст ве, занят ом част ицами, диаграмму Вороного.

Определение (Диаграмма Вороного, VD) [8]:

- Набор точек {G<sub>k</sub>}<sup>N<sub>V̂</sub></sup><sub>k=1</sub> ∈ Ω назовем центрами (генераторами) диаграммы Вороного.
- 2. Ячейка диаграммы  $\hat{V}_k$  определяется множеством точек, ближайших к  $G_k$ :

$$\begin{split} \hat{V}_k &= \{ \vec{x} \in \Omega: \; | \; \vec{x} \; - \; \vec{g}_k | < | \vec{x} \; - \; \vec{g}_l |, \\ l &= 1, \dots, N_{\widehat{V}}, l \neq k \}, \end{split}$$

где  $\vec{g}_k$  — радиус-вектор точки  $\mathbf{G}_k$ .

3.  $\left\{ \hat{V}_k \right\}_{k=1}^{N_{\widehat{V}}}$  есть диаграмма Вороного.

процесс 1, процесс 2, ..., процесс  $N_{\hat{V}}$ 



Диаграмма Вороного на замкнутой области  $\overline{\Omega}$ 

#### Пусть **G**<sub>k</sub> (а следовательно, **Ŷ**<sub>k</sub>) двигаются вместе с потоком частиц с поправкой на дисбаланс нагрузки в ячейках.

7. V. Zhakhovskii et al. / CCGrid 2005, vol. 2, pp. 848–854.

8. Q. Du, V. Faber, and M. Gunzburger / SIAM review, vol. 41, no. 4, pp. 637–676, 1999.

10



Расчетный образец

Выберем набор точек  $\{G_k\}_{k=1}^{N_{\widehat{V}}}$ . Каждую точку  $G_k$  соотнесем с процессом  $P_k$ .





Расчетный образец

- Выберем набор точек  $\{G_k\}_{k=1}^{N_{\widehat{V}}}$ . Каждую точку  $G_k$  соотнесем с процессом  $P_k$ .
- Каждый процесс ищет своих соседей по диаграмме.





Расчетный образец

Выберем набор точек  $\{G_k\}_{k=1}^{N_{\widehat{V}}}$ . Каждую точку  $G_k$  соотнесем с процессом  $P_k$ .

Каждый процесс ищет своих соседей по диаграмме.

Все ячейки наполняются частицами, при этом используется проверка положения частиц согласно определению диаграммы: частица относится к тому процессу, к генератору ячейки которого она ближе.





Выберем набор точек  $\{G_k\}_{k=1}^{N_{\widehat{V}}}$ . Каждую точку  $G_k$  соотнесем с процессом  $P_k$ .

- Каждый процесс ищет своих соседей по диаграмме.
- Все ячейки наполняются частицами, при этом используется проверка положения частиц согласно определению диаграммы: частица относится к тому процессу, к генератору ячейки которого она ближе.



11

Перед каждым перестроением диаграммы нужно:

1. Провести несколько шагов SPH-расчета.



Расчетный образец



Перед каждым перестроением диаграммы нужно:

- 1. Провести несколько шагов SPH-расчета.
- Измерить нагрузку L = t<sub>w</sub>/t<sub>e</sub> в каждом процессе (в ячейке) как отношение времени на счет к общему времени, включая простой.



Расчетный образец



Перед каждым перестроением диаграммы нужно:

- 1. Провести несколько шагов SPH-расчета.
- Измерить нагрузку L = t<sub>w</sub>/t<sub>e</sub> в каждом процессе (в ячейке) как отношение времени на счет к общему времени, включая простой.





Перед каждым перестроением диаграммы нужно:

- 1. Провести несколько шагов SPH-расчета.
- Измерить нагрузку L = t<sub>w</sub>/t<sub>e</sub> в каждом процессе (в ячейке) как отношение времени на счет к общему времени, включая простой.
- 3. Вычислить смещения генераторов:  $\Delta \vec{r}_i = (1 - \sigma) \Delta \vec{r}_{mc, i} + \sigma \Sigma_j \Delta \vec{g}_{ij}$ , где:  $\Delta \vec{r}_{mc,i}$  – смещение геометрического центра ячейки из-за движения ее частиц  $\Delta \vec{g}_{ij} \sim r_c (L_i - L_j)$  – балансирующие смещения центра ячейки



σ – параметр, контролирующий вес балансирующих смещений, σ ∈ [0,1].
 При σ = 0 ячейки Вороного привязаны к движению вещества.



Перед каждым перестроением диаграммы нужно:

- 1. Провести несколько шагов SPH-расчета.
- Измерить нагрузку L = t<sub>w</sub>/t<sub>e</sub> в каждом процессе (в ячейке) как отношение времени на счет к общему времени, включая простой.
- 3. Вычислить смещения генераторов:  $\Delta \vec{r}_i = (1 - \sigma) \Delta \vec{r}_{mc, i} + \sigma \Sigma_j \Delta \vec{g}_{ij}$ , где:  $\Delta \vec{r}_{mc,i}$  – смещение геометрического центра ячейки из-за движения ее частиц  $\Delta \vec{g}_{ij} \sim r_c (L_i - L_j)$  – балансирующие смещения центра ячейки



σ – параметр, контролирующий вес балансирующих смещений, σ ∈ [0,1].
 При σ = 0 ячейки Вороного привязаны к движению вещества.



Перед каждым перестроением диаграммы нужно:

- 1. Провести несколько шагов SPH-расчета.
- Измерить нагрузку L = t<sub>w</sub>/t<sub>e</sub> в каждом процессе (в ячейке) как отношение времени на счет к общему времени, включая простой.
- 3. Вычислить смещения генераторов:  $\Delta \vec{r}_i = (1 - \sigma) \Delta \vec{r}_{mc, i} + \sigma \Sigma_j \Delta \vec{g}_{ij}$ , где:  $\Delta \vec{r}_{mc,i}$  – смещение геометрического центра ячейки из-за движения ее частиц  $\Delta \vec{g}_{ij} \sim r_c (L_i - L_j)$  – балансирующие смещения центра ячейки





Перед каждым перестроением диаграммы нужно:

- 1. Провести несколько шагов SPH-расчета.
- Измерить нагрузку L = t<sub>w</sub>/t<sub>e</sub> в каждом процессе (в ячейке) как отношение времени на счет к общему времени, включая простой.
- 3. Вычислить смещения генераторов:  $\Delta \vec{r}_i = (1 - \sigma) \Delta \vec{r}_{mc, i} + \sigma \Sigma_j \Delta \vec{g}_{ij}$ , где:  $\Delta \vec{r}_{mc,i}$  – смещение геометрического центра ячейки из-за движения ее частиц  $\Delta \vec{g}_{ij} \sim r_c (L_i - L_j)$  – балансирующие смещения центра ячейки





Перед каждым перестроением диаграммы нужно:

- 1. Провести несколько шагов SPH-расчета.
- Измерить нагрузку L = t<sub>w</sub>/t<sub>e</sub> в каждом процессе (в ячейке) как отношение времени на счет к общему времени, включая простой.
- 3. Вычислить смещения генераторов:  $\Delta \vec{r}_i = (1 - \sigma) \Delta \vec{r}_{mc, i} + \sigma \Sigma_j \Delta \vec{g}_{ij}$ , где:  $\Delta \vec{r}_{mc,i}$  – смещение геометрического центра ячейки из-за движения ее частиц  $\Delta \vec{g}_{ij} \sim r_c (L_i - L_j)$  – балансирующие смещения центра ячейки





Перед каждым перестроением диаграммы нужно:

- 1. Провести несколько шагов SPH-расчета.
- Измерить нагрузку L = t<sub>w</sub>/t<sub>e</sub> в каждом процессе (в ячейке) как отношение времени на счет к общему времени, включая простой.
- 3. Вычислить смещения генераторов:  $\Delta \vec{r}_i = (1 - \sigma) \Delta \vec{r}_{mc, i} + \sigma \Sigma_j \Delta \vec{g}_{ij}$ , где:  $\Delta \vec{r}_{mc,i}$  – смещение геометрического центра ячейки из-за движения ее частиц  $\Delta \vec{g}_{ij} \sim r_c (L_i - L_j)$  – балансирующие смещения центра ячейки





## Балансировка на примере статической задачи

- $L_x = L_y = 1$  м,  $L_z = 0.015$  м
- Периодические граничные условия
- Олово в покое
- 52 миллиона частиц
- N общее число процессов:
   32, 64, 128, 256, 512, 1024
- 2D декомпозиция по Вороному с начальным дисбалансом нагрузки





## Балансировка на примере статической задачи





#### Тест на сильное масштабирование





- Наблюдается почти линейное масштабирование при использовании от 32 до 1024 ядер
- Балансировочный алгоритм сокращает время на ожидание коммуникаций



#### Почему «завал» на 1024 процессорах?



#### Почему «завал» на 1024 процессорах?



- При уменьшении размера ячейки Вороного зона, подлежащая обмену для осуществления расчета взаимодействия между частицами, попавшими в разные ячейки, ст ановит ся больше.
- Обмен информацией «маскирует ся» расчет ом «внутренних» частиц с использованием неблокирующих коммуникаций, но при большей доле обменной области эффективность «маскировки» снижается.



17

## Работа алгоритма декомпозиции в динамических задачах

#### Пример динамической задачи для MD при большом начальном дисбалансе





### Пример динамической задачи для SPH



A

#### Пример динамической задачи для SPH





#### Пример динамической задачи для SPH





#### Тест на сильную масштабируемость





#### Тест на сильную масштабируемость





Решенные задачи

## Пыление металлической поверхости при выходе на нее ударной волны



Распределение плотности в задаче кумуляции. Большие относительные перемещения обрабатываются естественным образом. Внизу - динамическая декомпозиция по Вороному.

- Уравнение состояния в форме Ми Грюнайзена для олова.
- Размеры образца: *H* = 0.55 мм, *L* = 1.65 мм, *W* = 0.2 *H*.
   Периодические ГУ по осям *z*, *y*. T = 2.9 мкс.
- Образец ударяется о жесткую стенку (потенциальный барьер) сс скоростью v = 930 m/s.
- 9.6 млн частиц. 4 часа на 192 ядрах (процессоры Intel Xeon E312х)





Рисунок из Buttler et al. / J. Fluid Mech. V. 703, p. 60-84 (2012)

## Пыление металлической поверхости при выходе на нее ударной волны





Рисунок из Buttler et al. / J. Fluid Mech. V. 703, p. 60-84 (2012)

#### Взрыв проволочек



Рентгенограмма никелевой проволочки ( $I_{wire} = 240$  кA) и витой пары ( $I_{wire} = 1.2$  MA)\*



26

#### Взрыв проволочек



МD-моделирование\* мгновенно нагретого до T(5 nc) = 6 кK цилиндра из Ni радиусом  $R_0 = 100 \text{ нм}$  (инерционное удержание).  $\rho(x; y)$  осреднена по толщине  $L_z = 40 \text{ нм}$ .

Результаты масштабируются до реального микромасштаба?



<sup>\*</sup> S. A. Pikuz, et al. / Phys. Rev. Let. Vol. 83. No. 4313

#### Взрыв проволочек

- Используется уравнение состояния Ми Грюнайзена для алюминия.
- Размеры образца *H* = 2 мкм, *R* = 6 мкм. Периодические ГУ по оси *z*.
   *T* = 9.6 нс. 3.6 & 7.2 млн частиц. 1 час на 96 ядрах & 24 часа на 192.
- Условие разрушения: если 
   *p*<sub>i,j</sub> < 
   *p*<sub>0</sub>/
   1.1</sub>
   (соотношение, получаемое в MD расчете), связь между частицами не учитывается.
- В коде еще нет модели поверхностного натяжения.
- Начальные условия получены МГД моделированием\* \*\*.





2R

Radiograph image

Распределение плотности и декомпозиция до 9,6 нс и 34 нс. Воспроизводится кавитация.

\*S. I. Tkachenko, et al. / Plasma physics reports 38.1 (2012): 1-11, \*\*V. E. Fortov, et al. / Nucl. Instr. Meth. Phys. Res. A 415:604, 1998



- Моделирование
   сверхтвердых керамик
   (B<sub>4</sub>C, SiC, AIN) с помощью
   улучшенной модели
   джонсона Холмквиста
- Модель Джонсона Кука для металлов
- Модель откола



Ударник (В<sub>4</sub>С)

Мишень (B<sub>4</sub>C)

Окно (LiF)



Эксперименты Grady, Vogler et al.



1.2 BC5 Grady et al. Vogler et al BC-XI SPH Моделирование SPH 2.5BC-X 1.0сверхтвердых керамик 2.0BC D  $\widehat{\infty}^{0.8^{\downarrow}}$ (s/mx)BC-VII (B<sub>4</sub>C, SiC, AIN) с помощью 🚊 BC-VI улучшенной модели -<sup>e</sup> 0.4 ~ <sup>1.0</sup> BC-VI Джонсона – Холмквиста 0.2 0.5: 10:35 mm  $2076\,\mathrm{m/s}$ B.C LiF Модель Джонсона – Кука LiF 0.0 0.0 2.53.0 10 1.5 20 $t^{0.5}_{t (\mu s)} = 0.6$ 0.2 0.3 0.4 0.5 0.7 0.8 0.9  $t \ (\mu s)$ для металлов Валидация моделей Модель откола по волновым профилям VISAR Откольные процессы Ударник (В<sub>4</sub>С) Мишень (В<sub>4</sub>С) Окно (LiF)



29





- Моделирование сверхтвердых керамик (B<sub>4</sub>C, SiC, AIN) с помощью улучшенной модели Джонсона – Холмквиста
- Модель Джонсона Кука для металлов
- Модель откола
   Откольные







#### Прохождение ударной волны через слой частиц





XY, XZ и YZ виды

Золотые частицы диаметром 9 мкм



## Прохождение ударной волны через упакованный баллистически слой частиц



изометрическое изображение распределения материала различных частиц после прохождения УВ через слой (t=0,3 мкс)

Расчет 8.2 млн. частиц на 128 СРU-ядрах (размер частицы ~ 2,5 · 10<sup>-7</sup> м)
 5 часов









• УВ отражается от границы взвеси





• Профиль прошедшей УВ меняет форму





 В зоне, где «чистый» флюид вошел во взвесь, начинает устанавливаться скоростное равновесие





• Не наблюдается компактирования зоны фильтрации





• Процесс продолжается





• Процесс продолжается





- Процесс продолжается
- Расчет 25 млн. частиц на 512 СРU-ядрах сутки (вся задача) до 150 нс





## Особенности кода

- Динамическая декомпозиция расчетной области между процессами на ячейки Вороного с локальной автоматической балансировкой нагрузки (только между соседними ячейками)
- Вывод данных через мастер-процесс
- Параллелизация с помощью МРІ внутри и между узлами
- Язык программы: Fortran2003 (30000 строк)
- Входные данные: структурированный текстовый файл
- Форматы данных собственной разработки:
   1D профили, 2D карты сечений, частицы



## Заключение

- Нами реализован алгоритм автобалансирующей декомпозиции по Вороному VD<sup>3</sup> для гидродинамических SPH расчетов.
- Тест на статической задаче показывает быстрое уменьшение времени ожидания коммуникаций за счёт алгоритма автоматической балансировки нагрузки.
- Наблюдается почти идеальная сильная масштабируемость: ускорение для сбалансированной системы из 50 млн SPH частиц растет с 128 до 1024 процессов почти линейно.
- Тесты на динамических задачах показывают ускорение расчета в разы (в зависимости от неоднородности распределения частиц) при использовании VD<sup>3</sup> по сравнению со статической декомпозицией. Автобалансировка позволяет поддерживать хорошую загрузку процессов в течение всего расчета.



## Заключение

- Представленный алгоритм VD<sup>3</sup> подходит для любого метода частиц с коротким радиусом взаимодействия.
- Использование CSPH&VD<sup>3</sup> позволяет получать качественно новые результаты в силу расширения приложений метода сглаженных частиц на более сложные задачи.
- Получены качественно новые решения задач пыления, прохождения ударной волны через слой баллистически упакованных частиц, разрушения керамик и т.д.



## СПАСИБО!

